



UNIVERSIDAD DE SEVILLA
Escuela Superior de Ingenieros

Titulación en
INGENIERÍA DE TELECOMUNICACIÓN

Modelado de un Sistema de Información Turística Móvil para la ciudad de Florencia

Proyecto Fin de Carrera de:
Javier Gala González

Tutorado por:
Juan Manuel Vozmediano Torres

Diciembre del Año 2005

*A mis padres.
Gracias mamá, porque siempre has estado
a mi lado para que nada me falte.
Gracias papá, porque tu confianza en mí
ha sido fundamental.*

*A mis hermanos.
Gracias Luis, por enseñarme a convivir,
a madurar y
a superar una carrera.
Gracias Ana Belén, sin tu alegría y tu interés
no habría sido lo mismo.*

*A mis compañeros de clase.
Gracias Fran, tú ya lo sabes. Si tuviera que
quedarme con algo de la escuela...
sin duda serían tu amistad y apoyo.
Gracias Rob, porque es todo un lujo haberte
tenido como compañero.*

*A mis compañeros de piso.
Gracias Miguelito, por aportarme
la humildad y la nobleza...
Y por tantas tardes de risas.
Gracias Jose, porque con un Zipi como tú
es fácil pasarlo de escándalo.
Gracias Colino, porque compartir dos años contigo
ha sido toda una experiencia.*

*A ti, Piliti.
Gracias, porque has sabido animarme en cada examen,
en cada momento difícil... Por involucrarte como si
fuera tu propia carrera.*

*A todos:
¡Lo conseguí!*

Índice general

I Memoria	5
1. Introducción	6
1.1 Presentación	6
1.2 Motivaciones y objetivos	7
1.3 La plataforma de simulación NePSi	9
2. Descripción del programa	10
2.1 Introducción	10
2.2 Modelo de Movilidad.....	11
2.2.1 Descripción del escenario a transitar	11
2.2.2 Elección de una destinación.....	12
2.2.3 Cómo alcanzar la destinación	13
2.3 Protocolo de comunicación y fuentes de tráfico	16
2.3.1 Comunicación entre los principales agentes	16
2.3.2 Proceso de deambulacion.....	18
2.3.3 Estructura de los paquetes.....	19
2.3.4 Modelado de las fuentes de tráfico	20
2.4 Diagramas de flujo de los agentes de la comunicación	21
2.5 Parámetros de entrada al programa.....	23
CLASE System	23
CLASE Probe	24
CLASE Test.....	24
CLASE Network region map.....	24
CLASE Node	27
CLASE APoint	27
2.6 Implementación del programa	29
2.6.1 CLASE Mappa.....	31
2.6.2 CLASE Node	39
2.6.3 CLASE AccessPoint.....	49
2.6.4 CLASE Ostacolo.....	56
2.6.5 CLASE Regione	60
2.6.6 CLASE Common.....	61
2.6.7 CLASE SysTest	64
2.6.8 CLASES DEevent.....	65

3. Pruebas del simulador.....	67
3.1 Introducción	67
3.2 Pruebas asociadas al Modelo de Movilidad.....	68
3.3 Pruebas asociadas a la transmisión	74
4. Simulaciones.....	79
4.1 Área de trabajo.....	79
4.2 Presentación de los escenarios y parámetros de las simulaciones	81
CLASE System	82
CLASE Network region map.....	82
CLASE Node	84
CLASE APoint	84
4.3 Resultados asociados a las simulaciones del Escenario 1.....	86
4.3.1 Optimización de la longitud de paquete	86
4.3.2 Valoración del número de Puntos de Acceso óptimo para carga media....	89
4.3.3 Valoración del número de Puntos de Acceso óptimo para carga elevada .	98
4.4 Resultados asociados a las simulaciones del Escenario 2.....	103
4.4.1 Optimización de la longitud de paquete	103
4.4.2 Valoración del número de Puntos de Acceso óptimo para carga media..	104
4.4.3 Valoración del número de Puntos de Acceso óptimo para carga elevada	109
4.5 Resultados asociados a las simulaciones del Escenario 3.....	110
4.6 Resultados de movilidad asociados a las simulaciones	115
5. Conclusiones y posibles mejoras	118
5.1 Conclusiones.....	118
5.2 Posibles mejoras	120

II Anexos.....121

A. Listado del Programa.....122

A.1	AccessPoint.cpp	122
A.2	AccessPoint.h.....	128
A.3	Common.cpp.....	130
A.4	Common.h.....	135
A.5	Ev_Msg_Request.h	136
A.6	Ev_Muovinode.h	136
A.7	Ev_ObserveAP.h.....	137
A.8	Ev_ObserveNode.h	137
A.9	Ev_ReadPacket.h	138
A.10	Ev_ReceivePacket.h.....	138
A.11	Ev_TryToSend.h.....	139
A.12	Mappa.cpp.....	139
A.13	Mappa.h	151
A.14	Node.cpp	153
A.15	Node.h.....	159
A.16	Ostacolo.cpp.....	161
A.17	Ostacolo.h	169
A.18	Regione.cpp	170
A.19	Regione.h	172
A.20	SysTest.cpp	173
A.21	SysTest.h.....	174

B. Manual de NePSi.....175

Sección I
Memoria

Capítulo 1

Introducción

1.1 Presentación

En este libro se describe el Proyecto Fin de Carrera titulado: "Modelado de un sistema de información turística móvil para la ciudad de Florencia". Más concretamente, se trata de la realización de un programa en lenguaje C++ que modela una red de tráfico Streaming y Elastic para terminales móviles en el centro de una ciudad. Además, en el presente Proyecto se comprueba el correcto funcionamiento del programa para una situación real y de gran exigencia, como lo es el centro histórico de Florencia (Italia).

El modelo creado no exige que la red a emular sea de un tipo concreto, pues es el propio usuario el que decidirá los parámetros del modelo y por tanto del tipo de red. La única característica que se presupondrá a la red es la de ser sin cables, para permitir la libre movilidad del terminal por todo el territorio.

Por su parte, el tráfico Streaming es tráfico de tipo real-time (comunicaciones vocales, audio-video real time...), caracterizado por la necesidad de retrasos End-to-End inapreciables. El tráfico Elastic comprende todos los mensajes que forman parte de un proceso background (SMS, solicitudes a bases de datos, e-mail,...), que no requieren valores tan exigentes de retraso en la entrega, siendo así menos prioritarios.

Para la implementación del programa se ha hecho uso de la plataforma de simulación NePSi (Network Protocol Simulator), creada en el LENST (*Laboratorio di Elaborazione Numerica e Telemática*) de la Facultad de Ingeniería de Florencia como una de las partes del proyecto INeSiS (Integrated Network Signal Processing Simulator). Se trata de un conjunto de clases escritas en C++ que actúan como marco en simulaciones de Eventos Discretos y Asíncronos (DEA). Este tipo de eventos se corresponde de forma unívoca con los eventos que se generan en el programa.

1.2 Motivaciones y objetivos

SITI (*Servizi e Itinerari Turistici Integrati*) es el portal creado dentro de la solución mTourist promovido por la Región Toscana en colaboración con la Asociación de empresas hoteleras (A.I.A.) de Florencia y provincia, y la Facultad de Ingeniería de la Universidad de Florencia. SITI representa un cambio innovador para estimular un turismo más activo y dinámico, proporcionando a los turistas un sistema por el que, gracias a una serie de dispositivos (teléfonos móviles, PDA, etc.) se encuentran conectados interactivamente a todos los servicios ofrecidos (recepción hotelera, etcétera). Es decir, el turista es libre de navegar por Florencia a través del propio dispositivo móvil, descubrirla y conocerla.

El proyecto SITI ofrece un soporte informativo completo a la clientela turística, contemplando:

- Acceso y obtención de la información referente a los puntos de principal interés turístico (Point of Interest, PoI):
 - El patrimonio cultural y artístico.
 - Las exposiciones y eventos culturales.
 - Las estructuras hoteleras.
 - Tareas comerciales.
- Geolocalización.
- Reservas on-line.
- Pagos on-line.

La información será accesible a un turista que se encuentre directamente sobre el territorio en el cual se ofrece el servicio.

El fragmento que arriba se expone, presenta brevemente el proyecto del que nace la idea que da vida al presente Proyecto Fin de Carrera. Se trata de un proyecto que se está llevando a cabo actualmente en la ciudad de Florencia (Italia), y en el que el alumno

responsable de este Proyecto Fin de Carrera participó activamente durante su estancia en la ciudad italiana como parte del programa Sócrates-Erasmus de intercambio europeo.

Por tanto, el presente Proyecto nace para modelar la red que se propone en el proyecto SITI y la mayoría de sus principales características.

Así, en el modelo los terminales móviles solicitan información de tipo Streaming y Elastic cuando llegan a uno de los lugares que arriba se denominan Puntos de Interés (PoI). Un Punto de Interés es un lugar de valor histórico, cultural, y/o artístico de una ciudad, que reclama la atención del visitante. Pueden ser considerados Puntos de Interés de una ciudad sus monumentos, museos, iglesias, catedrales, plazas, teatros, puentes..., pero también pueden serlo los lugares en que se desarrollen eventos, muestras, exposiciones... Entonces, los Puntos de Acceso presentes en la propia red se encargan de gestionar las peticiones recibidas, hacérselas llegar al Servidor del sistema y finalmente proceder a su envío de forma ordenada. El Servidor se encarga de crear mensajes Streaming y Elastic e introducirlos en el buffer de memoria oportuno. Habrá un buffer de memoria en modo FIFO (First Input First Output) para cada tipo de tráfico y para cada Punto de Acceso, garantizando con ello las prioridades de los mensajes (el modelo da prioridad a los mensajes Streaming frente a los Elastic por sus propias características) y evitando la inactividad en Puntos de Acceso con paquetes a transmitir.

Además, el modelo pretende guiar a los terminales por la ciudad durante el tiempo que dura la simulación, con el objetivo de hacer recorridos eficientes y atractivos para los mismos. Para ello se creará un modelo de Movilidad que hará bordear los obstáculos presentes en el recorrido de forma lógica, y además, seleccionará de entre los más cercanos al terminal, el siguiente Punto de Interés a visitar.

Por último, se modelará a su vez un mecanismo de “deambulación” o traspaso de célula. Con él se desea garantizar la calidad del servicio cuando un terminal cambie de una región a otra mientras está recibiendo la información que ha solicitado.

El programa que describe el modelo está escrito en el lenguaje de programación C++, y el listado de sus bloques y clases se expone en uno de los Anexos adjuntos al Proyecto.

1.3 La plataforma de simulación NePSi

NePSi es un conjunto de clases en C++ que actúan como marco en las simulaciones de Eventos Asíncronos (DEA). En los eventos de este tipo, el flujo de datos entre los diversos bloques que componen la simulación es establecido de manera dinámica durante la misma.

En NePSi, el sistema simulado es representado por una clase “System” que hereda sus propiedades de una clase general llamada DESytem. De esta forma, el usuario puede añadir bloques hasta conseguir la funcionalidad deseada. Estos bloques pueden ser tanto bloques de librerías, bloques desarrollados a partir de otros o simplemente nuevos bloques.

Cada bloque del sistema puede generar eventos que podrán ser enviados a otros integrantes del sistema, o bien a sí mismo, o bien recibir de los demás. Ejemplos de eventos generados pueden ser la transmisión de un paquete por parte de un terminal móvil, la recepción de un asentimiento,... Los eventos vienen representados por clases que contienen información referente a ellos, como quién ha generado el evento o cuándo ha ocurrido. Para la gestión de los mismos, NePSi dispone de un gestor de recursos que es el encargado de ordenar los eventos según su tiempo de generación, disponerlos en el buffer, extraerlos cuando sea oportuno..., en resumen, gestionar el funcionamiento e interconexión de los eventos entre sí.

Las dos ventajas principales de esta plataforma son, en primer lugar, la flexibilidad y comodidad a la hora del paso de parámetros en una simulación y, en segundo lugar, la disponibilidad de un conjunto de clases cuya funcionalidad es la de recoger resultados estadísticos provenientes de la simulación. Provee también un conjunto de clases generadoras de números aleatorios.

De cualquier forma, la plataforma NePSi se explica mejor en otro de los Anexos que acompaña a este Proyecto Fin de Carrera. Incluso existe una completa documentación en Internet, en la página <http://nepsing.sourceforge.net/>.

Capítulo 2

Descripción del programa

2.1 Introducción

En este capítulo se pretende explicar el programa que da forma al modelo, y que se ha descrito brevemente en el apartado 1.

Para ello, se ha distribuido el capítulo en una serie de apartados que pretenden estudiar cuidadosamente cada una de las características del programa. Así pues, los apartados establecidos tienen los siguientes objetivos:

- **Apartado 2.2:** Presentar el modelo que emula la movilidad de los terminales, haciendo un estudio individualizado del escenario en que se desarrolla, cómo se eligen los próximos destinos de los terminales, y cómo se llega hasta ellos.
- **Apartado 2.3:** Explicar el proceso de transmisión - recepción de paquetes, incluyendo el mecanismo de deambulación del que se puede hacer uso, así como la estructura de los paquetes y el modelo usado para las fuentes de tráfico.
- **Apartado 2.4:** Exponer dos diagramas de flujo con los que se pretende organizar y esquematizar las tareas de los elementos de la comunicación.
- **Apartado 2.5:** Presentar cada uno de los parámetros de entrada que recibe el programa, sus significados y sus unidades de medida (cuando proceda).
- **Apartado 2.6:** Explicar las diferentes clases que componen el programa, así como sus principales variables de estado y funciones miembro. Asimismo, se exponen un par de diagramas de clases para mostrar las clases NePSi de que se hereda y la interconexión entre las clases del programa.

2.2 Modelo de Movilidad

Con el objetivo de efectuar una emulación del movimiento de los turistas (o terminales) en la ciudad lo más fiel posible a la realidad, ha sido necesario desarrollar un modelo de Movilidad de los mismos. Dicho modelo se explica a continuación con una división en sub-apartados en la que se muestran sus características principales.

2.2.1 Descripción del escenario a transitar

El escenario elegido en este proyecto está representado por un área geográfica limitada, de forma rectangular, en cuyo interior están presentes obstáculos físicos tales como palacios, edificios, ríos o iglesias. Cada obstáculo está representado por un cuadrilátero de forma indefinida descrito por las coordenadas de sus cuatro vértices y por un identificador numérico. Para simplificar el modelo, los obstáculos serán creados de forma cuadrangular, lo que no descarta la posibilidad de crear dos obstáculos unido para formar obstáculos de más lados.

Por otro lado, la idea base ha sido la de valorar las prestaciones del algoritmo propuesto en un escenario que represente el centro histórico de una ciudad, en el cual el flujo de turistas es considerable. El modelo de Movilidad desarrollado busca, como ya se ha introducido, aproximar lo más verosímilmente posible el movimiento de personas en el centro de la ciudad, ya sea a pie o en autobús. No obstante, los resultados obtenidos y las simulaciones pueden ser aplicados sin pérdida de generalidad a escenarios de tipo diverso, como podría ser el interior de un centro comercial o de un aeropuerto; es suficiente modificar el archivo que se pasa como parámetro y en el que se encuentran las posiciones de los obstáculos, así como los parámetros que representan el alto y el ancho del mapa.

2.2.2 Elección de una destinación

Al inicio de la simulación, para cada terminal se elige casualmente una posición en el interior del área de trabajo. Dicha posición está elegida con distribución uniforme sobre todas las posiciones “alcanzables”, entendiendo por posición alcanzable un punto en el área de trabajo que no caiga en el interior de algún obstáculo.

Posteriormente, para elegir las destinaciones se crea un algoritmo. En este, en primer lugar se seleccionarán, de entre todos los Puntos de Interés de la ciudad, los que se encuentren en un rango inferior a $1/6$ de una distancia que se pasa como parámetro y que representa la distancia máxima a la que se puede encontrar un destino para dirigir al nodo hacia él. De los Puntos de Interés que cumplan esta condición se descartan aquellos por los que ya ha pasado ese turista y se hace una elección aleatoria de uno de los sobrantes.

Si no se encontrase ningún Punto de Interés a esta distancia o ya hubieran sido visitados todos, se prueba con una distancia superior ($1/3$ de la distancia ya nombrada) y se sigue el mismo proceso.

Si tampoco quedasen Puntos por visitar a esta distancia, entonces se usaría ya el total de la distancia parámetro, y si ni siquiera a esta distancia hubiesen Puntos de Interés válidos, entonces habría que considerar el escenario completo para buscar un destino al que dirigir al turista. El hecho de buscar destino a una distancia mayor que la que el usuario del programa indica puede parecer inadecuado, pero se usa para tener la certeza de que el terminal va a continuar moviéndose durante la simulación, pues puede darse el caso de que el usuario del modelo no haya elegido bien el parámetro, o que la simulación sea demasiado larga como para haber visitado todos los Puntos de Interés cercanos.

2.2.3 Cómo alcanzar la destinación

Naturalmente, el modelo expresado arriba por sí solo no basta para simular el movimiento de usuarios móviles en áreas en las que están presentes uno o más obstáculos (en el centro histórico de una ciudad puede haber cientos o miles de éstos); por tanto, ha sido necesario desarrollar un algoritmo de búsqueda del mejor camino entre dos puntos que prevea el rodeo de los obstáculos físicos.

Si la destinación, que será la posición en el mapa donde se encuentra el Punto de Interés seleccionado, es alcanzable en línea recta desde la posición actual del nodo, el usuario comenzará a moverse en dicha dirección de acuerdo al modelo precedente. Por inciso, una destinación es alcanzable en línea recta si la recta que une la posición actual y la destinación no se corta con ningún obstáculo presente en el área de trabajo. Si por el contrario la destinación no es alcanzable en línea recta desde la posición actual, el terminal a examen elegirá una destinación intermedia alcanzable hacia la cual dirigirse (ver figuras 2.1 y 2.2) determinando el obstáculo O_V más cercano a la posición actual que es cortado por la recta que une la posición con la destinación.

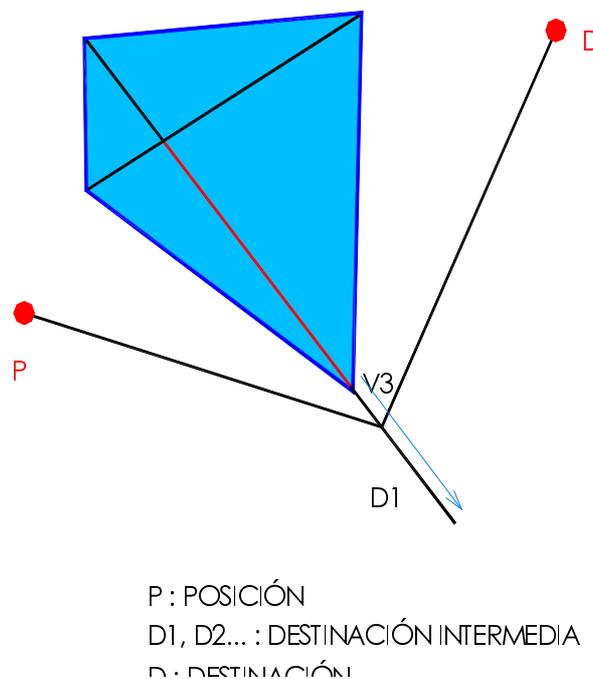


Figura 2.1: Elección de la posición cercana al vértice a sortear.

Posteriormente, se determina el vértice de dicho obstáculo más cercano a la destinación que sea visible desde la posición actual no teniendo en cuenta los otros obstáculos presentes, indicaremos con V_S dicho vértice. Si V_S no es alcanzable en línea recta desde la posición actual, el algoritmo es repetido recursivamente, se determina la destinación intermedia considerando como destinación actual el vértice V_S .

De la figura 2.2 se observa que si desde P debe desplazarse al nodo hacia D según el algoritmo propuesto se elegirá como primera destinación intermedia el punto D2; dado que D2 no es alcanzable en línea recta desde P, se determina D1 como destinación intermedia para desplazarme hacia D2. Haciendo la secuencia de destinaciones intermedias que permiten desplazar al nodo de P a D, es consecutivamente P, D1, D2, D3, D.

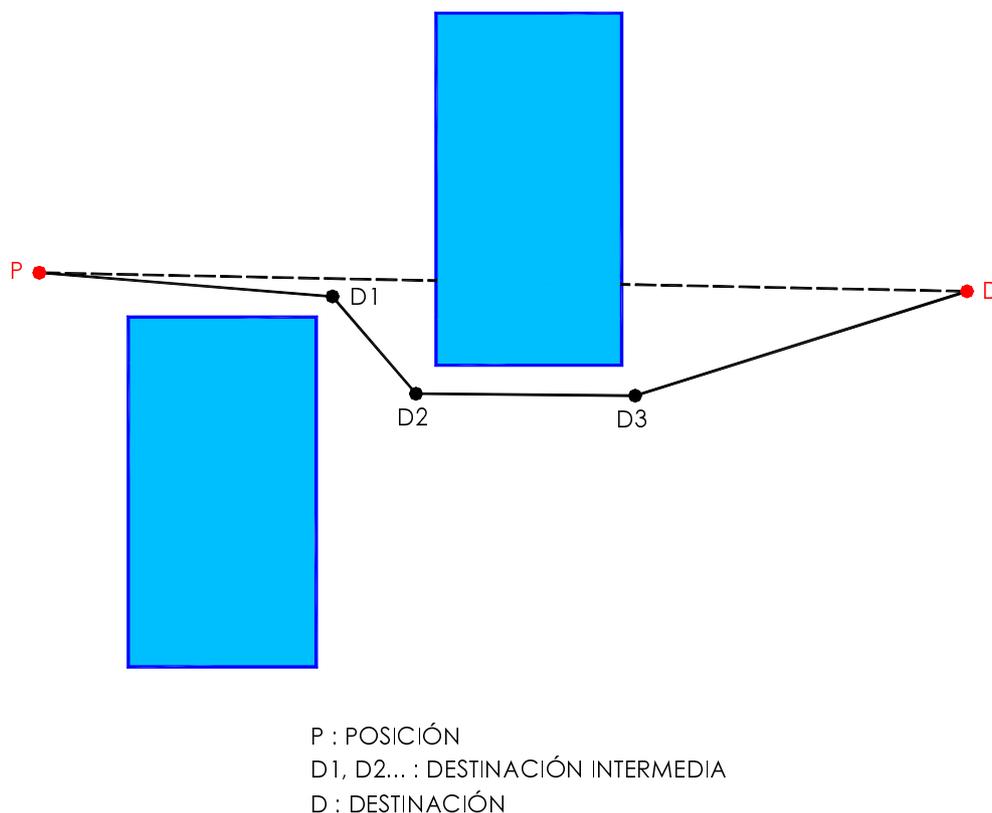


Figura 2.2: Elección de las posiciones intermedias (a).

Determinado V_S , se elige un punto D_i próximo a V_S que esté en la recta que une el centro (intersección de las diagonales) del obstáculo C con V_S y que sea exterior al obstáculo (ver figura 2.1). Indicando con D_V la distancia de V_S desde el centro C, el

punto D_i será elegido de forma que su distancia a C sea uniformemente distribuida en el intervalo $(D_v, D_v + \text{range})$ donde *range* es una constante numérica expresada en píxeles que se pasa como parámetro al programa. Claramente, el valor de *range* debe ser elegido de forma coherente con la distribución espacial de los obstáculos en el área de trabajo. El terminal móvil iniciará, por tanto, a moverse hacia D_i (destinación intermedia) hasta alcanzar dicho punto. Una vez alcanzada dicha posición, el proceso se itera hasta que el terminal no llegue a la destinación (ver figura 2.3).

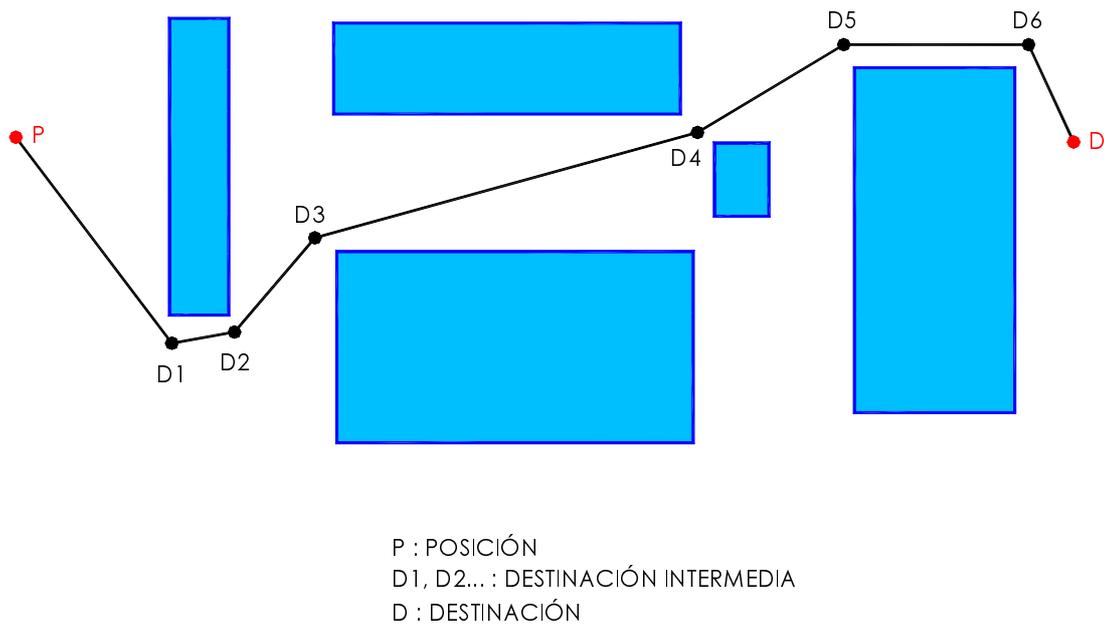


Figura 2.3: Elección de las posiciones intermedias (b).

Cuando finalmente el terminal móvil llega a su destino, permanecerá allí durante un tiempo llamado *StopTime*, al término del cual se elegirá una nueva destinación y el algoritmo recomenzará desde el inicio.

2.3 Protocolo de comunicación y fuentes de tráfico

2.3.1 Comunicación entre los principales agentes

En el protocolo de comunicación desarrollado, se han utilizado como agentes el usuario móvil, representado por una instancia de la clase *Node*, y un Punto de Acceso (representado por un objeto *AccessPoint*) único para cada región. La comunicación Usuario – Punto de Acceso comienza en el momento en que el nodo llega a la destinación, concretamente a uno de los Puntos de Interés del mapa. En este punto, el nodo se para y efectúa una solicitud de información al Punto de Acceso de la región en la que se encuentra. Tal solicitud se implementa en el código llamando desde el evento *Ev_Muovinando* al evento *Ev_MsgRequest*.

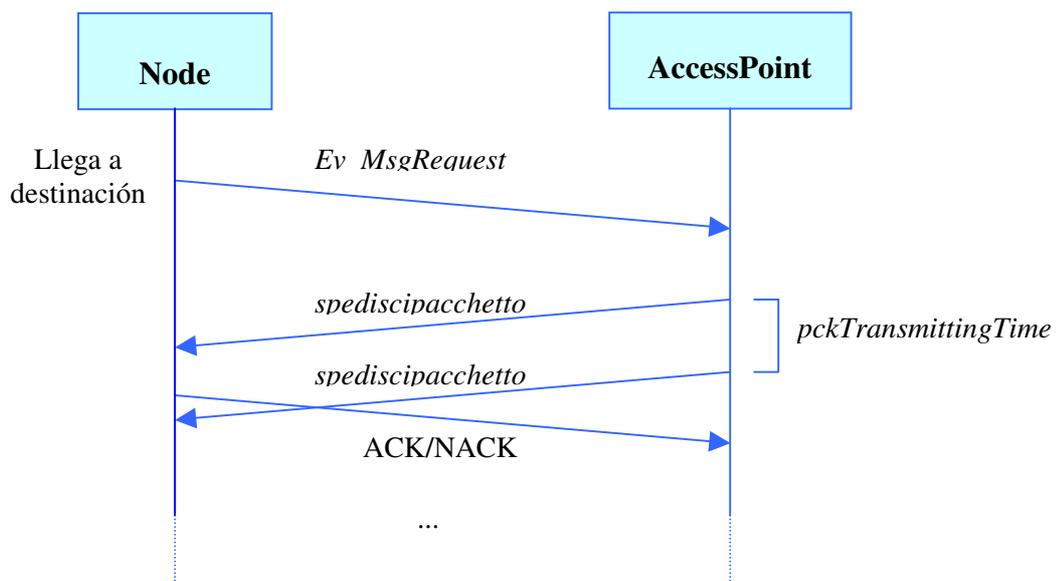


Figura 2.4: Diagrama UML (Unified Modelling Language) del esquema de comunicación entre entidades de red.

Una vez llega la solicitud al Punto de Acceso, éste se la manda al servidor del servicio, el cual recopila la información solicitada por el usuario accediendo a la base de datos del sistema. El servidor, por cada solicitud de información recibida generará un número aleatorio de mensajes Streaming, uniformemente distribuido entre 1 y m mensajes, además de un número aleatorio de mensajes Elastic, uniformemente distribuido entre 0 y n mensajes (los valores m y n son escogidos por el usuario del programa). El tamaño

de cada mensaje se obtiene de los modelos de las fuentes de tráfico analizados posteriormente.

Después de esto, los mensajes son fragmentados en paquetes de tamaño fijo para insertarlos en el buffer correspondiente (buffer Streaming o Elastic) del Punto de Acceso del que llegó la solicitud de información. El Punto de Acceso extrae estos paquetes con la llamada al evento *Ev_TryToSend*. El tiempo considerado entre extracciones de paquetes es únicamente el tiempo de transmisión del paquete, *pckTransmittingTime*, por considerar que otros tiempos como el tiempo de propagación, son despreciables frente a éste. Dicho tiempo se calcula como el cociente entre la longitud del paquete en bits y la tasa de transmisión, como ya es de sobra conocido.

En dicha extracción, lo primero que hace el servidor es buscar en el buffer de paquetes Streaming del Punto de Acceso correspondiente. Si hay algún paquete lo extrae para su posterior envío. Solo en el caso de que la cola de los paquetes Streaming estuviese vacía, se procedería a la extracción de paquetes Elastic, siempre y cuando hubiese algún paquete en esta cola. Antes de mandar el paquete al Punto de Acceso hay que verificar que el usuario destinatario del paquete (*pck.Iddestinazione*) se encuentra en su región, puesto que si por cualquier razón hubiera cambiado a otra región, se iniciaría el proceso de deambulación que se explica en el siguiente sub-apartado..

Antes de proceder al envío, se comprueba a su vez que los paquetes no hayan superado tanto el tiempo máximo que pueden permanecer en cola como el número máximo de transmisiones permitidas. En el caso de que se produjera una de ambas circunstancias, el paquete se daría por perdido y se procedería al análisis del siguiente paquete en el buffer de memoria.

Para simular el envío del paquete se hace uso del parámetro FER (Frame Error Rate), que representa el porcentaje de paquetes que llegan con errores a su destino. De esta forma, se genera en el programa un número aleatorio entre 0 y 1; si dicho número es superior al valor de FER, entonces se considera que el paquete llega correctamente al nodo, y por tanto se borra de la cola. En caso contrario, el paquete llega con errores y se mantiene en la cola. En ambos casos se espera un tiempo $2 * pckTransmittingTime$ para proceder al siguiente envío, emulando que se espera a recibir el ACK/NACK oportuno.

2.3.2 Proceso de deambulaci3n

Podr3a darse el caso de que el usuario del programa eligiese que los terminales apenas se detuviesen en los Puntos de Inter3s, pues hay par3metros del modelo que configuran el tiempo de parada del terminal; o bien que se emplease mucho tiempo en el env3o de la informaci3n del Punto de Inter3s por estar los b3feres llenos... En tales situaciones, es posible que a causa del movimiento del terminal sobre el mapa, 3ste haya cambiado de regi3n en el tiempo transcurrido desde el momento de la solicitud hasta la expedici3n del paquete. Para casos de ese tipo, se ha creado un algoritmo de deambulaci3n, por el que si un terminal que est3 recibiendo informaci3n se desplaza a la regi3n de cobertura de otro Punto de Acceso, entonces se pasa la informaci3n que debe recibir a los buffer del nuevo Punto de Acceso. Hay que se3alar que no se considera cambio de regi3n hasta que el terminal no se aleja una distancia prudencial de la primera regi3n, para no provocar hist3resis.

Si efectivamente el nodo ha cambiado de regi3n, el servidor selecciona todos los paquetes que tiene en la cola del Punto de Acceso inicial con destino el nodo desplazado, y a trav3s de la funci3n *ChangePacket ()* se transfieren a la cola del Punto de Acceso que cubre la nueva regi3n en la cual se encuentra el nodo. Estos paquetes se situar3n justo despu3s de los paquetes correspondientes al primer mensaje de la cola del nuevo Punto de Acceso para no degradar la calidad del servicio, es decir, para no provocar un retraso superior al debido. Se podr3a pensar en situar los paquetes justo al inicio del buffer, pero entonces se podr3a provocar un corte en el env3o, y a su vez una degradaci3n del retraso en la transmisi3n de dicho primer mensaje.

2.3.3 Estructura de los paquetes

Los paquetes generados en el sistema, tienen todos ellos una estructura simple y común: la cabecera y el campo de información. En la cabecera de cada paquete, el protocolo de nivel de red debe inserir las informaciones que se exponen a continuación. El tamaño de la cabecera, añadiendo códigos cíclicos y bits de inicio, asciende a 30 bytes. Por su parte, el campo de información es también fijo (con lo que se introducirán rellenos), pero su dimensión dependerá del valor de uno de los parámetros de entrada, el que representa la longitud de los paquetes (se explica en apartado 2.5).

- *IDpacket*: identificador numérico del paquete;
- *IDMessage*: identificador numérico del mensaje al que el paquete pertenece;
- *lunghezza*: tamaño del paquete en bytes;
- *IDNodosorgente*: identificador numérico del Punto de Acceso que solicita este paquete;
- *IDNododestinazione*: identificador numérico del terminal al que el paquete está destinado;
- *IDRegioneDestinazione*: identificador numérico de la región en la que se encuentra el nodo *IDNododestinazione* en el momento de la generación del paquete;
- *posdestinazione*: coordenadas de la posición del nodo *IDNododestinazione*, dicha información se inserta en el momento de la generación del paquete;
- *TTL*: intervalo de tiempo máximo dentro del cual el paquete debe ser entregado a su destinación (Time-To-Live);
- *TimeBorn*: referencia temporal al instante en el que el paquete se ha generado;
- *priority*: indica si se trata de un paquete de tipo Stream o de tipo Elastic;

- *numpckinmsg*: número total de paquetes que constituyen el mensaje *IDMessage*;
- *tx_number*: indica el número de veces que ha sido transmitido el paquete;
- *max_num_tx*: número máximo de veces que el paquete puede ser transmitido.

2.3.4 Modelado de las fuentes de tráfico

Para conseguir un modelo de una fuente de tráfico hay que estudiar y comprender el comportamiento de la propia fuente según una aproximación estadística. En general, el modelo está constituido por un conjunto finito de estados que representan la actividad de la fuente.

Un tipo importante de modelo es el que constituye el modelo a dos estados, llamado ON-OFF, que contempla periodos de ON y periodos de inactividad. Una fuente caracterizada por este modelo se conoce como fuente ON-OFF. El estado ON representa el periodo en el que la fuente genera paquetes, mientras que el estado OFF está caracterizado por la inactividad de la propia fuente. En nuestra simulación, la duración del periodo OFF no podrá ser descrita por una variable aleatoria con una cierta distribución de probabilidad porque el tiempo de llegadas entre los mensajes no es síncrono; depende fuertemente de la velocidad con la que se desplaza el usuario y la distancia a la cual se encuentra el Punto de Interés. Por tanto, no es posible elegir un tiempo aleatorio de llegadas entre mensajes. En el estado ON se crean los mensajes siguiendo una distribución de Pareto con parámetros diferentes en función del tipo de mensaje. Se elige la distribución de Pareto por considerarla la más acorde a nuestro tipo de mensajes.

2.4 Diagramas de flujo de los agentes de la comunicación

Para dejar claramente definidos los elementos de la comunicación, se exponen en este apartado los diagramas de flujo con las principales tareas ejecutadas en ellos. Así, en el siguiente diagrama se presentan tanto las tareas asociadas a la movilidad como las tareas asociadas a la transmisión - recepción producidas en el nodo.

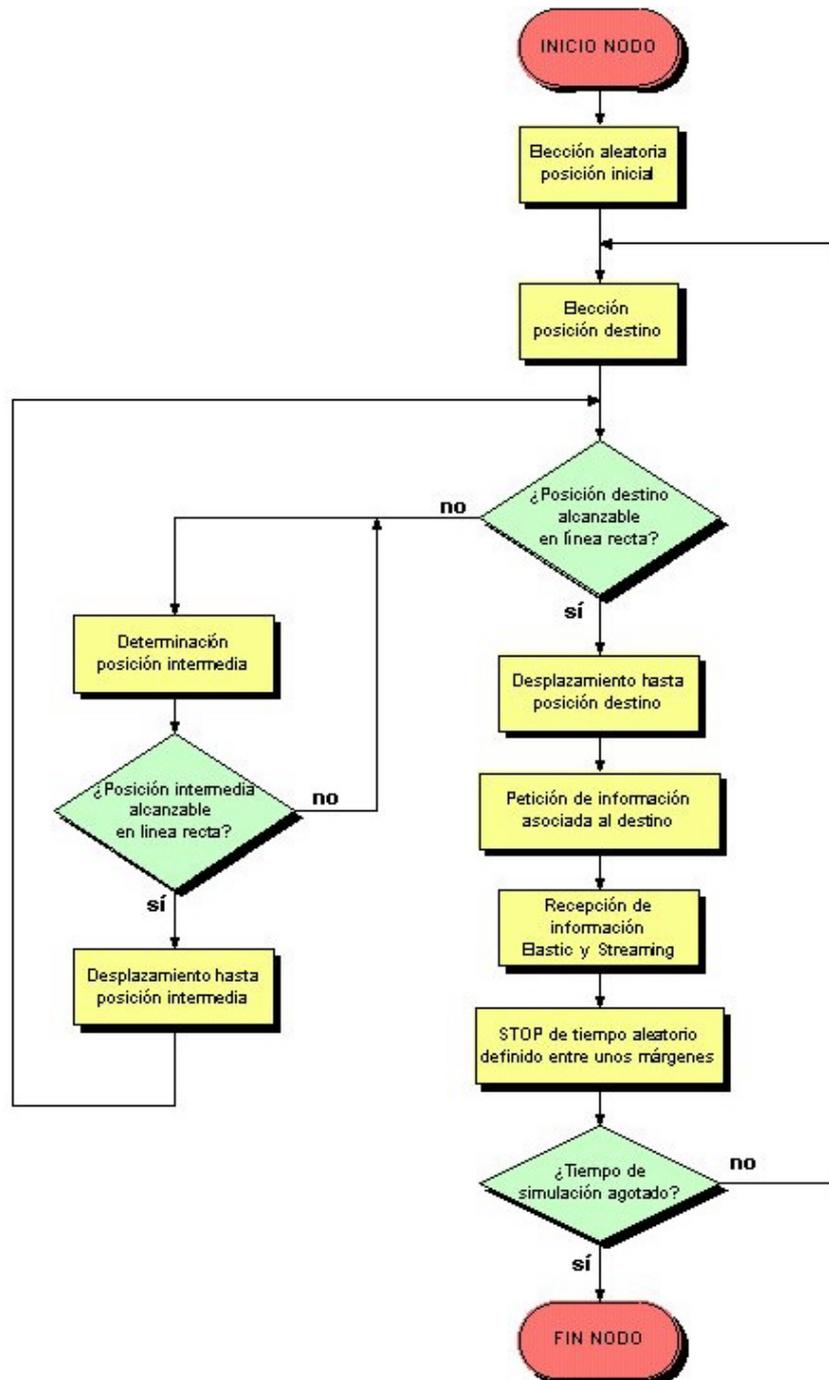


Figura 2.6: Diagrama de flujo del Nodo.

En el programa se han unido el Servidor y el Punto de Acceso en una sola clase (clase *AccessPoint*), aunque en la clase *Mappa* se realiza alguna tarea del primero. El objetivo es reducir así el número de clases que lo componen; además, de otra forma la funcionalidad de una clase para el Punto de Acceso quedaría bastante reducida. El siguiente diagrama de flujo expone las tareas del Servidor – Punto de Acceso y el orden en el que se ejecutarán en el programa.

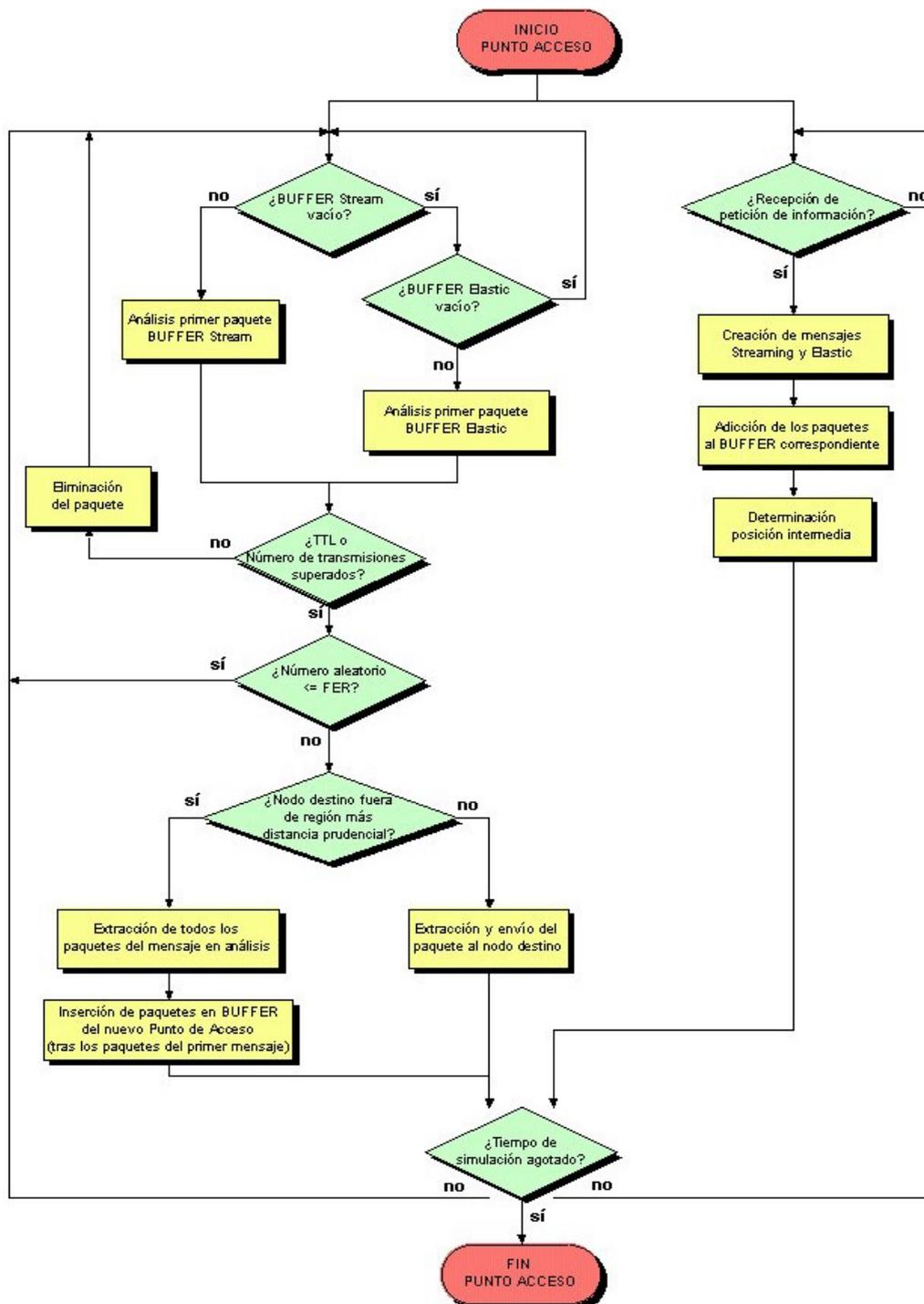


Figura 2.5: Diagrama de flujo del Punto de Acceso y el Servidor.

2.5 Parámetros de entrada al programa

No tendría sentido hacer una completa explicación del programa si no se hace una completa explicación de los parámetros que se le pasan al mismo, pues sin su conocimiento nunca podríamos alcanzar una simulación con sentido.

Con la siguiente orden:

```
Nombre_ejecutable -p -np Nombre_param
```

Se obtiene un archivo de nombre *Nombre_param* en el que se muestran el nombre de todos los parámetros que se le pasan al sistema y que hay que rellenar. En él se muestran los parámetros separados según la clase a la que pertenecen, y en algunos de ellos aparece un valor por defecto que se puede modificar, pero que generalmente es el valor idóneo. Comentemos a continuación el significado de los parámetros más importantes:

CLASE System

- *SimulationTime*: representa la duración en segundos de la simulación, es decir, el tiempo durante el cual los turistas van a estar paseando y queremos recoger sus muestras.
- *WriteStatsInterval*: representa el intervalo de tiempo en segundos que ha de transcurrir para que se escriban los resultados y estadísticas de la simulación en los archivos correspondientes, es decir, cada *WriteStatsInterval*, se obtiene la media y la varianza de cada variable a examen y se escribe el resultado en el fichero que representa a la misma.

El resto de parámetros de esta clase llevan valores por defecto y no es necesario hacerlos variar, pues corresponden a parámetros del sistema.

CLASE Probe

- *BaseFileName*: es el nombre del directorio en el que queremos almacenar todos los archivos que se obtienen como resultado de la simulación. Este directorio tiene que estar creado antes de la simulación para que puedan ser creados dentro del mismo los archivos.
- *StartCollectAt*: es el valor de tiempo en segundos en el que se empezarán a tomar muestras de las variables que se observan en la simulación. Por regla general comienza en '0', pero se puede variar si se conoce cuando empiezan a variar.

CLASE Test

- *TimeResolution*: este parámetro indica la precisión que queremos obtener en los resultados de la simulación. Su valor, que se eleva a la base decimal (10), nos sirve para conocer el número de cifras menos significativas con que queremos precisar.

CLASE Network region map

Realmente representa la clase Mappa y aquí se encuentran, como su propio nombre indica, los parámetros que definen el área de trabajo. Comentar que las coordenadas de todos los puntos se han definido con el eje X de izquierda a derecha y el eje Y de arriba abajo, como se hace en el programa Paint del que se ha hecho uso para averiguar las coordenadas de los puntos que han sido necesarios. Es muy importante que se introduzcan de esta forma para asegurar el correcto funcionamiento del programa.

- *limitX*: representa el ancho del mapa seleccionado en píxeles. Se escoge el píxel como medida pues se usa en los programas de dibujo y simplifica la búsqueda de coordenadas en el mapa.

- *limitY*: representa la altura del mapa seleccionado en píxeles.
- *numnodi*: este parámetro indica el número de usuarios totales que se encuentran en el área de trabajo y que participan en la simulación.
- *rangevertx*: es la distancia máxima a la que un usuario puede bordear un vértice. Su sentido se explicó claramente en el apartado ‘Modelo de Movilidad’.
- *range_tra_poi*: es la distancia máxima a la que se puede encontrar un Punto de Interés del usuario cuando éste solicita un nuevo destino, a no ser que el usuario ya haya visto todos los Puntos vecinos, caso en el que sí podría ser enviado a uno más lejano. Debe escogerse teniendo en cuenta la distancia entre los Puntos de Interés, para que sirva como una limitación.
- *FrequenzaLavoro*: es la frecuencia a la cual se envía la información en la simulación.
- *BandaTx*: representa la tasa de transmisión del sistema. Se solicita en ‘bits por segundo’.
- *DistanzaHisteresi*: es un parámetro del que se hace uso en la deambulaci3n. De hecho, se trata de la distancia en píxeles que se tiene que salir un usuario de su regi3n para hacer efectivo el cambio a otra y así no provocar histéresis.
- *numostacoli*: indica el número de obstáculos presentes en el sistema.
- *archiviOstacoli*: deberá ser el nombre de un archivo de texto. En cada línea de este fichero se escribirán las 8 coordenadas de los cuatro vértices que conforman cada uno de los obstáculos, separadas por tabulaci3n. Recordar para esto que la coordenada ‘x’ se expresa de izquierda a derecha y la coordenada ‘y’ de arriba abajo. Además, deberán ir ordenadas de la siguiente forma para asegurar el correcto funcionamiento del programa:

- 1ª y 2ª coordenada: coordenadas 'x' e 'y' del vértice superior izquierda.
- 3ª y 4ª coordenada: coordenadas 'x' e 'y' del vértice superior derecha.
- 5ª y 6ª coordenada: coordenadas 'x' e 'y' del vértice inferior derecha.
- 7ª y 8ª coordenada: coordenadas 'x' e 'y' del vértice inferior izquierda.

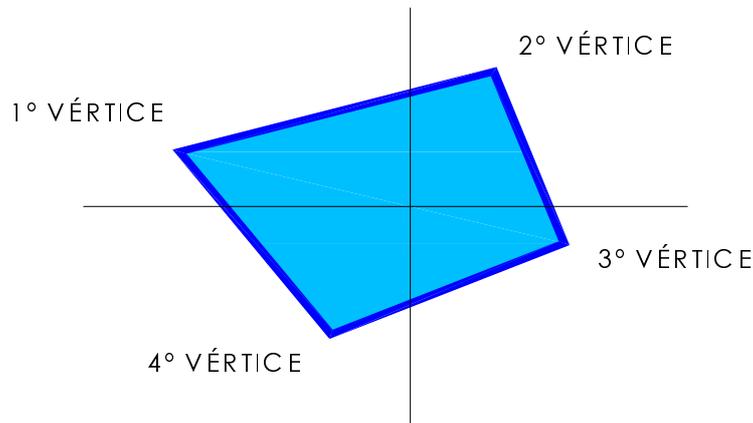


Figura 2.7: Enumeración correcta de los vértices de los obstáculos.

- *archiviPoi*: contiene de igual modo el nombre de un archivo de texto. En cada línea de este fichero se escribirán las dos coordenadas de cada Punto de Interés, primero la coordenada 'x' y después la coordenada 'y', separadas por un tabulador.
- *numpoi*: indica el número de Puntos de Interés presentes en el sistema.
- *numzone_col*: representa el número de columnas en que se divide el mapa para crear las regiones.
- *numzone_row*: representa el número de filas en que se divide el mapa para crear las regiones.
- *numAP*: indica el número total de regiones (o igualmente de Puntos de Acceso) en que se divide el área de trabajo. Por tanto, y teniendo en cuenta los dos parámetros anteriores, su valor será '*numzone_col * numzone_row*'.

CLASE Node

- *velocitymax*: representa la máxima velocidad en píxeles por segundo (para lo que hay que tener en cuenta la equivalencia píxel-metro) a la que se mueve un turista. Esto ofrece la posibilidad de varios escenarios en función de este parámetro y del que le sigue a continuación: todos los turistas a pie, todos los turistas en autobús, o incluso en bicicleta...
- *velocitymin*: indica la velocidad mínima en píxeles por segundo.
- *HopTime*: es el tiempo que se tarda en comprobar la posición del turista cuando está en movimiento. Hay que buscar un compromiso para su valor, pues si se escoge demasiado pequeño se sobrecarga la simulación, pero si se escoge demasiado grande se corre el riesgo de que el usuario llegue a su destino (bien un vértice o un Punto de Interés), y se quede parado. Su valor dependerá por tanto de cómo se desplacen los turistas (a pie o en autobús).
- *ObserveTime*: valor de tiempo (en segundos) considerado entre cada una de las adquisiciones de muestras que originan los ficheros resultantes de la simulación.
- *MaxStopTime*: tiempo máximo que se considera permanece el turista en el mismo Punto de Interés.
- *MinStopTime*: tiempo mínimo que dedica un turista a visitar y contemplar uno de los Puntos de Interés.

CLASE APoint

- *FER*: representa el porcentaje de tramas que llegan al destino con errores.
- *max_num_tx4pack*: indica el número máximo de veces que el paquete puede ser transmitido.

- *maxttlxpck*: es el intervalo de tiempo máximo dentro del cual un paquete de tipo Elastic debe ser entregado a su destino.
- *maxttlxpckStream*: indica el intervalo de tiempo máximo dentro del cual un paquete de tipo Stream debe ser entregado a su destino.
- *maxLunPck*: tamaño del paquete en bytes.
- *PCKtransmittingTime*: representa el tiempo de transmisión de un paquete en segundos. Su valor se calcula como ya se describió en el apartado 2.3.1.
- *Mean_Message_Length*: valor medio de la longitud en bytes de los mensajes Elastic. Es uno de los parámetros requeridos para el modelo de fuente de tráfico, en este caso, para parametrizar la distribución Pareto de la cual se hace uso en los instantes ON.
- *Mean_Message_LengthStream*: es el valor medio de la longitud en bytes de los mensajes Stream.
- *Minim_Message_Length*: longitud mínima que puede tener un mensaje Elastic. Es el otro parámetro necesario para modelar la distribución de Pareto.
- *Minim_Message_LengthStream*: longitud mínima de un mensaje Stream.
- *maxMsg4Req*: indica el número máximo de mensajes de tipo imagen que se pueden enviar por cada solicitud de información. O de otra forma, es el número máximo de mensajes Elastic que representan a un solo Punto de Interés.
- *maxMsg4ReqStream*: indica el número máximo de mensajes de tipo Stream que se pueden enviar por cada solicitud de información. O de otra forma, es el número máximo de mensajes Stream que representan a un solo Punto de Interés.

2.6 Implementación del programa

El ambiente de desarrollo software seleccionado para la creación del sistema propuesto es la plataforma NePSi (Network Protocol Simulator) que se explica en el apartado 1. Puesto que esta plataforma está realizada en lenguaje C++, el proceso de compilación se ha llevado a cabo con el compilador de libre distribución GNU C++ y la tarea de depuración se ha efectuado con el depurador GDB (a su vez, de GNU). Por otra parte, las compilaciones y ejecuciones se han realizado bajo el sistema operativo Debian GNU/Linux y en una computadora basada en procesador i686.

La plataforma NePSi pone a disposición del desarrollador un conjunto de clases relacionadas entre ellas que permiten simular el comportamiento de los protocolos de nivel de red. Gracias a ellas y al mecanismo de herencia obtenido de la programación orientada a objetos, ha sido posible generar las clases que implementan el programa:

- Clase Mappa.
- Clase Node.
- Clase AccessPoint.
- Clase Ostacolo.
- Clase Regione.
- Clase Common.
- Clase SysTest.
- Clases DEevent.

La organización de las clases se presenta en la página siguiente (figura 2.8) en un diagrama que expone de forma conjunta las clases realizadas por el alumno (recuadros amarillos) y las clases NePSi de las que se hereda y/o se hace uso (recuadros verdes). Como se puede comprobar, las clases NePSi de las que se hereda son Probe, GenericParameter, DESystem, DEDevice, DevTerminal (a su vez hereda de DEDevice) y DEEvent. De éstas, las cuatro últimas son las clases de las que se hereda para la generación del código fuente del programa desarrollado.

En la clase obtenida por herencia de DESystem se definen las clases que operan en el simulador, y contiene el programa principal o *main*. La clase DEDevice es una clase virtual de la que se derivan todos los bloques para terminales móviles. Por su parte, DevTerminal derivan los bloques para crear dispositivos asociados a una red móvil. Por último, DEEvent es la clase virtual de la que derivan los eventos.

El resto de clases NePSi se utilizan en la implementación de las clases del programa, no con el objetivo de ser heredadas, pero sí para simplificar algunas tareas.

Las clases ParetoRndGen, UniformIntRndGen y UniformDoubleRndGen sirven para la generación de números casuales. El grupo de clases Probe sirve para gestionar las estadísticas a observar. Finalmente, el grupo de clases Parameter se ocupa de la lectura y escritura de los parámetros de entrada al simulador.

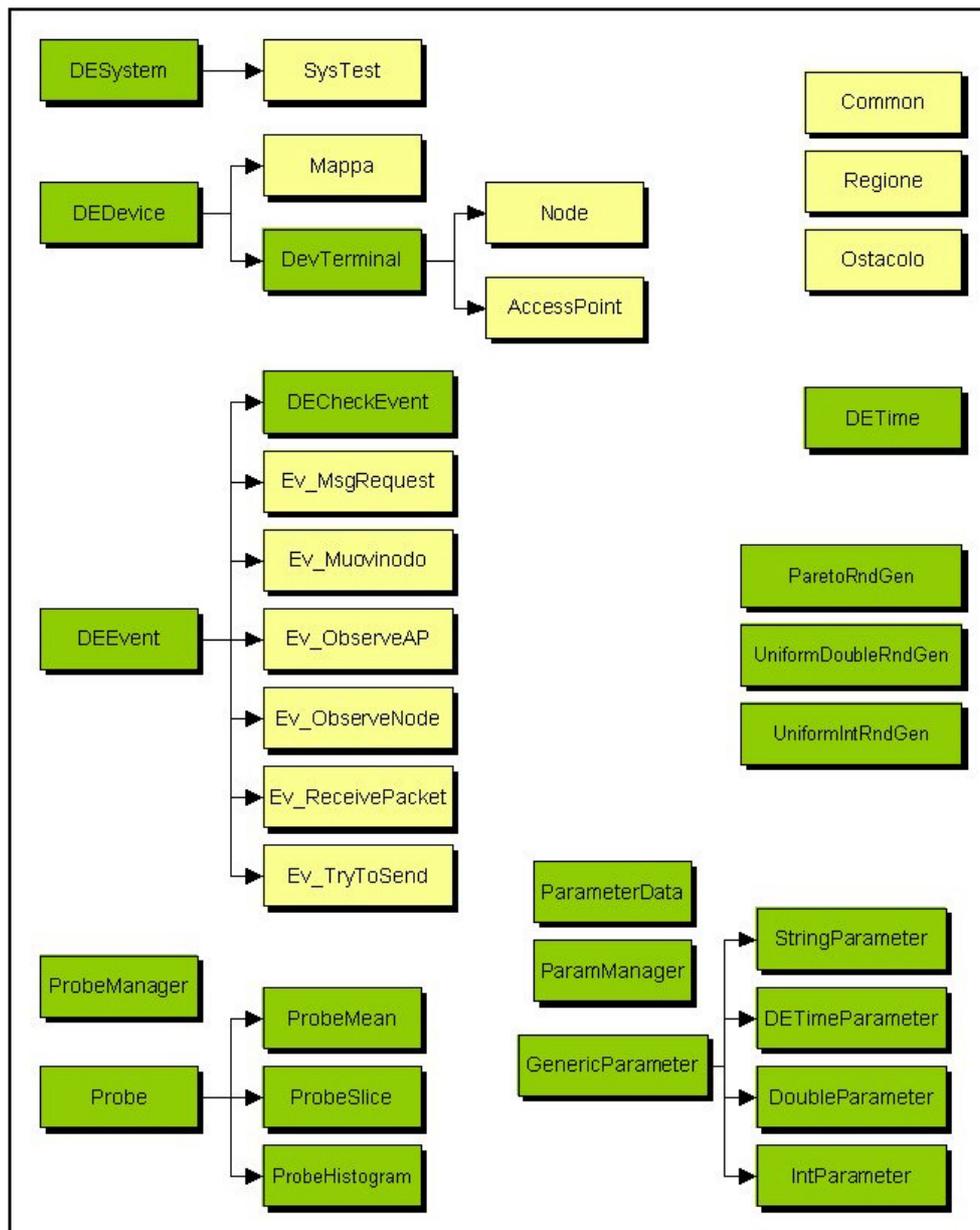


Figura 2.8: Diagrama de clases.

Por otra parte, también se puede observar que algunas de las clases implementadas no hacen uso de la herencia. Son clases que realmente sirven de apoyo al resto, como se observa en el siguiente diagrama. En éste se presentan las relaciones entre las diferentes clases implementadas para hacer una idea de la interconexión entre ellas.

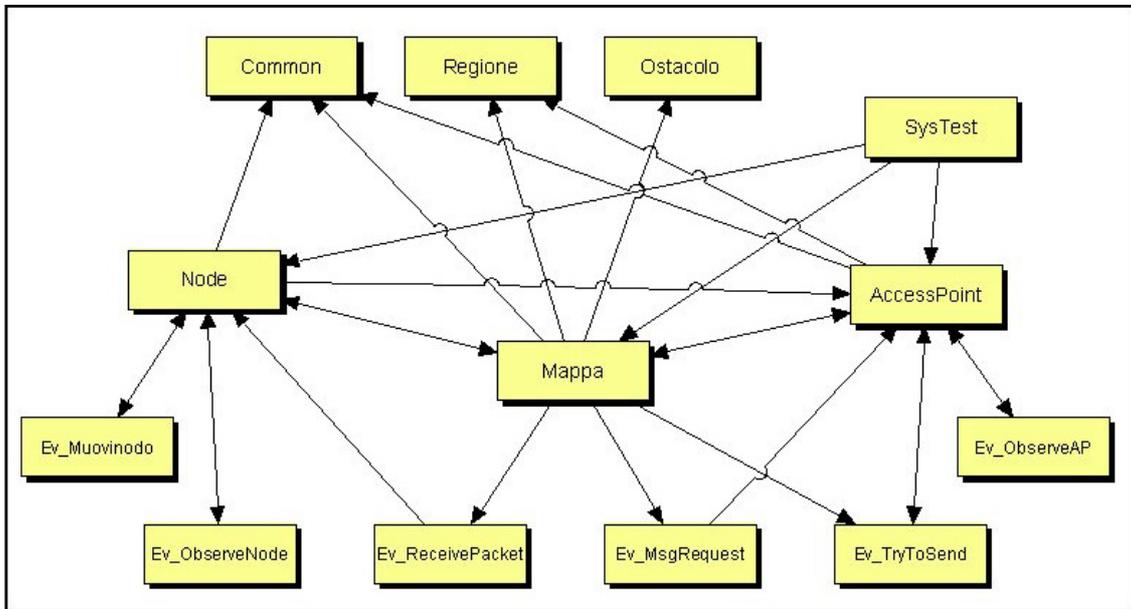
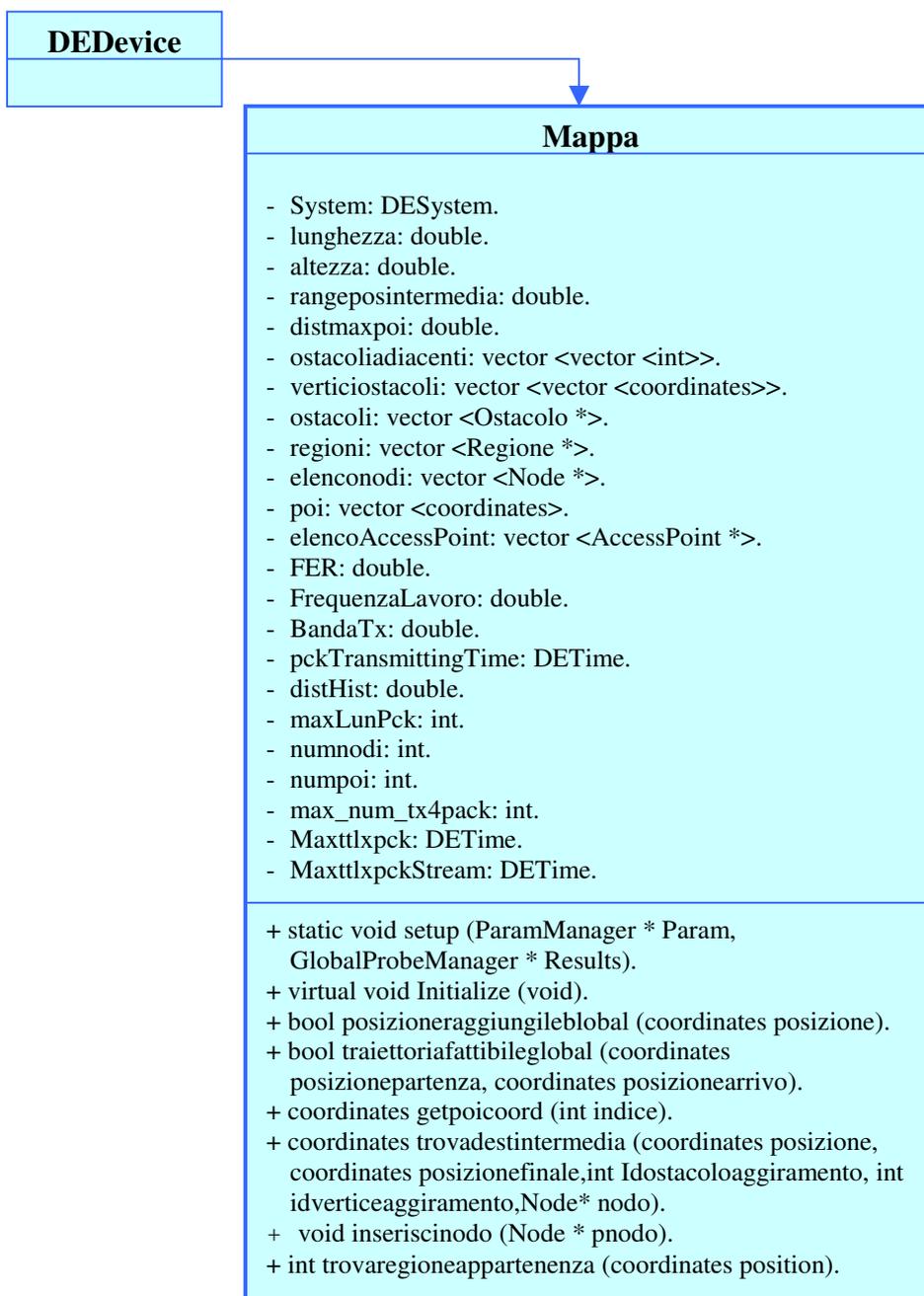


Figura 2.9: Diagrama de las clases implementadas y la relación entre ellas.

Cada flecha del diagrama indica que la clase origen de la propia flecha hace uso en algún momento de la clase destino. Lógicamente, las clases **Common**, **Regione** y **Ostacolo** solo reciben flechas (o mejor dicho, llamadas), al ser clases de apoyo como ya se ha comentado. Por su parte, en la clase **SysTest** sucede lo contrario ya que es la clase con la que se inicia el programa (contiene el *main*), y por tanto debe invocar a otras para poder proseguir con la ejecución.

2.6.1 CLASE Mappa

La clase *Mappa* tiene la función de coordinar las interacciones entre los varios objetos. En particular, permite la transmisión de mensajes y paquetes entre los Punto de Acceso y los nodos, y simula algunas operaciones del servidor. Además, en ella se encuentran todos los elementos que se necesitan para definir el mapa. Para adaptarse a la coordinación de todos los objetos, la clase *Mappa* contiene referenciadores (punteros) a las instancias de los objetos creados. Así, las variables privadas y funciones públicas más importantes de la clase *Mappa* se muestran en la figura:



```

+ coordinates trovaposizionenodo (int Iddest).
+ void posizionaAccessPoint ().
+ void inserisciAccessPoint (AccessPoint
    *tempAccesPoint).
+ void scriviposizionenodi().
+ void creaadiacenzeostacoli().
+ bool verticeesterno(int idostacolo, coordinates vertice).
+ bool verticevisibileglobal(coordinates posizione,
    coordinates verticetest).
+ void spediscipacchetto(AccessPoint * APoint,packet pck).
+ void ChangePckToAP (AccessPoint * pAPoint,
    vector <packet> vectpack,packet pck, int IdRegDest).
+ void richiediAPoint(Node *pnode,int IDregione,int ID).
+ coordinates getposAP(int IDregione).
+ bool comparecoord(coordinates c1,coordinates c2).
+ int nodiperAP(int IdReg).
+ coordinates getpoicoord(int indice).

```

Figura 2.10: Diagrama UML de la clase Mappa; se muestran las variables privadas y las funciones miembro.

Veamos con más detenimiento las **variables privadas** de que hace uso la clase:

- *System*: es un puntero a la clase DESystem de NePSi, pues es en esta clase donde se definen todas las clases que operan en el simulador y además es donde se define el *main*.
- *lunghezza*: variable en la que se guarda el ancho del mapa seleccionado en píxeles. Todos los valores de este tipo relacionados con características del mapa se obtienen de los parámetros que se le pasan al sistema.
- *altezza*: en esta variable se guarda el alto en píxeles del mapa.
- *rangeposintermedia*: es la variable que contiene la distancia máxima a la que un usuario puede bordear un vértice. Se explica mejor en el apartado 2.2.2.
- *distmaxpoi*: representa la distancia máxima a la que se puede encontrar un Punto de Interés desde un turista para que el sistema lo haga dirigirse hacia éste.

- *ostacoliadiacenti*: es un vector de vector de enteros en el que se guardan para cada obstáculo los índices de los obstáculos que se encuentran pegados a él aunque solo sea por un vértice. Si no hay ninguno, se escribe el valor '-1'.
- *verticiostacoli*: en este caso se guardan para cada 'macroobstáculo' creado los vértices que componen al mismo. Se define macroobstáculo como el obstáculo que se crea por la unión de dos o más obstáculos rectangulares que se encuentran pegados. Por tanto, no ha de tener solo 4 vértices, puede tener algunos más. Los macroobstáculos se crean para hacer más real el sistema, pues una ciudad no está compuesta solo de rectángulos.
- *ostacoli*: vector de punteros a todas las instancias creadas de la clase Ostacolo.
- *regioni*: vector de punteros a todas las instancias creadas de la clase Regione.
- *elenconodi*: vector de punteros a todas las instancias creadas de la clase Node.
- *poi*: vector de coordenadas en el que se guardan de forma ordenada las coordenadas de todos los Puntos de Interés.
- *elencoAccessPoint*: vector de punteros a todas las instancias creadas de la clase Punto de Acceso.
- *FER*: variable que, como las posteriores, obtiene su valor de los parámetros de entrada al programa y representa el Frame Error Rate (probabilidad de que una trama llegue con error).
- *FrequenzaLavoro*: su valor representa la frecuencia de trabajo a la que emite el sistema.
- *BandaTx*: define el ancho de banda en que puede transmitir nuestro sistema.

- *pckTransmittingTime*: es el tiempo de transmisión de un paquete y se calcula dividiendo la longitud de un paquete entre el ancho de banda de la transmisión.
- *distHist*: es una distancia que se usa para la deambulación. Un usuario no cambia de región hasta que no se haya desplazado esta distancia de la primera.
- *maxLunPck*: define el tamaño máximo de un paquete en bytes.
- *numnodi*: en esta variable se guarda el número de usuarios que se encuentran visitando el centro histórico de la ciudad representado en el mapa.
- *numpoi*: representa el número de Puntos de Interés presentes en el área de trabajo.
- *max_num_tx4pack*: cifra que representa la cantidad de veces que puede ser enviado un paquete antes de ser descartado y eliminado del buffer.
- *Maxttlxpck*: es el intervalo de tiempo máximo que puede estar un paquete de tipo Elastic en su buffer correspondiente antes de ser descartado.
- *MaxttlxpckStream*: es el intervalo de tiempo máximo que puede estar un paquete de tipo Stream en su buffer correspondiente antes de ser descartado.

Las **funciones miembro** públicas de la clase *Mappa* tienen las siguientes tareas:

- *Setup*: En esta función se crea una instancia de la clase *ParamManager* de *NePSi*, para poder gestionar los parámetros de entrada que se necesitan para la clase *Mappa*. Posteriormente, se añaden a esta clase el nombre y rango permitido para dichos parámetros. De esta forma, se permite al usuario del programa visualizar los parámetros que se necesitan en un archivo de texto. Posteriormente, dicho usuario invoca al programa con los parámetros de todas las clases que se le indiquen ya rellenos.

- *Initialize*: En primer lugar recoge el valor de todos los parámetros solicitados en la función *Setup* y se los asigna a las correspondientes variables privadas de la clase. Posteriormente, subdivide el área del mapa en las regiones rectangulares que se hayan indicado con los parámetros de entrada ‘numzone_col’ y ‘numzone_row’. Crea a su vez las instancias de la clase *Regione*, a las que se le pasan dos vértices opuestos de la región y el centro de la misma. Su siguiente labor es la de extraer las coordenadas de los vértices de los obstáculos del fichero de texto correspondiente que se indica como parámetro. Además, crea cada una de las instancias de la clase *Ostacolo* con las coordenadas de sus cuatro vértices. Finalmente establece un vector con las coordenadas de todos los Puntos de Interés a través de otro fichero de texto que se pasa también como parámetro.
- *getpoicoord*: Función que recibe un número de Puntos de Interés y devuelve las coordenadas de ese Punto en el mapa.
- *posizioneraggiungibileglobal*: Esta función recibe una copia de las coordenadas que individualizan un punto sobre el mapa, por tanto efectúa un control sobre todos los obstáculos presentes y establece si tal punto cae dentro de un obstáculo físico, o incluso fuera del mapa. En caso afirmativo devuelve un valor FALSE, de otro modo devuelve TRUE. Se usa sobretodo en funciones relacionadas con el desplazamiento del nodo para ver si la nueva posición asignada es válida.
- *traiettoriafattibileglobal*: Esta función, por su parte, sirve para determinar si la recta que une dos puntos P1 y P2 se corta o no con cualquier obstáculo físico presente. Recibe las coordenadas de los dos puntos P1 y P2 y restituye un valor booleano indicando si la trayectoria es factible o no. Por tanto, se usa en funciones para describir la trayectoria del terminal, para averiguar si es posible o no llegar hasta el destino con el camino más corto (la recta).
- *inseriscinodo*: Función que inserta el nodo apuntado por la referencia que se pasa como entrada en *elenconodi*, variable privada de la clase *Mappa*.

- *trovaDestintermedia*: Esta función miembro implementa el algoritmo de *pathing* (movilidad) explicado en el apartado 2.2.3. Se invoca cuando un nodo debe desplazarse hacia una destinación física a la que no puede llegar en línea recta porque existen obstáculos en medio. Recibe como parámetros de entrada la posición de partida y la posición que representa la destinación hacia la cual el terminal se desea mover. El parámetro restituído es el punto que representa la destinación intermedia que se define en el algoritmo de movilidad.
- *trovaRegionAppartenenza*: Función que devuelve el identificador (ID) de la región que contiene las coordenadas de la posición que se pasa como parámetro. Se usa para tener controlada en todo momento la región en la que se encuentra un terminal cuando se desplaza.
- *trovaPosizioneNodo*: Esta función devuelve la posición actual del nodo cuyo identificador se pasa como parámetro. Se usa sobretodo para completar la cabecera del paquete.
- *inserisciPunto de Acceso*: Función que inserta la instancia de Punto de Acceso que se pasa por referencia en *elencoPunto de Acceso*, variable privada de la clase Mappa.
- *creaAdiacenzeostacoli*: Función que se invoca al inicio del programa (en el Initialize de esta misma clase). Examina cada uno de los obstáculos del mapa seleccionado para ver si está unido por cualquier borde a algún otro obstáculo del mapa, pues si es así crea uno de los ‘macroobstáculos’ mencionados anteriormente para asegurar el correcto funcionamiento del algoritmo de movilidad. Se encarga, por tanto, de rellenar los vectores *ostacoliadiacenti* e *verticiostacoli*, variables privadas de esta clase.
- *verticeesterno*: Esta función sirve de apoyo a la anterior, y su labor es detectar en los ‘macroobstáculos’ qué vértices son los exteriores, pues habrá vértices de los obstáculos unidos que coincidan o que no se tengan que considerar al no formar un borde en dicho macroobstáculo. Así su función es dejar únicamente los vértices reales del nuevo obstáculo formado.

- *verticevisibileglobal*: Procedimiento en el que se apoya la función *trovarestintermedia* en el caso de que el obstáculo que el turista tenga que sortear sea un macroobstáculo ya conocido. Se llama a esta función para primero averiguar a qué 'miniobstáculo' pertenece el vértice y entonces poder probar si dicho vértice es o no el que hay que bordear desde la posición actual del nodo. Para esta última tarea se llama al procedimiento *verticevisibile* de la instancia correspondiente de la clase *Ostacolo*, clase en la que no se tratan los macroobstáculos. Por esto último se selecciona primero el 'miniobstáculo' al que pertenece el vértice. Por tanto, esta función recibe la posición del nodo y las coordenadas del vértice a testar, y devuelve un valor booleano en función de que sea el vértice a sortear o no.
- *spediscePacchetto*: Este procedimiento simula la transmisión de un paquete desde un Punto de Acceso A hasta un nodo B. Dicha función se llama desde el manejador de evento *HEV_TryToSend* de cada instancia de la clase *Punto de Acceso*, que se explica posteriormente. La primera tarea de este procedimiento es la de determinar si el usuario se ha movido a una nueva región la distancia suficiente (*distHist*) como para poder iniciar el proceso de deambulaci3n. En caso afirmativo, se llama a las funciones *ChangePckToAP*, y *searchPackets* de la clase *Punto de Acceso* para completar el proceso. En caso negativo se procede al env3o del paquete. Para ello, en primer lugar se comprueba que tanto el n3mero de transmisiones como el tiempo de vida del mensaje no superan los valores permitidos indicados en la cabecera del paquete (*pck.max_num_tx* y *pck.TTL*). Si es as3, se procede al env3o del paquete, que en funci3n de un valor aleatorio entre 0 y 1 (que se compara con la tasa *FER*), llegar3 a su destino correctamente o deber3 ser reenviado. Si no es as3, se descarta el env3o de dicho paquete y se elimina del buffer.
- *ChangePckToAP*: Esta funci3n se utiliza en el proceso de deambulaci3n. Como se indica en el apartado 2.3.2, cuando un usuario que est3 recibiendo informaci3n se cambia completamente de Punto de Acceso, entonces saca el paquete que se est3 intentando enviar y el resto de paquetes que pertenecen a ese mismo mensaje de la cola en la que se encontraban y se insertan en la cola del

Punto de Acceso que se encuentra en la nueva región , justo después de todos los paquetes del mensaje que se estaba enviando. Se coloca justo ahí para no entorpecer el envío de ningún mensaje y a su vez no provocar una parada larga en el envío. Así pues, esta función recibe la referencia a la instancia de la clase Punto de Acceso a la que se tienen que enviar los paquetes que forman el vector que también se recibe. Con esto, se encarga de buscar entre el listado de Punto de Acceso cuál es el requerido y apoyándose en la función *CopyPacket* del Punto de Acceso, introduce los paquetes en su cola correspondiente (Stream o Elastic).

- *richiediAPoint*: Esta función sirve para buscar en el elenco de los Puntos de Acceso (variable privada *elencoAccessPoint*), aquel cuyo identificador se pasa como parámetro y que es el que debe satisfacer la petición de información de un nodo cuyo identificador numérico también se pasa como parámetro. Tras localizar el Punto de Acceso correspondiente, se le manda un evento (*Ev_Msg_Request*) para que actúe en consecuencia con dicha petición.
- *NodiperAP*: Función que devuelve el número de nodos que se encuentran en una región determinada en el instante de invocación de la función.

2.6.2 CLASE Node

La clase *Node* representa, por su parte, el terminal móvil genérico. En su interior se implementan funciones útiles sobretodo para el movimiento del nodo, para la recepción de paquetes y para la adquisición de resultados. Así, las instancias de la clase *Node* están constituidas por variables privadas que indican la posición del nodo y el estado de los paquetes recibidos en cada instante de la simulación, además de referencias a objetos (*Probes*) que tienen la función de adquirir resultados (ver figura 2.11).



Figura 2.11: Diagrama UML de la clase Node; se muestran las variables privadas y las funciones miembro.

Como se observa en la figura 2.11, muchas de las variables de las que hace uso la clase Node son objetos hereditarios de la clase Probe que sirven para el análisis de resultados, y que forman parte de la plataforma NePSi. Así, antes de explicar estas variables se aclarará la labor de estos tipos de objetos:

- *ProbeMean*: presenta en un fichero de texto las estadísticas (media, varianza y desviación cuadrática) de cualquier parámetro que queramos presentar como resultado, cada cierto intervalo de tiempo fijo. Así, el objeto va cogiendo las muestras de este parámetro cuando se indique en el programa y modificando los valores estadísticos, que se analizan desde el inicio de la simulación hasta el instante en que se recoge la última muestra. El formato del fichero de resultados es el siguiente:

[Tiempo de observación] TAB \bar{x} TAB \bar{x}^2 TAB σ^2

- *ProbeSlice*: muy semejante al anterior Probe, solo que ahora en lugar de analizarse las estadísticas desde el origen de la simulación, se analizan entre cada intervalo de tiempo fijo (que coincide con el ‘tiempo de observación’, en que se escriben las medidas). Este tiempo fijo es un parámetro de entrada al programa de la clase System que se llama WriteStatsInterval, con lo que es el propio usuario quien lo decide. El formato del fichero de resultados es idéntico.
- *ProbeHistogram*: aquí se presenta un histograma del parámetro que se ha considerado, es decir, se representan los valores que ha tomado el parámetro frente a las probabilidades con las que los ha tomado. Para ello, debe elegirse como un parámetro uno que vaya moverse en un intervalo de valores, pero que no sea por ejemplo siempre creciente... El formato del fichero en que se presentan los resultados es complicado, pero se usa para crear una gráfica en ‘gnuplot’ que los muestra claramente.

Después de esto, ya sí se está en disposición de comentar el significado de cada una de las **variables privadas** de la clase Node:

- *Poicounter*: realmente no es una variable privada, sino todo lo contrario. Es una variable externa a todas las clases, pero la definimos aquí puesto que es en esta clase únicamente donde se modifica su valor. Es un contador que almacena el número de nodos que han visto entre todos los nodos de la simulación, y no un solo nodo como se podría pensar. Se usa al final de la simulación para mostrar la carga que ha tenido el sistema, pues de este parámetro depende el número de solicitudes al sistema. De cualquier forma, la carga se explicará mejor en el capítulo 4.
- *System*: es un puntero al objeto de la clase *DESystem*, pues en esta clase se definen todas las clases que operan en el simulador y además es donde se define la función *main*.
- *pmappa*: sirve para tener una referencia a la instancia de la clase *Mappa*, pues es la que coordina las instancias de las demás clases del programa, y además pertenecen a ella varias funciones de interés de las que se hará uso en esta clase.
- *HopTime*: variable en la que se almacena el tiempo que se va a esperar entre cada comprobación de la posición del terminal. Obviamente, solo se hará efectiva esta comprobación si el terminal está en movimiento.
- *ObserveTime*: almacena un valor temporal, el cual representa el intervalo de tiempo que ha pasado para introducir en ciertos objetos Probe las muestras correspondientes.
- *MaxStopTime*: contiene el tiempo máximo que se considera va a permanecer un terminal visitando un Punto de Interés.
- *MinStopTime*: esta variable almacena el tiempo mínimo de visita a un Punto de Interés. Dicho tiempo de visita siempre será aleatorio, limitado por los dos márgenes que le marcan las variables recién explicadas, pues así se da un mayor realismo al modelo.

- *pckTransmittingTime*: almacena el tiempo de transmisión de un paquete, que se pasa como parámetro. Este tiempo se usa para llamar a eventos de recepción de paquetes.
- *ID*: es la variable que guarda el identificador numérico de la instancia del nodo del que se trate, y es fundamental para identificar al nodo en funciones de la clase *AccessPoint* y de la clase *Mappa*.
- *numpoi*: guarda el número de Puntos de Interés que se hallan en el mapa, pues se usa en algunos bucles para cerciorarnos que se han examinado todos los ellos.
- *poiCounterNode*: es un entero que se encarga de contabilizar el número de Puntos de Interés que ya ha visitado cada nodo. Por tanto, se inicializa a cero. Se usa como variable para la adquisición de resultados, que posteriormente se pasará a los objetos tipo *Probe* para el análisis de resultados.
- *posizione*: almacena en cada momento las coordenadas x e y de la posición en la que se encuentra el terminal.
- *posizionefinale*: variable que contiene las coordenadas del Punto de Interés al que se está dirigiendo en cada momento el terminal.
- *posizioneintermedia*: aquí se guardan las coordenadas del vértice de un obstáculo que tiene que salvar el terminal para poder llegar a su destinación (ver apartado 2.2.3). Se utiliza siempre que no se puede llegar al Punto de Interés destino en línea recta, por ello se considera un destino intermedio que se tiene que alcanzar.
- *velocitymax*: su valor se obtiene de un parámetro de entrada, y representa la máxima velocidad media en píxeles por segundo a la que consideramos se va a mover el usuario del sistema.
- *velocitymin*: en este caso se representa la mínima velocidad media del usuario.

- *velocitynode*: entre las dos variables recién comentadas se escoge aleatoriamente un valor, que es el que se almacena en esta variable y que representa la velocidad del nodo durante un recorrido particular, con lo que este valor se reelige siempre que se llegue a un Punto de Interés, puesto que se considera que el usuario no va siempre a la misma velocidad.
- *distmaxpoi*: almacena la distancia máxima a la que se encuentra un Punto de Interés desde un terminal para considerarlo como posible próximo destino de dicho terminal (ver apartado 2.2.2), a no ser que dicho terminal ya haya visto todos los Puntos vecinos, caso en el que sí se podría enviar a un destino más lejano para que pueda contemplar la visita a la ciudad.
- *IDregione*: representa el identificador numérico de la región en la que se encuentra el nodo en cada momento.
- *Idostacoloaggiramento*: almacena el identificador del último obstáculo que ha bordeado el terminal en su trayectoria.
- *idverticeaggiramento*: aquí se guarda el identificador del vértice del último obstáculo sorteado. Esta variable y la anterior se memorizan para evitar que el algoritmo de movilidad entre en un bucle.
- *numerototnodi*: variable en que se almacena el número total de instancias de la propia clase.
- *poideinodi*: vector en el que se almacenan los identificadores de los Puntos que ya ha visitado el terminal, con el objetivo de no hacerlo pasar por el mismo.
- *numpacchettiricevuti*: variable que contabiliza los paquetes recibidos por cada nodo. Se usa como variable para la adquisición de resultados, y se pasará a los objetos Probe puesto que son los que se encargan del análisis de los resultados.

- *numpckarrivedStream*: variable del mismo tipo que la anterior, pero contabiliza solo los paquetes recibidos de tipo Streaming por cada instancia de la clase.
- *numpckarrivedElastic*: como las anteriores, pero contabiliza solo los paquetes tipo Elastic.
- *NumPckArrivedTotal*: objeto ProbeSlice para analizar las estadísticas de la variable contador *numpacchettiricevuti* (explicada anteriormente) en cada intervalo de tiempo sugerido por el usuario del programa.
- *NumPckArrivedStream*, *NumPckArrivedElastic*: son ProbeSlice similares al anterior, pero ahora analizando las variables *numpckarrivedStream* y *numpckarrivedElastic*, respectivamente.
- *EndToEndDelayElastic*, *EndToEndDelayStream*: objetos ProbeSlice que analizan el retraso que sufre un paquete tipo Elastic o Stream respectivamente, desde el momento de su creación hasta que llega de forma correcta al terminal que lo solicita (retraso End-To-End). Las medidas estadísticas se reinician cada vez que pasa un intervalo de tiempo *WriteStatsInterval* (parámetro de entrada al programa).
- *EndToEndDelayTotal*: es una instancia ProbeSlice en la que se analizan los retrasos End-To-End de todo tipo de paquetes, ya sean Stream o Elastic.
- *MeanE2Estream*, *MeanE2Eelastic*: instancias del tipo ProbeMean para analizar las estadísticas del retraso End-To-End de los paquetes Stream y Elastic respectivamente. Las estadísticas se tienen en cuenta desde el inicio de la simulación.
- *MeanPckArrivedStream*, *MeanPckArrivedElastic*: objetos ProbeMean que se encargan de hallar la media, varianza y desviación cuadrática desde el inicio de la simulación de los contadores de paquetes recibidos tipo Stream o Elastic respectivamente.

- *MeanNumPoiVisitedNode*: *ProbeMean* en el que se analiza la variable global *poiCounterNode*, para poder medir así los Puntos de Interés en término medio que visita cada terminal y comprobar el correcto funcionamiento del algoritmo.
- *EndToEndDelayHistogramStream*, *EndToEndDelayHistogramElastic*: objetos de la clase *ProbeHistogram* para representar la probabilidad con la que los paquetes *Stream-Elastic* (respectivamente) sufren un retraso *End-To-End* determinado.
- *PoiVisitedHistogram*: objeto *ProbeHistogram* para representar la cantidad de veces que se ha visitado un nodo. Es útil para comprobar que los Puntos de Interés más vistos son los más céntricos de la ciudad, pues están más cercanos entre ellos (se demostrará en el apartado 4.7).

En esta clase se encuentran las primeras funciones manejadoras de eventos de las que se hace uso en el programa. Como su propio nombre indica, todas las funciones de este tipo se invocan siempre como respuesta a un evento, y realizan todas las tareas que se le solicitan al evento. Una vez dicho esto, analizaremos al detalle las **funciones miembro** de la clase:

- *Node*: Constructor de la clase, del cual se obtienen las referencias a los objetos de la clase *Mappa* y *System*, además del identificador numérico del nodo. En esta función se igualan a las variables globales de la clase que los representan.
- *setup*: Función en la que se crea una instancia de la clase *ParamManager* para gestionar los parámetros de entrada que se necesitan para la clase. Tras ello, se añaden a esta clase el nombre y rango permitido para dichos parámetros. De esta forma, se permite al usuario del programa visualizar los parámetros que se necesitan en un archivo de texto. Esta función se invoca automáticamente tras la creación de la instancia, sin necesidad de ser llamada en el programa.

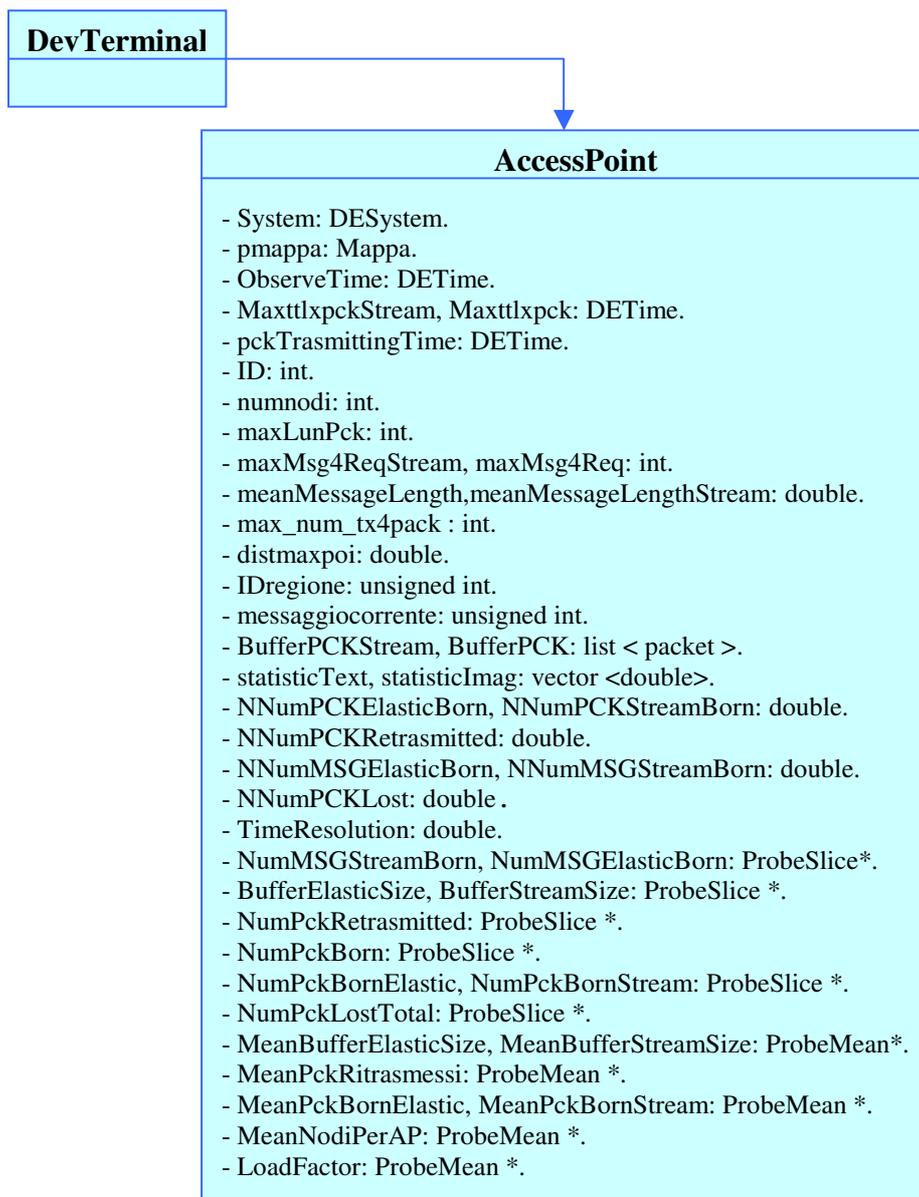
- *Initialize*: Es la función que se ocupa de inicializar los valores de las variables privadas de estado y de lanzar los eventos iniciales. En particular, se llama a los eventos *Ev_Muovinando*, *Ev_ReceivePacket*, *Ev_ObserveNode*. Cada uno se volverá a llamar por otra función después de un intervalo de tiempo oportuno en cada caso. Esta función se debe invocar justo después de la creación de cada instancia de la clase.
- *HEv_ReceivePacket*: Función manejadora del evento *Ev_ReceivePacket*. Se encarga de analizar los paquetes recibidos por el terminal correspondiente, pues contienen información útil para los resultados. Para ello, examina la cabecera del paquete recibido, pues de ella obtiene parámetros tan importantes como el retraso y el tipo de paquete que porta. El retraso lo introduce directamente como muestra en las variables Probe que correspondan, puesto que es necesario analizar todos los retrasos. Por su parte, el tipo de paquete sirve para aumentar el contador de paquetes conveniente, pero no se introduce en el objeto Probe su valor para independizarlo de la recepción de paquetes, lo que podría falsear los resultados.
- *getPosition*: Es un procedimiento cuya única tarea es devolver la posición del nodo en el momento en que se llama. Se llama desde la clase Mappa, cuando tiene que encontrar una destinación intermedia al nodo.
- *setAggiramentoostacolo*: Es una función que también se llama desde Mappa y que se encarga de memorizar en las variables privadas del objeto Node el último vértice y obstáculo bordeado, para evitar volver a bordearlo.
- *HEv_Muovinando*: Manejador del evento *Ev_Muovinando* y que se encarga del control del movimiento del nodo. Hace mover al nodo teniendo en cuenta el Modelo de Movilidad, durante un tiempo indicado en la variable *HopTime*. Tras ese tiempo solicita de nuevo el evento *Ev_Muovinando*, con lo que se vuelve a llamar a esta función. Si en la posterior llamada se observa que el nodo no ha llegado aún a un punto reseñable, hace que siga moviéndose. En caso contrario,

crea un nuevo destino para el nodo, ya sea el siguiente obstáculo a bordear (*posizioneintermedia*), o bien un nuevo Punto que visitar (*posizionefinale*).

- *aggiornaIDregione*: Función llamada desde el manejador *HEv_Muovinodo*, y que se encarga de actualizar la región en la que se encuentra el propio nodo después de haber sufrido un desplazamiento.
- *getid*: Se usa en la función que transmite los paquetes de la clase *Mappa*, para averiguar cuál es el nodo al que tiene que mandar cada paquete. Devuelve el identificador numérico del objeto *Node* que se solicita.
- *getIdregione*: Este procedimiento devuelve el identificador numérico de la posición actual del nodo. Se usa en la clase *Mappa* a la hora de mandar un paquete, para comprobar si el nodo destino sigue encontrándose en la misma región que se indica en el paquete, o por el contrario se ha cambiado a otra.
- *HEv_ObserveNode*: Manejador del evento *Ev_ObserveNode*. Es un evento que se lanza cada cierto tiempo (*ObserveTime*) con independencia de los demás. Se encarga de introducir las muestras en los objetos *Probe*, para buscar no falsear la adquisición de los resultados. Busca por tanto adquirir los resultados en instantes desvinculados de la transmisión o más bien recepción de paquetes.
- *creanuovadest*: Esta función es invocada desde *HEvMuovinodo* cuando el nodo llega al destino, y restituye la posición de la nueva destinación, elegida de forma inteligente. Esto quiere decir que hay que tener en cuenta los Puntos de Interés que hasta ese momento ha visitado el nodo indicado, para no volver a dirigirlo a ese destino, así como las limitaciones de distancia ya conocidas (*distmaxpoi*).
- *isSeen*: Función auxiliar a la anterior que recibe el identificador de un Punto de Interés y devuelve TRUE o FALSE en función de que dicho Punto esté o no en la lista de Puntos de Interés visitados por el nodo.

2.6.3 CLASE AccessPoint

La clase *AccessPoint* representa, por su parte, la estación base de cada región. En su interior se implementan la mayoría de las funciones relacionadas con la recepción de peticiones de información y el envío de paquetes desde los buffer como respuesta a dichas peticiones.



```

+ AccessPoint (DESystem* _System, int _ID, Mappa
*_pmappa).
+ static void setup (ParamManager * Param,
GlobalProbeManager * Results).
+ virtual void Initialize (void).
+ int getid ().
+ void HEv_ObserveAP().
+ void HEv_Msg_Request(int IDnodo).
+ void HEv_TryToSend().
+ void CopyPacket(vector <packet> vect,packet pck,int coda).
+ void diminuirebuffer (packet pck).
+ void incrementaNNumPCKRetrasmitted (void).
+ void incrementaNNumPCKLost (void).
+ void setposition (coordinates pos, coordinates posfinale).
+ void aggiornaIDregione ().
+ double media (int inicio, int final).
+ vector <packet> searchPackets(packet pck).

```

Figura 2.12: Diagrama UML de la clase Punto de Acceso; se muestran las variables privadas y las funciones miembro.

Se comenta a continuación el significado de las **variables privadas** de la clase AccessPoint:

- *System*, *pmappa*, *ObserveTime*, *max_num_tx4pack*, *pckTransmittingTime*, *distmaxpoi*: están igualmente definidos en la clase Node y tienen el mismo significado que en dicha clase, ya explicada anteriormente.
- *MaxttlpxckStream*, *Maxttlpxck*, *numnodi*, *maxLunPck*: se encuentran igualmente definidos en la clase Mappa.
- *ID*: identificador numérico de cada instancia de la clase AccessPoint.
- *maxMsg4ReqStream*, *maxMsg4Req*: son variables en las que se almacenan el máximo número de mensajes de Stream o Elastic respectivamente que se pueden generar en una solicitud de información. Su valor se pasa como parámetro de entrada.
- *IDregione*: identificador numérico del objeto Regione al que pertenece este AccessPoint. En realidad posee el mismo valor que la variable *ID*.

- *messaggiocorrente*: variable que se usa en el manejador *HEv_Msg_Request*. En esta variable, que incremento siempre que el objeto *AccessPoint* crea un nuevo mensaje, escribo el identificador del nuevo mensaje que se creará; así cada mensaje está unívocamente determinado por la copia *IDAccessPointsorigente* – *IDmessaggio*.
- *BufferPCKStream*, *BufferPCK*: son listas de paquetes en las que se almacenan los paquetes *Stream* o *Elastic* respectivamente. Por tanto, representan realmente los dos buffer del servidor para cada Punto de Acceso. Hay que reseñar aquí que los paquetes se tratan con la modalidad *FIFO*.
- *meanMessageLength*, *meanMessageLengthStream*: representan el número medio de bytes por mensaje de tipo *Elastic* o *Stream* respectivamente.
- *minimMessageLength*, *minimMessageLengthStream*: representan el valor mínimo de bytes que va a tener un mensaje creado por la variable de Pareto correspondiente.
- *NNumPCKElasticBorn*, *NNumPCKStreamBorn*: son variables que contabilizan el número de paquetes creados en cada objeto de la clase Punto de Acceso. En la primera variable se cuentan los paquetes *Elastic* y en la otra los de tipo *Stream*. Se usan como variable para la adquisición de resultados, y se pasarán a los objetos tipo *Probe* puesto que son los que se encargan del análisis de los resultados.
- *NNumMSGElasticBorn*, *NNumMSGStreamBorn*: en este caso las variables se encargan de contabilizar el número de mensajes *Elastic* y *Stream* creados en el Punto de Acceso correspondiente. Son también variables de apoyo para los *Probe*.
- *NNumPCKRetransmitted*, *NNumPCKLost*: son contadores para el análisis de resultados de los *Probe*. Se encargan de contar el número de paquetes retransmitidos y perdidos respectivamente. Los paquetes a retransmitir dependen

exclusivamente de la variable *FER*, mientras que los paquetes perdidos se generan al superarse el número de retransmisiones permitidos (*maxnumtx4pack*), o bien el tiempo de vida en cola de un paquete (*MaxttlpxckStream*, *Maxttlpxck*).

- *TimeResolution*: parámetro que se obtiene de la resolución temporal que se pasa como parámetro de entrada, y que como indica, expresa la cantidad de cifras que queremos que tenga la cantidad menos significativa de las variables temporales.
- *NumMSGStreamBorn*, *NumMSGElasticBorn*: son objetos de la clase *ProbeSlice* para analizar las estadísticas de las variables contador *NNumMSGStreamBorn*, *NNumMSGElasticBorn* (explicadas anteriormente), en cada intervalo de tiempo sugerido por el usuario del programa.
- *BufferElasticSize*, *BufferStreamSize*: objetos *ProbeSlice* que se encargan de analizar, en cada intervalo de tiempo, el tamaño de las colas de paquetes tipo *Elastic* y *Stream* de cada Punto de Acceso.
- *NumPckRetransmitted*, *NumPckLostTotal*: instancias *ProbeSlice* como las anteriores, pero en este caso encargadas de mostrar las estadísticas asociadas a las variables *NNumPCKRetransmitted* y *NNumPCKLost* en el intervalo de tiempo indicado en el parámetro de entrada *WriteStatsInterval*.
- *NumPckBornElastic*, *NumPckBornStream*, *NumPckBorn*: objetos *ProbeSlice* para crear las estadísticas de los paquetes *Elastic*, *Stream* y totales creados en el intervalo de tiempo ya conocido. Se apoyan en las variables *NNumPCKElasticBorn*, *NNumPCKStreamBorn* y en la variable suma de ambas, respectivamente.
- *MeanBufferElasticSize*, *MeanBufferStreamSize*: objetos *ProbeMean* que se encargan de hallar la media, varianza y desviación cuadrática desde el inicio de la simulación del tamaño de las colas de paquetes tipo *Elastic* o *Stream* respectivamente. Las estadísticas se toman desde el inicio de la simulación y para los dos buffer de cada Punto de Acceso.

- *MeanPckRitrasmessi*: objeto ProbeMean encargado de analizar la variable *NumPckRetrasmitted* desde el instante inicial.
- *MeanPckBornElastic*, *MeanPckBornStream*: instancias ProbeMean para las variables que contabilizan el número de paquetes creados en el Punto de Acceso (*NNumPCKElasticBorn*, *NNumPCKStreamBorn*).
- *MeanNodiPerAP*: ProbeMean que obtiene las estadísticas del número de terminales que se encuentran en cada momento en cada región.
- *LoadFactor*: instancia de la clase ProbeMean para analizar la carga a la que se ve sometido cada Punto de Acceso. Se representa por tanto de la siguiente manera:

$$LoadFactor : nodeAP * poixSecxNode * numMeanPck * pckTrasmittingTime$$

- *nodeAP*: es el número de nodos de los que se encarga el AccesPoint en el momento solicitado.
- *poixSecxNode*: es el número medio de Puntos de Interés que visita cada terminal por segundo. Se halla por tanto dividiendo la variable global *Poicounter* entre el número total de nodos de la simulación y el tiempo de simulación transcurrido hasta ese momento.
- *numMeanPck*: su valor representa el número medio de paquetes que se solicitan por cada Punto de Interés visitado. Por tanto, multiplica el número medio de mensajes Stream por solicitud, por el número medio de paquetes por mensaje Stream y se lo añade al mismo valor calculado para los mensajes Elastic.
- *pckTrasmittingTime*: expresa el tiempo de transmisión de un paquete. Es de hecho la variable que contiene ese valor.

En la clase Punto de Acceso, como en la clase Node, se definen **funciones miembro** públicas que coordinan todas las funcionalidades de la estación. A continuación se analizan al detalle:

- *Punto de Acceso*: Constructor de la clase, del cual se obtienen las referencias a los objetos de la clase *Mappa* y *System*, además del identificador numérico del propio *Punto de Acceso*.
- *Setup*: Función con la misma labor que los *Setup* de las clases anteriores.
- *Initialize*: Función que se ocupa de inicializar los valores de las variables privadas de estado y de lanzar los eventos iniciales. En particular, se llama a los eventos *Ev_TryToSend*, *Ev_ObserveAP*, que se volverán a llamar después de un intervalo de tiempo oportuno en función del tipo de evento. Por otra parte, en esta función se leen del archivo de parámetros los datos necesarios para el modelado de las fuentes de tráfico.
- *HEv_Msg_Request*: Manejador del evento *Ev_Msg_Request*, que se encarga de crear los mensajes y a su vez paquetes cuando recibe una solicitud de información. Una vez creados en función de una serie de parámetros aleatorios, guarda los paquetes en el buffer correspondiente. Finalmente, se toman las muestras en esta función para el objeto *LoadFactor*. Aunque el objetivo real es independizar los momentos de recogida de muestras del sistema, se hace aquí esta medición por considerar que no tendría sentido hacerla independiente.
- *HEv_TryToSend*: Manejador del evento *Ev_TryToSend*, que tiene como función intentar proceder al envío de un paquete. Si hay paquetes en la cola *Stream* del *Punto de Acceso*, se mandan; si no, se buscan en la cola de paquetes *Elastic* (debido a la prioridad). Si no hay paquetes en ninguna cola, se llama al propio evento tras un brevísimo espacio de tiempo. Para mandar cada paquete se hace uso de la función *spediscipacchetto* de la clase *Mappa*, que se encarga de localizar el nodo destinatario.
- *CopyPacket*: Esta función introduce en el buffer correspondiente del *Punto de Acceso* en cuestión, un vector de paquetes debido a la activación del procedimiento de deambulación comentado en el apartado 2.3.2. Este vector de

paquetes se coloca al final de los paquetes del mensaje que se esté enviando en ese momento, como ya se explicó.

- *diminuirebuffer*: Función que cancela de la cola de paquetes el último paquete que ha sido transmitido. Se usa en la función *spediscipacchetto* de Mappa después de enviar un paquete, para borrarlo.
- *incrementaNNumPCKRetrasmitted*, *incrementaNNumPCKLost*: Funciones que se utilizan también en *spediscipacchetto* de Mappa, a la hora de enviar un paquete. Si el paquete es erróneo se llama a la primera función, que aumenta el contador *NumPckRetrasmitted* de la instancia Punto de Acceso correspondiente. En caso de la pérdida del paquete se llama a la segunda función, que incrementa el número de paquetes perdidos (*NumPckLostTotal*) por el Punto de Acceso. No se incrementan directamente las variables porque son privadas, y por tanto, desde la clase Mappa no serían visibles.
- *getid*: Típica función utilizada para obtener el identificador numérico del objeto. Se usa sobretodo en la clase Mappa, cuando se está buscando un Punto de Acceso identificado por su propio identificador o por un puntero al objeto.
- *media*: Esta función halla la media aritmética de un intervalo de valores enteros cuyo extremo superior e inferior son los parámetros de entrada a la función. Se usa para averiguar el factor 'numMeanpck' del ProbeMean *LoadFactor*, es decir, el número medio de mensajes por petición.
- *searchPackets*: Procedimiento usado para extraer los paquetes de la cola correspondiente cuando se entra en el procedimiento de deambulación. Por tanto, se encarga de buscar todos los paquetes que pertenezcan al mismo mensaje, los saca del buffer en el que se encuentran y los introduce en un vector de paquetes. La función devuelve el vector de paquetes.
- *HEv_ObserveAP*: Manejador del evento *Ev_ObserveAP*. Introduce las muestras en los objetos Probe, para buscar no falsear la adquisición de los resultados.

2.6.4 CLASE Ostacolo

Las instancias de la clase *Ostacolo* representan los obstáculos definidos en el área de trabajo, es decir, los edificios que existen en esta parte de la ciudad.

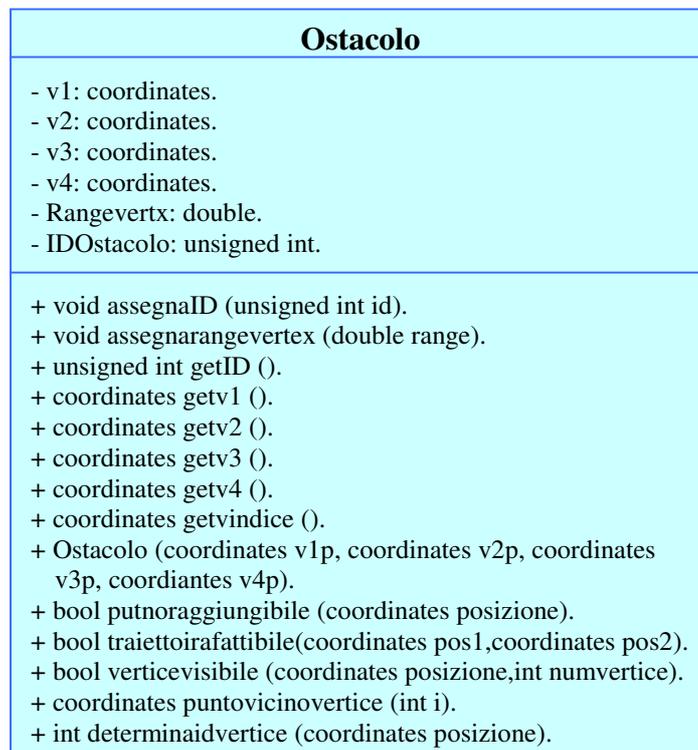


Figura 2.13: Diagrama UML de la clase Ostacolo; se muestran las variables privadas y las funciones miembro.

Cada instancia de la clase viene caracterizada por las **variables privadas** que se muestran a continuación:

- *v1*, *v2*, *v3*, *v4*: variables en las que se guardan las coordenadas de cada vértice del obstáculo representado en la instancia. Respectivamente, representan el vértice superior izquierdo, el vértice superior derecho, el vértice inferior derecho y el vértice inferior izquierdo del obstáculo tal y como viene representado en el mapa.
- *IDOstacolo*: identificador numérico para distinguir los objetos de la clase.

- *Rangevertx*: variable que obtiene su valor del parámetro de entrada que lleva su mismo nombre y cuyo significado ya se explicó.

A continuación se da una breve explicación de las **funciones miembro**:

- *assegnaID*, *assegnarangevertex*: Son funciones que únicamente recogen un valor y se lo asignan respectivamente al identificador numérico del objeto y a la variable privada *Rangevertx*. Se usan en la inicialización del objeto por parte de la clase *Mappa*.
- *Ostacolo*: Constructor de la clase. Recibe como parámetros las coordenadas de cada uno de los vértices en el orden oportuno, y los asigna a las variables privadas correspondientes.
- *getID*, *getv1*, *getv2*, *getv3*, *getv4*: Son procedimientos que devuelven el valor del identificador y de cada uno de los cuatro vértices, respectivamente, del objeto referido.
- *getvindice*: Función que devuelve las coordenadas del vértice del obstáculo indicado en el parámetro de entrada. Se usa en la función *trovaDestintermedia* de la clase *Mappa*, para averiguar las coordenadas del vértice que hay que bordear.
- *puntoraggiungibile*: Esta función acepta como entrada las coordenadas de una posición y devuelve TRUE o FALSE en función de que dicha posición caiga dentro del obstáculo o no. Para ello, calcula la intersección de las rectas v1-v2 (recta que pasa por vértices 1 y 2) y la recta v3-v4 con la recta vertical que pasa por la posición dada. Mira por tanto si la ordenada de la posición se encuentra en medio de las 2 intersecciones. Hace lo mismo con las rectas v2-v3 y v1-v4, considerando ahora el corte con la recta horizontal y la abscisa de la posición. La posición cae dentro del obstáculo si en ambos casos se encuentra dentro del intervalo de las intersecciones. Función auxiliar de *posizioneraggiungibileglobal*.

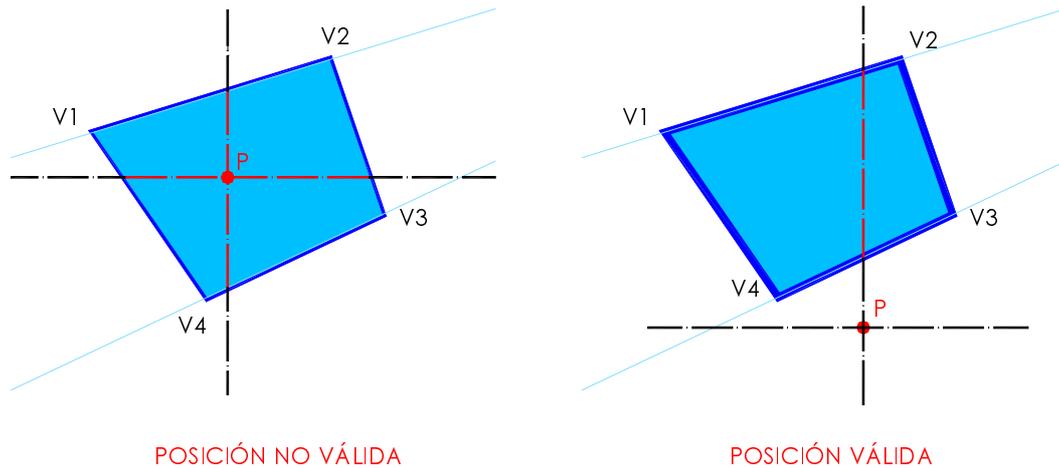


Figura 2.14: Explicación gráfica de la función 'puntoraggiungibile'.

- *traiettoriafattibile*: Función que recibe dos posiciones que definen una recta (origen y destino del terminal). Esta función devuelve verdadero o falso en función de que la recta no corte al obstáculo indicado o sí lo haga. Para establecer si la recta es una trayectoria factible o no, se calcula la intersección de la trayectoria con los lados del obstáculo y se comprueba si el punto de intersección, por ejemplo con el lado $v1-v2$, cae entre $v1-v2$ y entre $pos1-pos2$ (origen-destino). Esto se hace para los otros 3 lados. Si la recta cumple la condición anterior para uno o más lados del obstáculo, significa que la trayectoria no es factible. Se usa en *traiettoriafattibileglobal* de la clase Mappa.

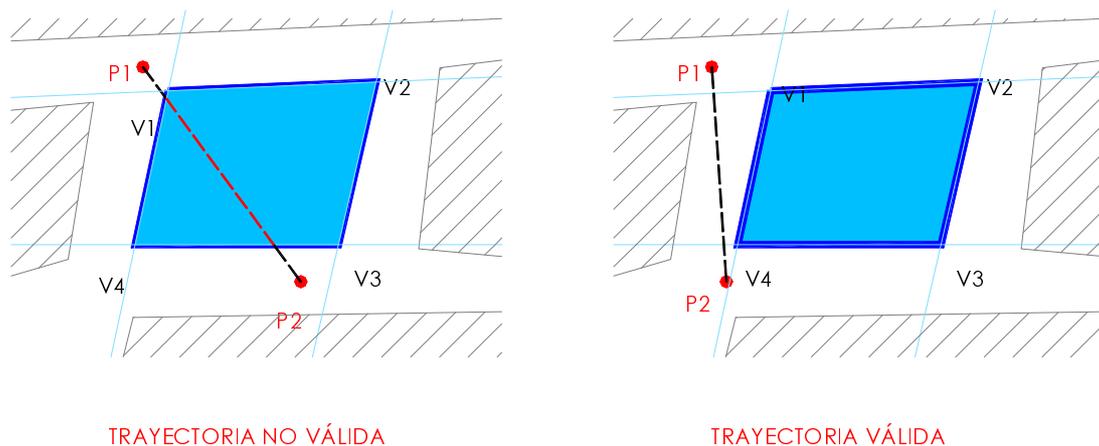
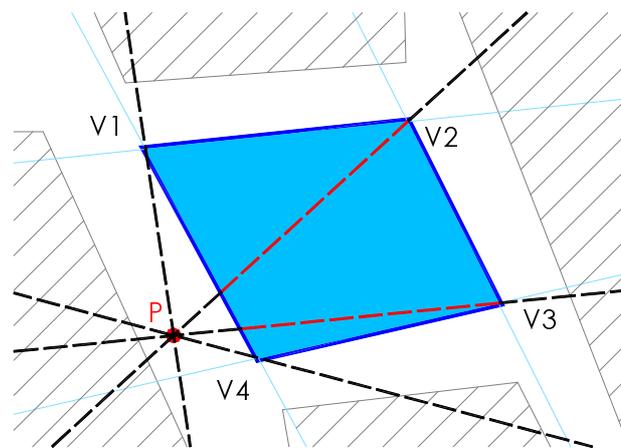


Figura 2.15: Explicación gráfica de la función 'traiettoriafattibile'.

- *verticevisibile*: Esta función recibe la posición en la que se encuentra un terminal y el número del vértice que se quiere examinar. Devuelve en un valor booleano si el vértice es visible desde la posición o por el contrario no lo es. Para ello,

busca la intersección de la recta que pasa por la posición y el vértice solicitado con la recta que forman dos de los vértices opuestos a este. Se comprueba para las dos rectas que pueden formar los vértices opuestos. Si la intersección está comprendida entre posición y vértice, y además entre los dos vértices opuestos, entonces el resultado devuelto es FALSE. Si no está comprendida en ninguna de las dos posibilidades que se indican, entonces el resultado devuelto es TRUE. Se usa en *trovaDestintermedia* de Mappa para averiguar el vértice más cercano al terminal, pues éste ha de ser visible a su vez para el terminal.



VÉRTICES VISIBLES V1 Y V4
VÉRTICES NO VISIBLES V2 Y V3

Figura 2.16: Explicación gráfica de la función 'verticevisible'.

- *puntovicinovertece*: Función que restituye las coordenadas del punto exterior al obstáculo que esté situado en las proximidades del vértice cuyo índice se pasa como parámetro. Es decir, si por ejemplo el parámetro lleva el valor 1, se calcula la recta que pasa por los vértices v1-v3 y se coge un punto sobre dicha recta que sea exterior al obstáculo y que diste como máximo un valor *Rangevertx* de v1. Se usa en *trovaDestintermedia* de Mappa, para sortear un obstáculo.
- *determinaidvertice*: Se usa en algunas funciones de la clase Mappa en las que se conocen las coordenadas del vértice pero no su índice. Por tanto, la función devuelve el número de vértice a partir de sus coordenadas.

2.6.5 CLASE Regione

Las instancias de la clase *Regione* representan los *clusters* definidos en el área de la simulación. Dichas instancias son útiles sobretodo para la gestión de la deambulación y el área de cobertura.

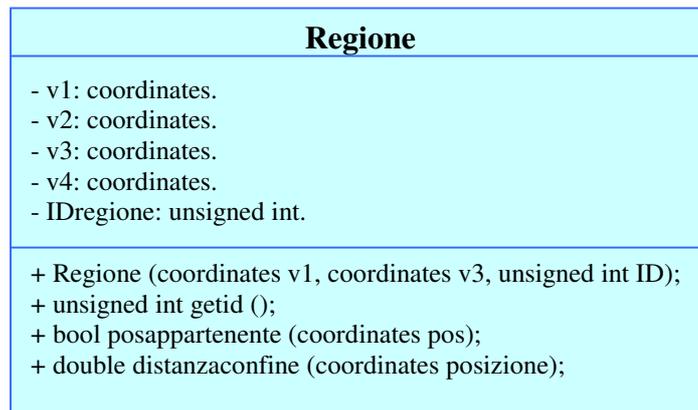


Figura 2.17: Diagrama UML de la clase Regione; se muestran las variables privadas y las funciones miembro.

A la vista de la figura, se observa que las únicas **variables privadas** de la clase son las coordenadas de los cuatro vértices que definen el rectángulo (*v1*, *v2*, *v3*, *v4*) y el identificador numérico de la región (*IDregione*). Por su parte, las **funciones miembro** de la clase son las siguientes:

- *Regione*: Constructor de la clase. Únicamente recibe las coordenadas del vértice superior derecha y el vértice inferior izquierda, además del identificador numérico de la región. Solo se reciben dos vértices porque al ser un rectángulo son suficientes para definir todas las coordenadas del mismo. Hay que comentar a su vez que la numeración de las instancias Regione respecto al mapa es de abajo hacia arriba y de izquierda hacia derecha.
- *getid*: Función que únicamente devuelve el identificador del objeto. Se usa para conocer la región en la que se encuentra un nodo que se hace en la clase Mappa. Desde allí, se busca la región a través de un puntero a su objeto y se desconoce el identificador de la misma.

- *posappartenente*: Función que sirve para saber si un terminal, del que se pasa su posición, se encuentra en la región (u objeto de la clase). Se usa, como la función anterior, para conocer en qué región se encuentra el propio terminal.
- *distanzaconfine*: Esta función restituye la distancia de la posición que se pasa como parámetro de entrada, al lado más cercano a ésta de la región. Es una función clave en la deambulaci3n, puesto que comprueba si el terminal se ha separado lo suficiente (*distHist*) de su regi3n de partida. Si es as3, habr3a que considerar el env3o de sus paquetes desde el Punto de Acceso de la nueva regi3n en la que se encuentra en ese instante.

2.6.6 CLASE Common

La clase Common se usa para definir una serie de variables y funciones que van a ser comunes a las dem3s clases, de ah3 su nombre. Puesto que van a ser utilizadas por algunas de las dem3s clases, las variables de esta clase se declaran como p3blicas. De hecho, son 3nicamente estructuras de uso general en el sistema, como se puede observar en la figura 2.18.

En esta clase, adem3s, se introducen los <include> comunes y necesarios para que sea posible la ejecuci3n del programa. Dichos <include> pueden ser librer3as del C++ para el tratamiento de caracteres, tiempo, funciones matem3ticas, listas, vectores... Estamos hablando de librer3as del tipo string, ctime, cmath, list o vector. Los <include> tambi3n pueden ser ficheros .h pertenecientes a la plataforma NePSi usados para la creaci3n de distribuciones aleatorias o para herencias, caso de los archivos rndgen.h o DevTerminal.

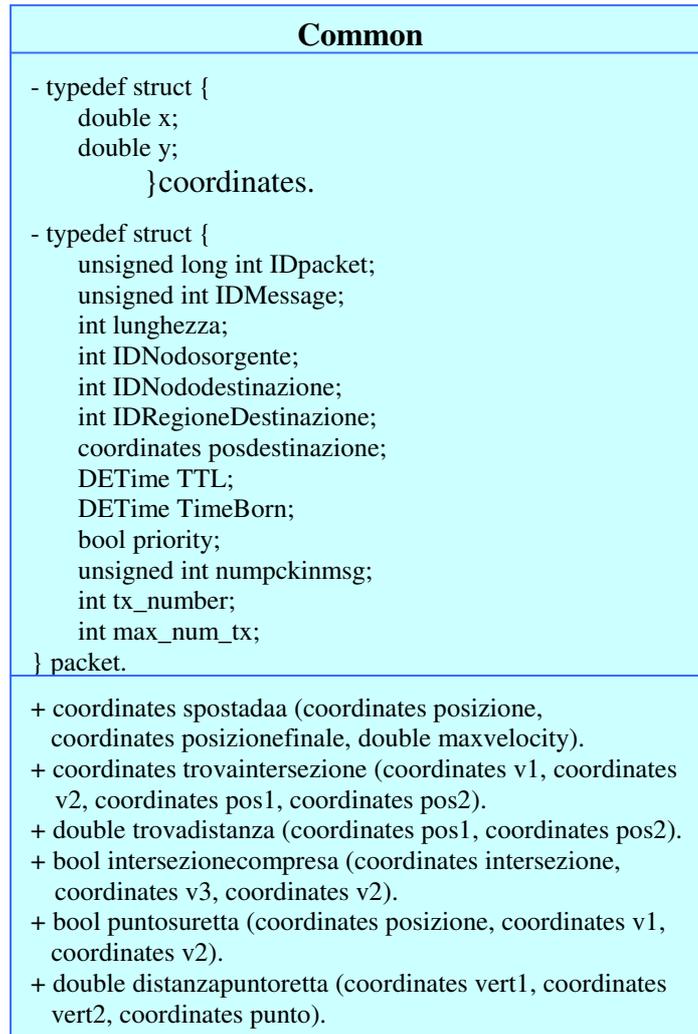


Figura 2.18: Diagrama UML de la clase Common; se muestran las variables públicas y las funciones miembro.

A continuación se explican los parámetros de las estructuras y a su vez **variables públicas** de la clase Common:

- *coordinates*: Estructura ya mencionada en varias ocasiones y que almacena las variables x e y, que son las coordenadas de un punto sobre el mapa.
- *packet*: Estructura que almacena la cabecera del paquete que se va a mandar en nuestro sistema. Comentar que la cabecera tiene una longitud de 26 bytes y que su composición campo a campo se estudia en el apartado 2.3.4.

Las **funciones miembro** que definen a la clase Common son de tipo matemático y se usan para el correcto funcionamiento del Modelo de Movilidad propuesto. Suelen ser funciones auxiliares con tareas muy concretas, pero que se usan en varias clases:

- *spostadaa*: Función llamada desde el manejador *HEv_Muovinando* en la clase Node, y que recibe la posición en ese instante de un nodo, la posición a la que se quiere dirigir (sin obstáculos intermedios) y la distancia que se quiere desplazar. Se encarga por tanto de desplazar al nodo la distancia indicada en el parámetro de entrada, hacia la posición destino en línea recta. Esta posición destino no tiene porqué ser un Punto de Interés, puede ser un punto cercano a un obstáculo que hay que bordear para llegar a dicho Punto.
- *trovaintersezione*: Se usa como función auxiliar para algunas funciones de la clase Ostacolo. Devuelve las coordenadas de la posición intersección de dos rectas. Cada una de estas rectas están definidas por dos puntos que se pasan como parámetro de entrada. Si las rectas son paralelas, devuelve (0,0), y si son coincidentes devuelve (-1,-1) para evitar confusiones.
- *intersezionecompresa*: Función auxiliar utilizada en varias funciones que se encarga de comprobar si el punto intersección de dos rectas se encuentra entre los dos puntos que definen a una de ellas y que se pasan como entradas. Devuelve un valor booleano, TRUE si se encuentra entre los dos puntos.
- *puntosuretta*: De nuevo función auxiliar, en este caso encargada de comprobar si un punto está en la recta que definen otros dos puntos que se pasan como parámetro de entrada.
- *distanzapuntoretta*: Esta función devuelve la distancia de un punto a una recta. Se usa por ejemplo en la gestión de la deambulacion, para comprobar si un punto se ha alejado lo suficiente de una región como para cambiarlo de región.
- *trovadistanza*: Función auxiliar que sirve para hallar la distancia entre dos puntos que son los parámetros de entrada.

2.6.7 CLASE SysTest

Clase que se obtiene por herencia de la clase DESystem. Se encarga de definir las clases que intervienen en el simulador y además contiene el programa principal o *main*.

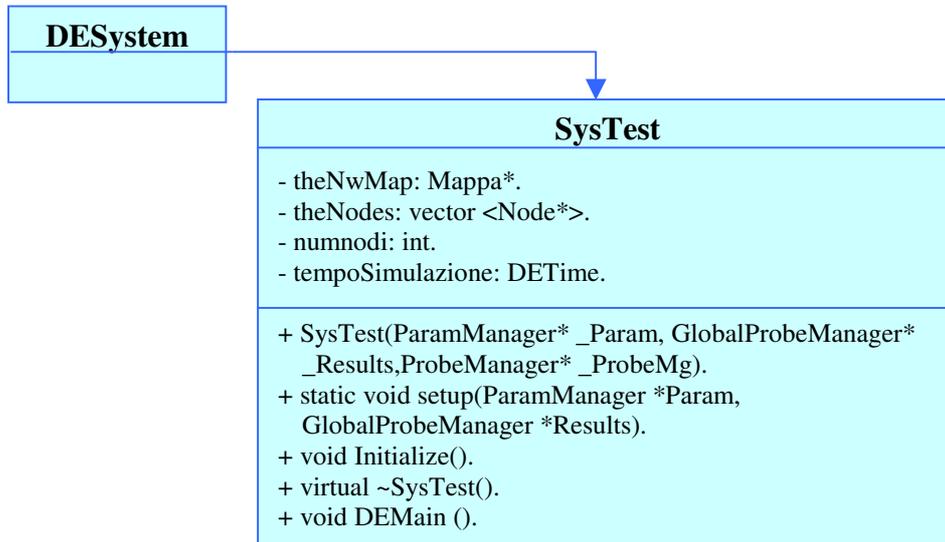


Figura 2.19: Diagrama UML de la clase SysTest; se muestran las variables privadas y las funciones miembro.

De esta forma, algunas de las **variables privadas** son referencias a las clases principales (*NwMap* a la clase *Mappa* y *theNodes* a un vector de la clase *Node*), que se crean e inicializan en esta clase. La variable *numnodi* se usa para asegurar la creación del número correcto de instancias de la clase *Node*. Por su parte, *tempoSimulazione* almacena el tiempo de duración de la simulación, que interviene aquí puesto que en esta clase se crea todo el entorno de la propia simulación.

Las **funciones miembro** desempeñan las siguientes tareas:

- *SysTest*: Es el constructor de la clase, y donde se pone de manifiesto la herencia desde la clase *DESystem* adquiriendo sus parámetros. Inicializa las variables privadas que son referencias a otras clases.
- *setup*: Función como las que llevan su nombre en las demás clases. Se crea una instancia de la clase *ParamManager* para gestionar los parámetros de entrada que se necesitan para la clase.

- *Initialize*: Esta función, en primer lugar adquiere el valor para algunas de sus variables de los parámetros de entrada correspondientes. Posteriormente, procede a la creación del objeto Mappa, a la creación de los objetos Punto de Acceso y por último a la creación de los Node.
- *~SysTest*: Es el destructor de la clase. Es la última función que se ejecuta en la simulación, y por tanto, contiene las que queremos que sean las últimas órdenes. Son órdenes para liberación de la memoria, para mostrar el resultado final de algunas variables...
- *DEMain*: Es la función *main* propiamente dicha. Únicamente se ejecuta una orden en esta función (*RunSimul*), pero que es la encargada de dar inicio a la simulación.

2.6.8 CLASES DEevent

Las clases Evento (DEevent) sirven para definir la sucesión correcta de eventos síncronos y asíncronos que se llaman durante la simulación.

La plataforma NePSi, de hecho, pone a disposición de cada clase derivada una referencia temporal común. La creación dinámica de más instancias de las clases DEevent permite, en consecuencia, la llamada a las funciones miembro de los objetos en instantes temporales precisos. Ese mecanismo consiente la sincronización temporal entre las varias funcionalidades de los objetos a examen.

En nuestro caso ha sido necesario definir las clases DEevent que se explican a continuación. Se hace una breve explicación de ellas puesto que sus manejadores, que

son los que realmente realizan la tarea, se han ido explicando en las clases anteriores que los poseen. Son las siguientes:

- *Ev_Muovinando*: Este evento gestiona la movilidad de los terminales. Se llama cada intervalo de tiempo HopTime (especificado en el archivo de parámetro) de cada instancia de la clase Node. Desde aquí se invoca a la función HEv_Muovinando que se encarga de cambiar la posición actual del nodo en función de los parámetros del modelo de movilidad.
- *Ev_ReceivePacket*: Dicho evento se lanza desde la clase Mappa y gestiona la recepción en el nodo de un paquete expedido por el Punto de Acceso. Se lanza por tanto cuando un Punto de Acceso va a enviar un paquete.
- *Ev_ObserveNode*: Este evento se llama periódicamente desde su propio manejador de la clase Node para la adquisición de muestras que después muestran el resultado a través de los Probes. Efectivamente, hay una llamada inicial al evento en la función *Initialize* de Node para poder crear el bucle de llamadas.
- *Ev_Msg_Request*: Tal evento se lanza de forma asíncrona desde una instancia de Node cuando el nodo llega a un Punto de Interés. El Punto de Acceso que recibe el evento procede a la elaboración de la información (lo que realmente se hace en el servidor).
- *Ev_TryToSend*: Este evento se llama síncronamente desde cada instancia de la clase Punto de Acceso para la expedición de paquetes de las colas.
- *Ev_ObserveAP*: La misma función que *Ev_ObserveNode*, aplicada en este caso a los Punto de Acceso.

Capítulo 3

Pruebas del simulador

3.1 Introducción

En el presente capítulo se pretende demostrar, con simulaciones que lo corroboren, las principales características del simulador que se expone en este Proyecto Fin de Carrera:

- Modelo de movilidad.
- Correcta transmisión y recepción de paquetes y mensajes.

Por este motivo, en el programa se colocarán líneas de código de forma estratégica que permitan visualizar por pantalla los resultados más pertinentes en cada caso. Esto es, se introducen en el código una serie de comandos de salida que irán variando en función del apartado, pues se pretenden demostrar diferentes cosas para cada uno de ellos.

Antes de comenzar a ilustrar los resultados de las simulaciones de prueba, comentar que dichas simulaciones se han desarrollado sobre el mismo escenario en el que se han desarrollado el resto de simulaciones y que se presenta en el apartado 4.1. De hecho, la mayoría de los parámetros de entrada también se han escogido idénticos a algunos de los que se muestran en el apartado 4.2.

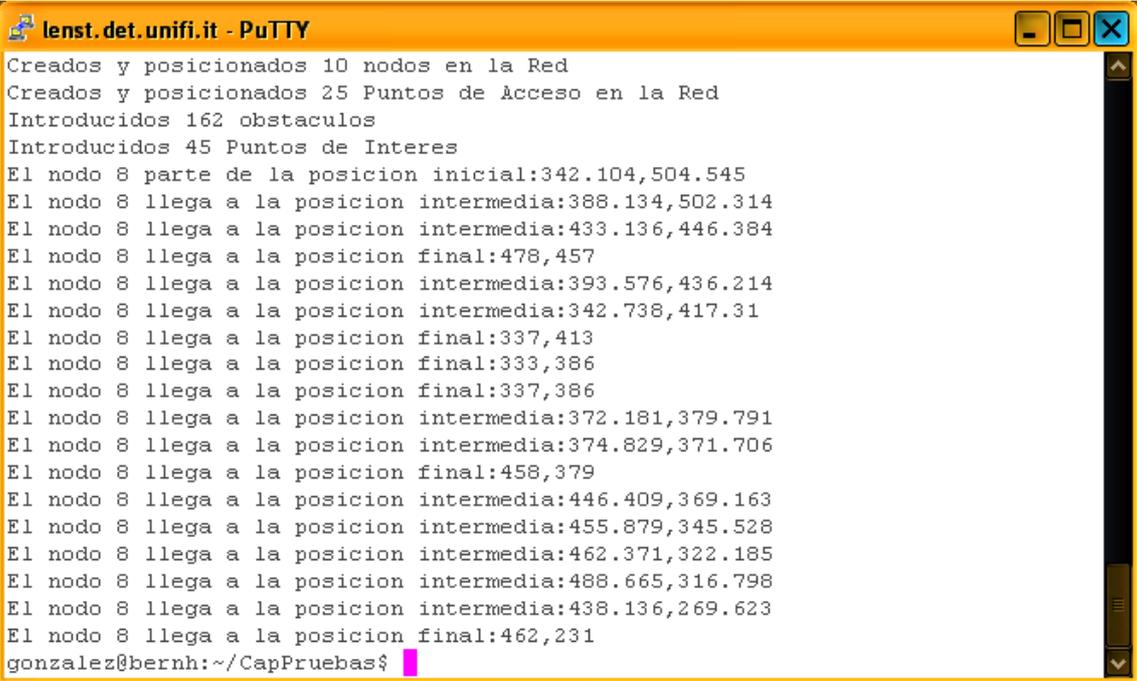
De todos modos, hay que indicar que se ha elegido un escenario complejo para realizar estas pruebas (centro histórico de una ciudad, con muchos obstáculos...) para probar el simulador en situaciones de extrema complejidad. Esto garantizará que funcione para todo tipo de situaciones. Por otro lado, comentar que la adquisición de los parámetros de entrada del siguiente apartado se lleva a cabo para comprobar que el programa funciona en situaciones reales y con parámetros reales.

3.2 Pruebas asociadas al Modelo de Movilidad

Para comenzar con las pruebas, se harán sobre el modelo de Movilidad explicado en el apartado 2.2. Sin duda alguna, ésta es la característica del programa más compleja y que más esfuerzos ha supuesto, tanto en la creación de su modelo como en el desarrollo práctico del mismo. No obstante, al final se han alcanzado los resultados esperados y que se muestran posteriormente.

Para las dos primeras pruebas realizadas sobre la Movilidad se presentarán ambas imágenes de la interfaz del programa en el que se han hecho las simulaciones. Esto se hace con el objetivo de mostrar los resultados que se presentan por pantalla. Efectivamente, estos resultados estarán asociados a valores de posición de un nodo de la simulación elegido al azar. Los valores de posición presentados serán los asociados a posición inicial, posiciones intermedias y finales que alcanza un nodo durante la simulación.

Así pues, el resultado asociado a la primera prueba es el que se muestra debajo:



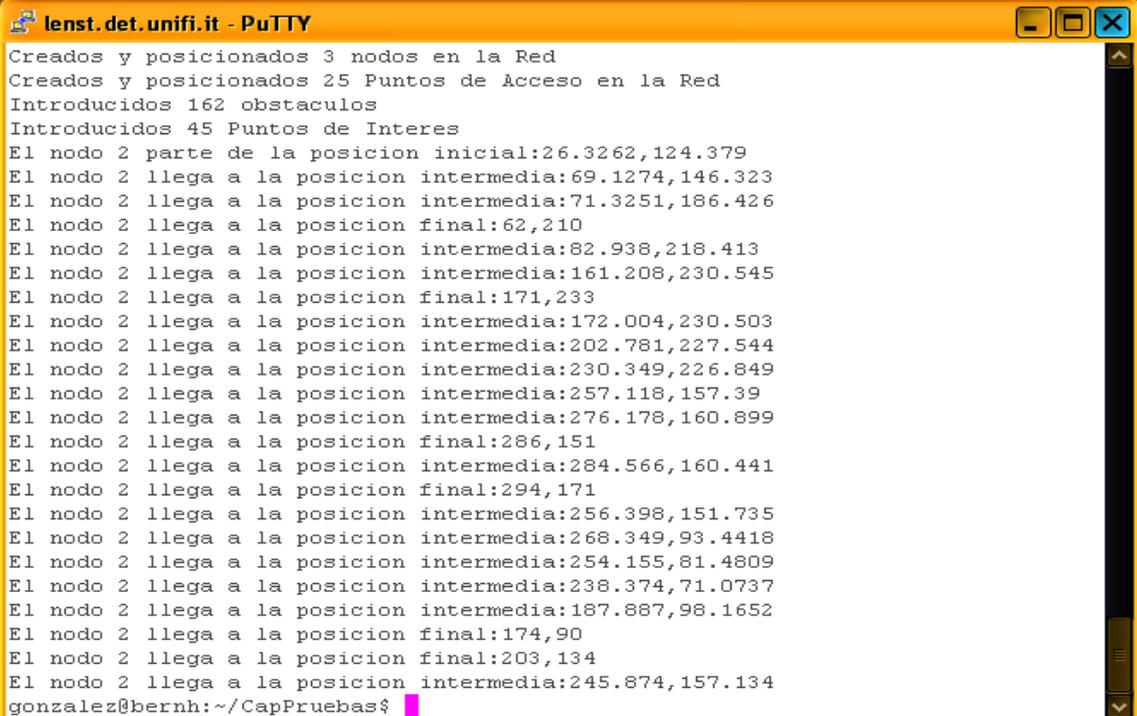
```
lenst.det.unifi.it - PuTTY
Creados y posicionados 10 nodos en la Red
Creados y posicionados 25 Puntos de Acceso en la Red
Introducidos 162 obstaculos
Introducidos 45 Puntos de Interes
El nodo 8 parte de la posicion inicial:342.104,504.545
El nodo 8 llega a la posicion intermedia:388.134,502.314
El nodo 8 llega a la posicion intermedia:433.136,446.384
El nodo 8 llega a la posicion final:478,457
El nodo 8 llega a la posicion intermedia:393.576,436.214
El nodo 8 llega a la posicion intermedia:342.738,417.31
El nodo 8 llega a la posicion final:337,413
El nodo 8 llega a la posicion final:333,386
El nodo 8 llega a la posicion final:337,386
El nodo 8 llega a la posicion intermedia:372.181,379.791
El nodo 8 llega a la posicion intermedia:374.829,371.706
El nodo 8 llega a la posicion final:458,379
El nodo 8 llega a la posicion intermedia:446.409,369.163
El nodo 8 llega a la posicion intermedia:455.879,345.528
El nodo 8 llega a la posicion intermedia:462.371,322.185
El nodo 8 llega a la posicion intermedia:488.665,316.798
El nodo 8 llega a la posicion intermedia:438.136,269.623
El nodo 8 llega a la posicion final:462,231
gonzalez@bernh:~/CapPruebas$
```

Figura 3.1: Resultados asociados a la primera prueba de la Movilidad.

Como ya se comentó, es una imagen de la interfaz del programa con el que se han hecho las simulaciones. Efectivamente se trata del programa Putty, un programa usado para hacer operaciones en servidores y computadores remotos. Se ha hecho uso de este programa para poder emplear los potentes computadores de que el alumno dispuso durante su colaboración en el Laboratorio de Telemática de la Facultad de Ingeniería de Florencia, y además disponer con mayor facilidad de los recursos de que allí hizo uso.

Respecto a los resultados mostrados, observar cómo inicialmente se exponen los valores de algunos de los principales parámetros de la simulación. Estos resultados se muestran durante la fase de inicialización de la simulación con el objetivo de que el usuario compruebe la correcta captación de datos. El resto de líneas de resultados presentan las posiciones ya indicadas en píxeles. Así expuestas no aportan nada, pero se muestran para que el lector pueda verificar, al menos visualmente, que las posiciones que más abajo se señalan en el mapa elegido son reales.

A continuación se presentan los resultados asociados a la segunda prueba, y que junto a los obtenidos en la primera, se exponen posteriormente en el mapa ya mencionado:

The image shows a PuTTY terminal window titled "lenst.det.unifi.it - PuTTY". The terminal displays the following text:

```
Creados y posicionados 3 nodos en la Red
Creados y posicionados 25 Puntos de Acceso en la Red
Introducidos 162 obstaculos
Introducidos 45 Puntos de Interes
El nodo 2 parte de la posicion inicial:26.3262,124.379
El nodo 2 llega a la posicion intermedia:69.1274,146.323
El nodo 2 llega a la posicion intermedia:71.3251,186.426
El nodo 2 llega a la posicion final:62,210
El nodo 2 llega a la posicion intermedia:82.938,218.413
El nodo 2 llega a la posicion intermedia:161.208,230.545
El nodo 2 llega a la posicion final:171,233
El nodo 2 llega a la posicion intermedia:172.004,230.503
El nodo 2 llega a la posicion intermedia:202.781,227.544
El nodo 2 llega a la posicion intermedia:230.349,226.849
El nodo 2 llega a la posicion intermedia:257.118,157.39
El nodo 2 llega a la posicion intermedia:276.178,160.899
El nodo 2 llega a la posicion final:286,151
El nodo 2 llega a la posicion intermedia:284.566,160.441
El nodo 2 llega a la posicion final:294,171
El nodo 2 llega a la posicion intermedia:256.398,151.735
El nodo 2 llega a la posicion intermedia:268.349,93.4418
El nodo 2 llega a la posicion intermedia:254.155,81.4809
El nodo 2 llega a la posicion intermedia:238.374,71.0737
El nodo 2 llega a la posicion intermedia:187.887,98.1652
El nodo 2 llega a la posicion final:174,90
El nodo 2 llega a la posicion final:203,134
El nodo 2 llega a la posicion intermedia:245.874,157.134
gonzalez@bernh: ~/CapPruebas$
```

Figura 3.2: Resultados asociados a la segunda prueba de la Movilidad.

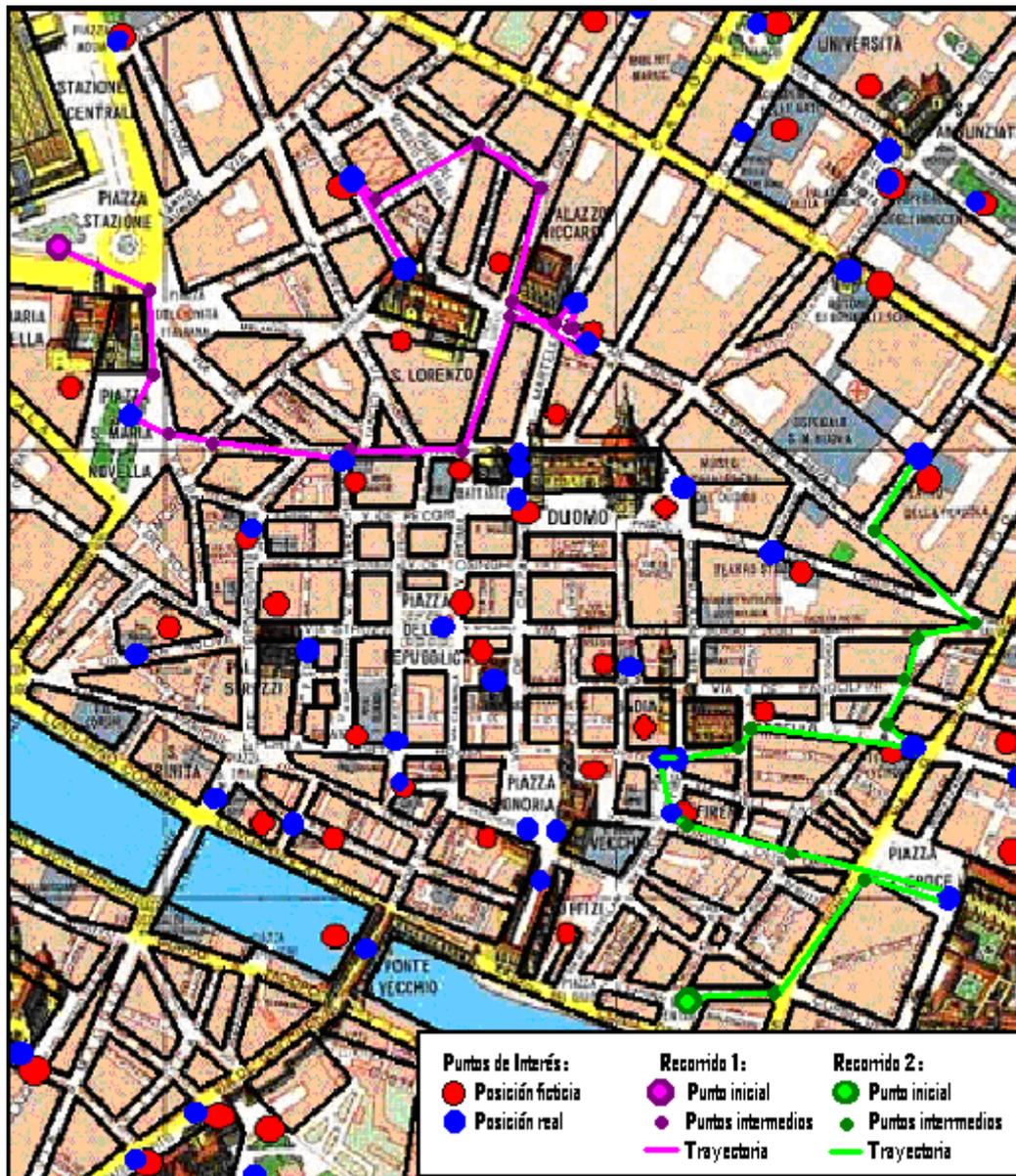


Figura 3.3: Mapa con los itinerarios seguidos por los nodos de las dos primeras pruebas.

Los puntos azules son las coordenadas que realmente representan a los Puntos de Interés, como bien se indica. Los puntos rojos que inicialmente los representaban en el mapa no están situados en posiciones alcanzables (están dentro de obstáculos), o bien no están colocados en la posición exacta en la que está situado el obstáculo.

Con la intención ya sabida de poder comprobar visualmente los resultados de las dos primeras pruebas, se quiere señalar que las dimensiones del mapa elegido son 515x 600 píxeles, y recordar que las coordenadas en el programa se numeran de izquierda a derecha (eje x), y de arriba abajo (eje y).

Además de para verificar la correcta colocación de los puntos, la principal razón de presentar el mapa con los itinerarios es hacer ver cómo el nodo busca su próximo destino con la mayor eficiencia posible, es decir, con el camino más corto. Esto es el fruto de haber elegido la línea recta hacia la destinación como referencia para bordear los obstáculos, como bien se indica en el apartado 2.2.3. Eso sí, podría resultar extraño que el nodo en ocasiones no se dirija hacia el Punto de Interés que tiene más cercano, pero esto es debido a la propia aleatoriedad que se propone en el Modelo. Una vez que el nodo llega a una destinación final, se escoge aleatoriamente de entre todos los Puntos de Interés situados en un cierto rango de distancia, el próximo Punto de Interés al que dirigirse (ver en este caso apartado 2.2.2). Es lógico pensar que esa opción no es la más efectiva respecto al movimiento del nodo, y de hecho no lo es, pero se escoge por dos razones:

- Garantizar que todos los Puntos de Interés cercanos tienen la probabilidad de ser alcanzados por el nodo.
- Garantizar que se producen diferentes alternativas al llegar a un Punto de Interés. Esto es, cada nodo va a poder continuar con diferentes trayectorias pese a haber visitado en algún momento el mismo Punto de Interés. Esto da mayor riqueza al programa, ya que se permite la creación de miles de itinerarios diferentes.

Por otro lado, se quiere hacer notar que 6 es el número de Puntos de Interés visitados por cada uno de los nodos de que se ha estudiado su trayectoria. Considerando que el tiempo de simulación es de 2 horas y que cada nodo se para entre 5 minutos y media hora por Punto de Interés, significa una gran eficacia.

Para hacer más cuantiosa la comprobación de la movilidad, se muestran a continuación una serie de imágenes del área de trabajo seleccionada con diferentes itinerarios recorridos por los nodos. Son los resultados asociados a nuevas pruebas realizadas. En estas nuevas pruebas, el tiempo se ha visto aumentado de 7200 a 10800 segundos, para poder mostrar trayectorias más largas. No se vuelven a mostrar las imágenes del programa con los resultados porque ya se pudo comprobar anteriormente que coincidían con los mostrados en el mapa.

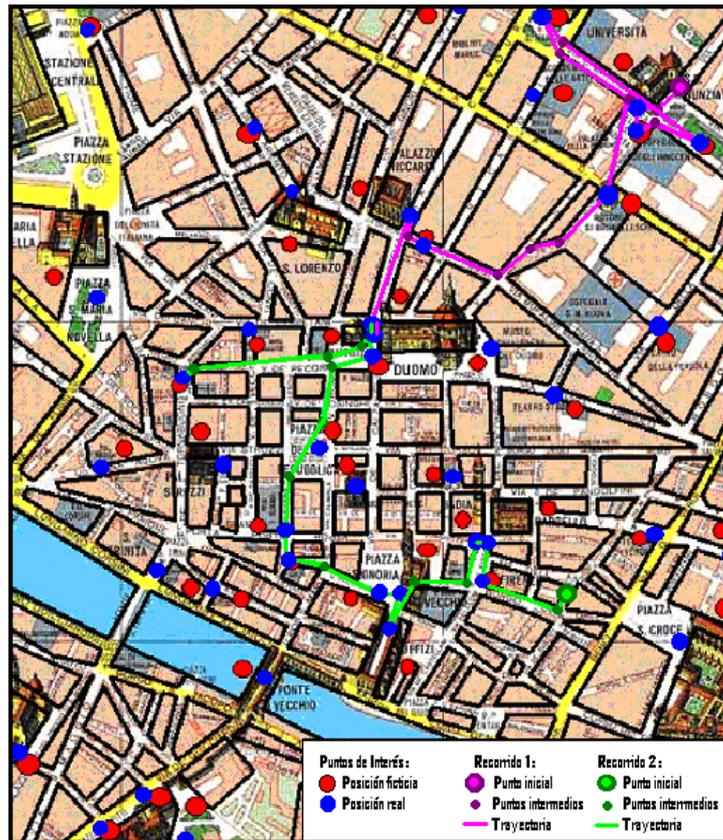


Figura 3.4: Mapa con los itinerarios seguidos por los nodos de la 3ª y 4ª prueba.

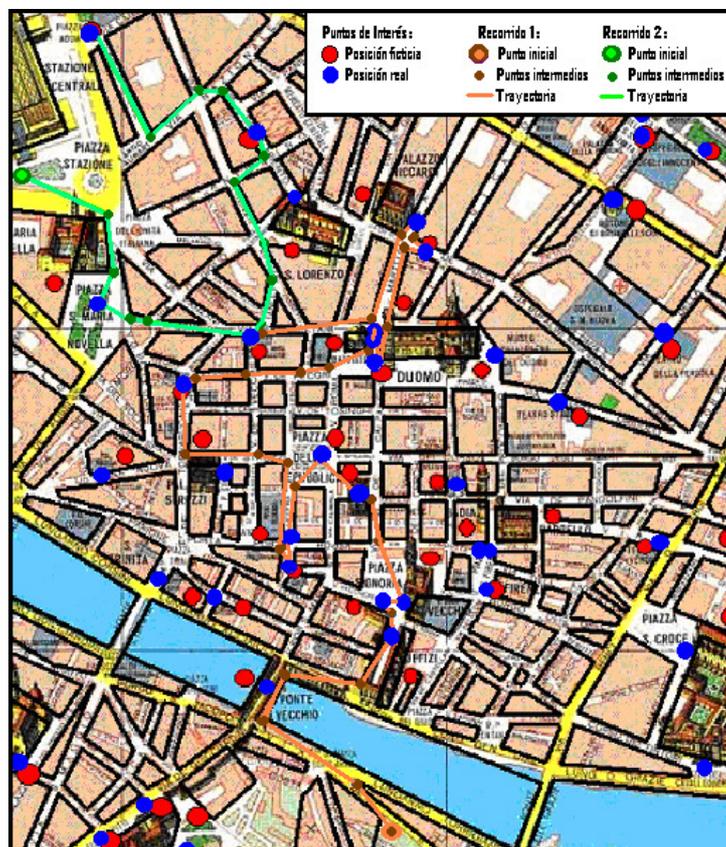


Figura 3.5: Mapa con los itinerarios seguidos por los nodos de la 5ª y 6ª prueba.

En las dos figuras anteriores se sigue observando la eficacia de las trayectorias, intentando buscar la línea recta en todo momento. De hecho, en cada uno de los recorridos se visitan respectivamente 12, 9 e incluso 14 Puntos de Interés. Eso sí, en el primer caso de la segunda figura se observan tan solo 4 Puntos de Interés, lo que se debe a la amplia distancia entre los mismos, y que el tiempo de permanencia en ellos ha sido elevado.

La figura que se muestra a continuación se presenta únicamente para acabar de ilustrar y corroborar el correcto funcionamiento del Modelo de Movilidad.

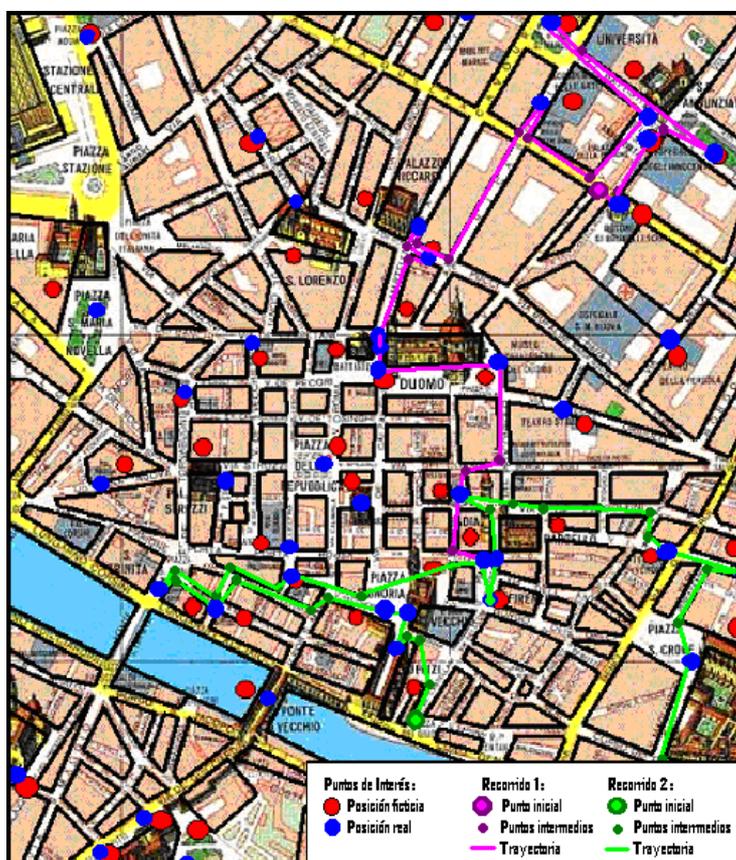


Figura 3.6: Mapa con los itinerarios seguidos por los nodos de las dos últimas pruebas.

3.3 Pruebas asociadas a la transmisión

En este caso se pretende demostrar cómo cada una de las peticiones de información de un nodo son atendidas cómo se describía en el apartado 2.3. Es decir, demostrar que el nodo llega a un Punto de Interés y solicita información sobre éste. Entonces, en el servidor se crean un número aleatorio de mensajes, definido entre unos márgenes, de cada tipo de mensajes. De esta forma son, entre 1 y un número máximo que se indica como parámetro, los mensajes creados de tipo Stream, y entre 0 y otro valor máximo, los mensajes creados de tipo Elastic. Se pretende probar, a su vez, que los mensajes los entrega el Punto de Acceso de forma ordenada (dando prioridad a los mensajes Stream), y corroborar que los paquetes que componen el mensaje se entregan en secuencia.

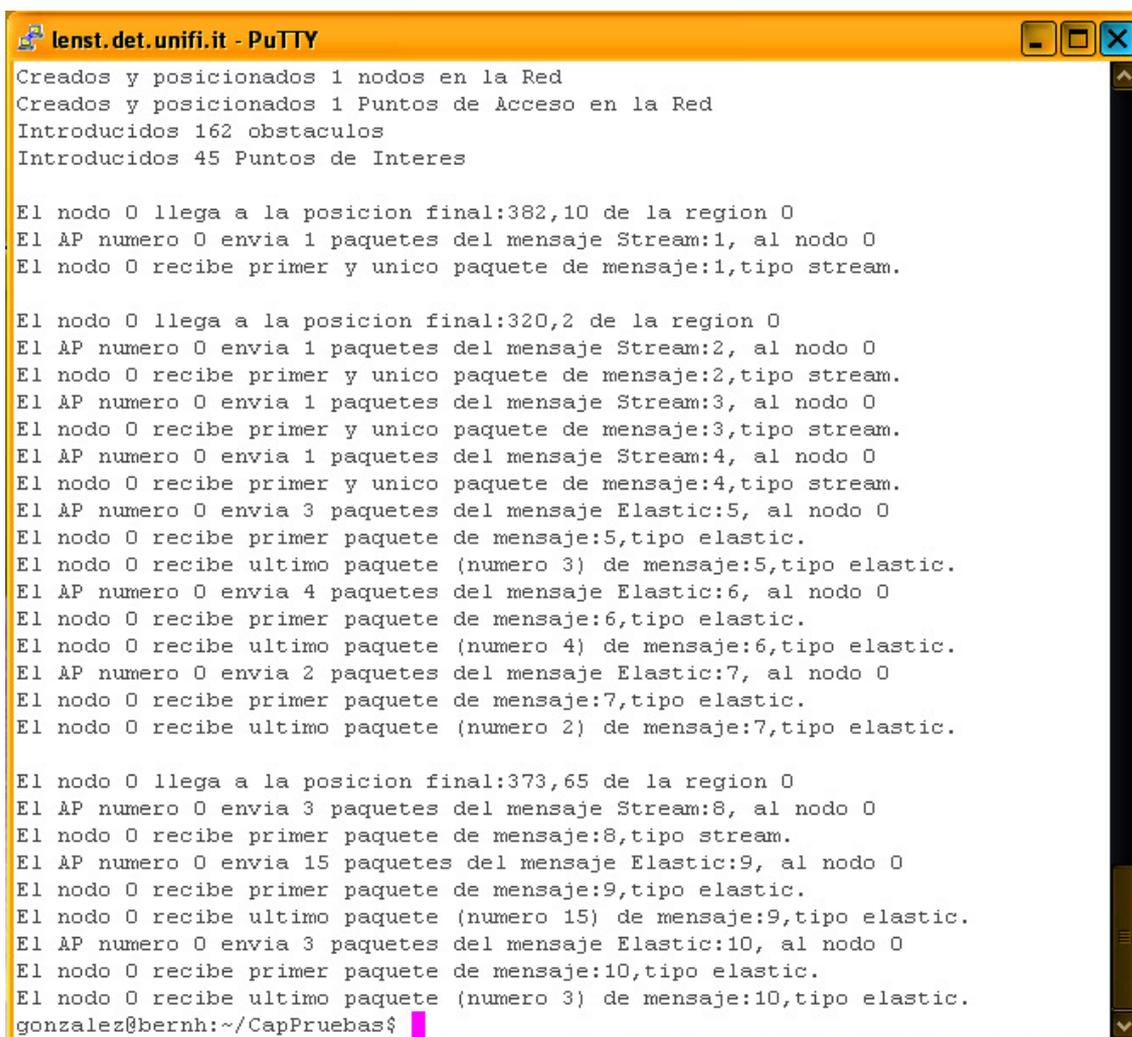
Por tanto, en cada una de las simulaciones de prueba que se realizarán a continuación, se expondrán tres tipos de líneas:

- Presentando la posición e identificador de un nodo que llega a un Punto de Interés, sobre todo para certificar que debe comenzar a recibir información.
- Indicando el número del Punto de Acceso que se dispone a enviar un mensaje. Esta información irá acompañada por el tipo de mensaje que se va a enviar, así como del identificador de mensaje y el número de paquetes que lo componen. Para finalizar, también se muestra el número de nodo al que se envía el mensaje.
- Líneas asociadas a la recepción de paquetes. Se presentan únicamente en los instantes en que se reciben el primer y/o el último paquete de un mensaje. Además, en caso de recibirse el último paquete se indica el número de paquetes recibidos del mensaje, para comprobar que se ha completado el mismo.

Las cuatro pruebas a realizar tendrán como características principales las que se muestran a continuación. Se han elegido así para poder mostrar todas las situaciones diferentes que se pueden mostrar en la transmisión:

- 1 solo nodo y 1 solo Punto de Acceso.
- 1 solo nodo y 64 Puntos de Acceso.
- 3 nodos y 1 solo Punto de Acceso.
- 3 nodos y 64 Puntos de Acceso.

El número máximo de mensajes Stream y Elastic que se reciben por petición, se ha fijado en 3 para las 2 primeras pruebas. Para las otras 2 pruebas se ha reducido a 1 solo mensaje. Además, la longitud del paquete se ha establecido en 1500 B, y las longitudes medias de los mensajes Stream y Elastic se ha establecido en 316 y 14136 B respectivamente.



```
lenst.det.unifi.it - PuTTY
Creados y posicionados 1 nodos en la Red
Creados y posicionados 1 Puntos de Acceso en la Red
Introducidos 162 obstaculos
Introducidos 45 Puntos de Interes

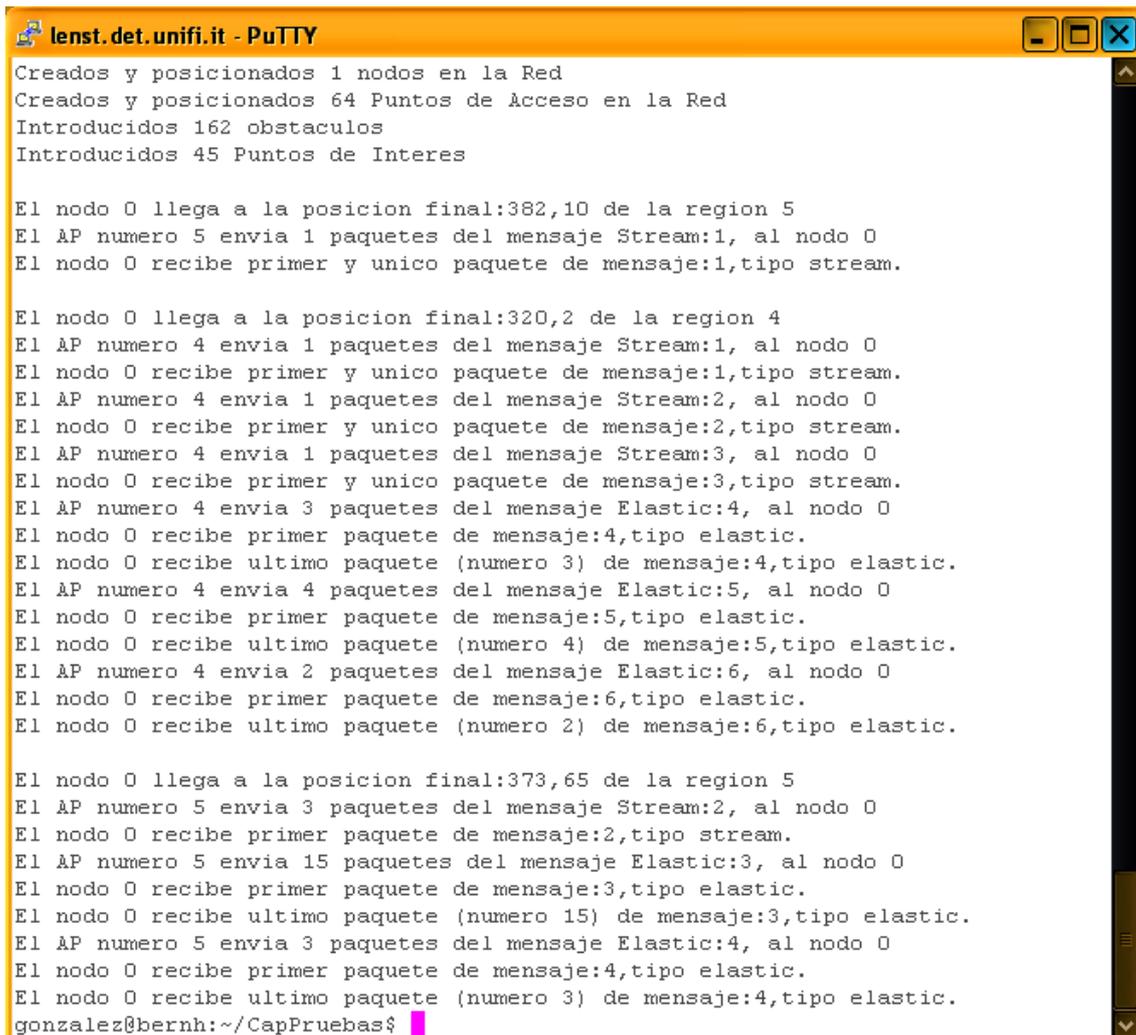
El nodo 0 llega a la posicion final:382,10 de la region 0
El AP numero 0 envia 1 paquetes del mensaje Stream:1, al nodo 0
El nodo 0 recibe primer y unico paquete de mensaje:1,tipo stream.

El nodo 0 llega a la posicion final:320,2 de la region 0
El AP numero 0 envia 1 paquetes del mensaje Stream:2, al nodo 0
El nodo 0 recibe primer y unico paquete de mensaje:2,tipo stream.
El AP numero 0 envia 1 paquetes del mensaje Stream:3, al nodo 0
El nodo 0 recibe primer y unico paquete de mensaje:3,tipo stream.
El AP numero 0 envia 1 paquetes del mensaje Stream:4, al nodo 0
El nodo 0 recibe primer y unico paquete de mensaje:4,tipo stream.
El AP numero 0 envia 3 paquetes del mensaje Elastic:5, al nodo 0
El nodo 0 recibe primer paquete de mensaje:5,tipo elastic.
El nodo 0 recibe ultimo paquete (numero 3) de mensaje:5,tipo elastic.
El AP numero 0 envia 4 paquetes del mensaje Elastic:6, al nodo 0
El nodo 0 recibe primer paquete de mensaje:6,tipo elastic.
El nodo 0 recibe ultimo paquete (numero 4) de mensaje:6,tipo elastic.
El AP numero 0 envia 2 paquetes del mensaje Elastic:7, al nodo 0
El nodo 0 recibe primer paquete de mensaje:7,tipo elastic.
El nodo 0 recibe ultimo paquete (numero 2) de mensaje:7,tipo elastic.

El nodo 0 llega a la posicion final:373,65 de la region 0
El AP numero 0 envia 3 paquetes del mensaje Stream:8, al nodo 0
El nodo 0 recibe primer paquete de mensaje:8,tipo stream.
El AP numero 0 envia 15 paquetes del mensaje Elastic:9, al nodo 0
El nodo 0 recibe primer paquete de mensaje:9,tipo elastic.
El nodo 0 recibe ultimo paquete (numero 15) de mensaje:9,tipo elastic.
El AP numero 0 envia 3 paquetes del mensaje Elastic:10, al nodo 0
El nodo 0 recibe primer paquete de mensaje:10,tipo elastic.
El nodo 0 recibe ultimo paquete (numero 3) de mensaje:10,tipo elastic.
gonzalez@bernh:~/CapPruebas$
```

Figura 3.7: Resultados asociados a la prueba con 1 nodo y 1 Punto de Acceso.

La figura deja muy claro el correcto funcionamiento del protocolo de comunicación. Solo comentar los mensajes se comienzan a enumerar desde el número 1 en cada Punto de Acceso, y que las aleatoriedades al elegir el número de mensajes a enviar provocan las grandes diferencias de flujo de información de la primera (1 mensaje Stream y 0 mensajes Elastic) a la segunda solicitud de información (3 mensajes Stream y 3 mensajes Elastic). Por lo demás, se comprueba el correcto orden de creación y recepción de paquetes, y que los mensajes Stream gozan de prioridad y menor tamaño.



```
lenst.det.unifi.it - PuTTY
Creados y posicionados 1 nodos en la Red
Creados y posicionados 64 Puntos de Acceso en la Red
Introducidos 162 obstaculos
Introducidos 45 Puntos de Interes

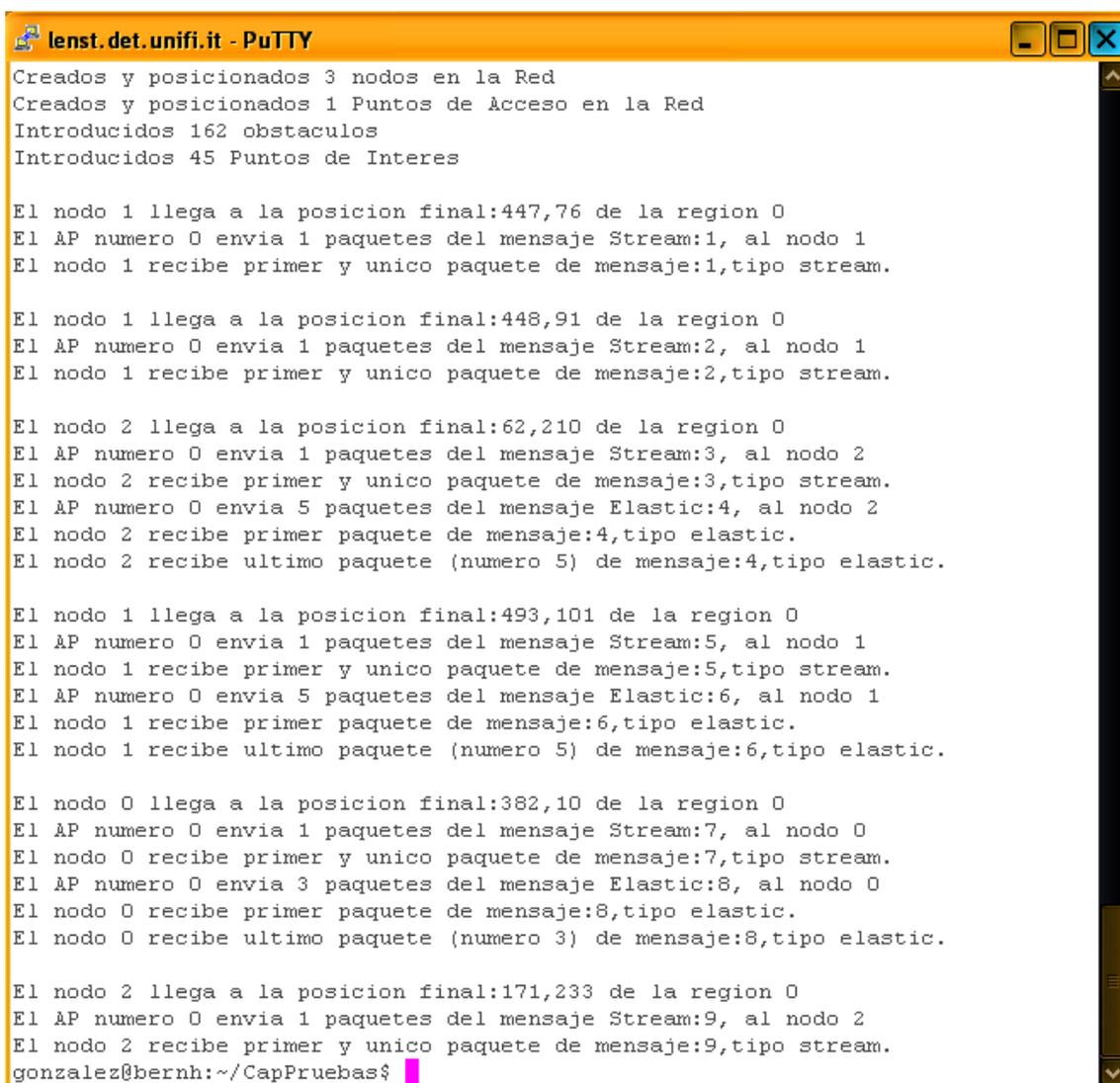
El nodo 0 llega a la posicion final:382,10 de la region 5
El AP numero 5 envia 1 paquetes del mensaje Stream:1, al nodo 0
El nodo 0 recibe primer y unico paquete de mensaje:1,tipo stream.

El nodo 0 llega a la posicion final:320,2 de la region 4
El AP numero 4 envia 1 paquetes del mensaje Stream:1, al nodo 0
El nodo 0 recibe primer y unico paquete de mensaje:1,tipo stream.
El AP numero 4 envia 1 paquetes del mensaje Stream:2, al nodo 0
El nodo 0 recibe primer y unico paquete de mensaje:2,tipo stream.
El AP numero 4 envia 1 paquetes del mensaje Stream:3, al nodo 0
El nodo 0 recibe primer y unico paquete de mensaje:3,tipo stream.
El AP numero 4 envia 3 paquetes del mensaje Elastic:4, al nodo 0
El nodo 0 recibe primer paquete de mensaje:4,tipo elastic.
El nodo 0 recibe ultimo paquete (numero 3) de mensaje:4,tipo elastic.
El AP numero 4 envia 4 paquetes del mensaje Elastic:5, al nodo 0
El nodo 0 recibe primer paquete de mensaje:5,tipo elastic.
El nodo 0 recibe ultimo paquete (numero 4) de mensaje:5,tipo elastic.
El AP numero 4 envia 2 paquetes del mensaje Elastic:6, al nodo 0
El nodo 0 recibe primer paquete de mensaje:6,tipo elastic.
El nodo 0 recibe ultimo paquete (numero 2) de mensaje:6,tipo elastic.

El nodo 0 llega a la posicion final:373,65 de la region 5
El AP numero 5 envia 3 paquetes del mensaje Stream:2, al nodo 0
El nodo 0 recibe primer paquete de mensaje:2,tipo stream.
El AP numero 5 envia 15 paquetes del mensaje Elastic:3, al nodo 0
El nodo 0 recibe primer paquete de mensaje:3,tipo elastic.
El nodo 0 recibe ultimo paquete (numero 15) de mensaje:3,tipo elastic.
El AP numero 5 envia 3 paquetes del mensaje Elastic:4, al nodo 0
El nodo 0 recibe primer paquete de mensaje:4,tipo elastic.
El nodo 0 recibe ultimo paquete (numero 3) de mensaje:4,tipo elastic.
gonzalez@bernh:~/CapPruebas$
```

Figura 3.8: Resultados asociados a la prueba con 1 nodo y 64 Puntos de Acceso.

Respecto al caso anterior cabe destacar cómo ahora varía el Punto de Acceso desde el que se recibe la información cada vez que el nodo alcanza un destino, y cómo se reciben mensajes con el mismo identificador. Esto último es debido a que cada Punto de Acceso enumera los mensajes de forma independiente. Además, se comprueba como el nodo llega a los mismos destinos y se le envían el mismo número de paquetes y mensajes que en el caso anterior. Esto es debido a que la semilla que provoca la aleatoriedad no ha variado, y por tanto, para simulaciones simples, se producen los mismos resultados.



```
lenst.det.unifi.it - PuTTY
Creados y posicionados 3 nodos en la Red
Creados y posicionados 1 Puntos de Acceso en la Red
Introducidos 162 obstaculos
Introducidos 45 Puntos de Interes

El nodo 1 llega a la posicion final:447,76 de la region 0
El AP numero 0 envia 1 paquetes del mensaje Stream:1, al nodo 1
El nodo 1 recibe primer y unico paquete de mensaje:1,tipo stream.

El nodo 1 llega a la posicion final:448,91 de la region 0
El AP numero 0 envia 1 paquetes del mensaje Stream:2, al nodo 1
El nodo 1 recibe primer y unico paquete de mensaje:2,tipo stream.

El nodo 2 llega a la posicion final:62,210 de la region 0
El AP numero 0 envia 1 paquetes del mensaje Stream:3, al nodo 2
El nodo 2 recibe primer y unico paquete de mensaje:3,tipo stream.
El AP numero 0 envia 5 paquetes del mensaje Elastic:4, al nodo 2
El nodo 2 recibe primer paquete de mensaje:4,tipo elastic.
El nodo 2 recibe ultimo paquete (numero 5) de mensaje:4,tipo elastic.

El nodo 1 llega a la posicion final:493,101 de la region 0
El AP numero 0 envia 1 paquetes del mensaje Stream:5, al nodo 1
El nodo 1 recibe primer y unico paquete de mensaje:5,tipo stream.
El AP numero 0 envia 5 paquetes del mensaje Elastic:6, al nodo 1
El nodo 1 recibe primer paquete de mensaje:6,tipo elastic.
El nodo 1 recibe ultimo paquete (numero 5) de mensaje:6,tipo elastic.

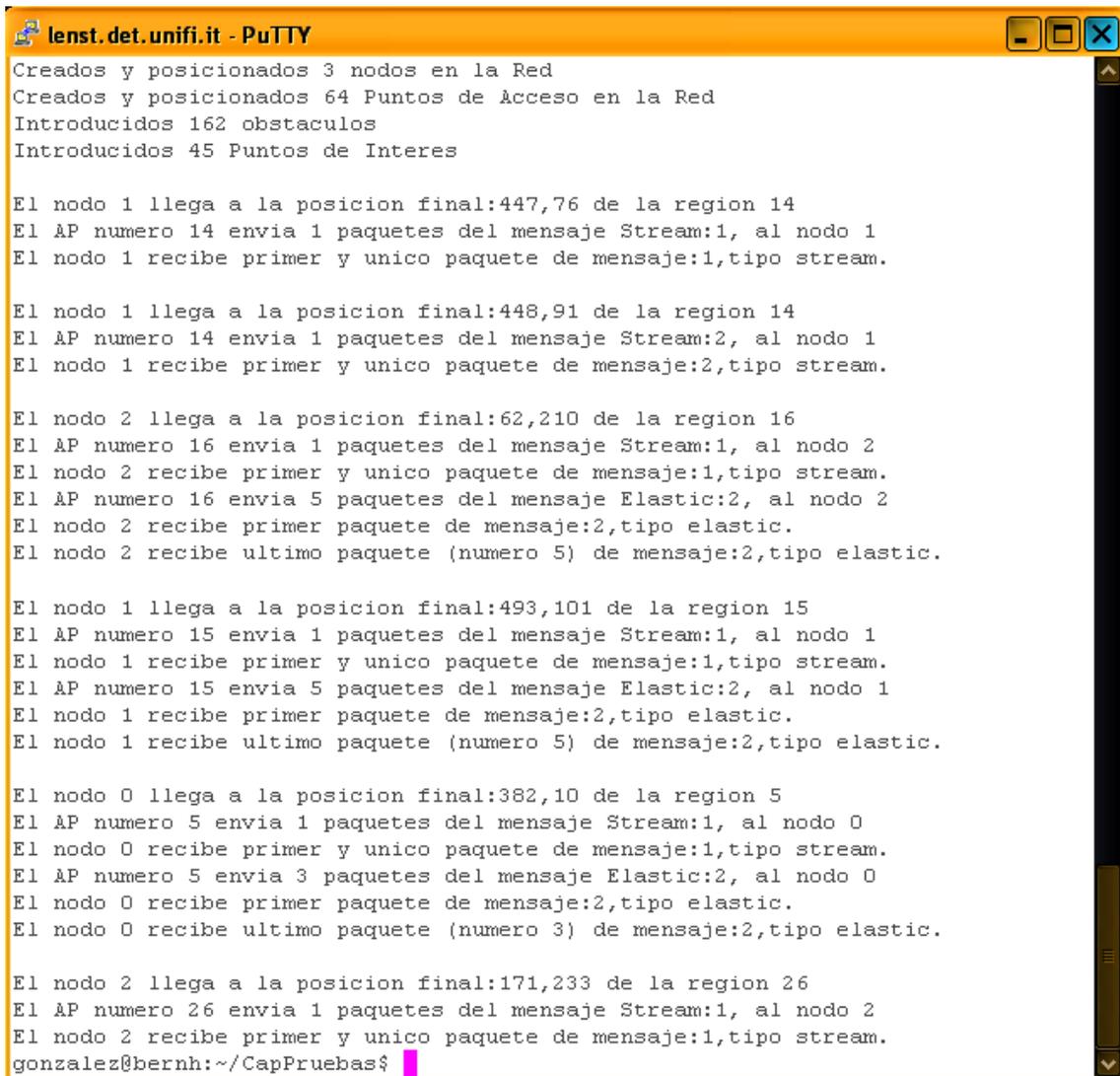
El nodo 0 llega a la posicion final:382,10 de la region 0
El AP numero 0 envia 1 paquetes del mensaje Stream:7, al nodo 0
El nodo 0 recibe primer y unico paquete de mensaje:7,tipo stream.
El AP numero 0 envia 3 paquetes del mensaje Elastic:8, al nodo 0
El nodo 0 recibe primer paquete de mensaje:8,tipo elastic.
El nodo 0 recibe ultimo paquete (numero 3) de mensaje:8,tipo elastic.

El nodo 2 llega a la posicion final:171,233 de la region 0
El AP numero 0 envia 1 paquetes del mensaje Stream:9, al nodo 2
El nodo 2 recibe primer y unico paquete de mensaje:9,tipo stream.
gonzalez@bernh:~/CapPruebas$
```

Figura 3.9: Resultados asociados a la prueba con 3 nodos y 1 Punto de Acceso.

En este caso se desea mostrar como el Punto de Acceso sigue enviando los paquetes y mensajes de forma ordenada a pesar de tener que atender a diferentes nodos. Se desea comentar a su vez, cómo durante el mismo tiempo de simulación cada nodo alcanza un número diferente de Puntos de Interés. La razón de esta diferencia hay que buscarla en las distancias a recorrer, así como en el tiempo de parada en cada Punto de Interés (que puede ir de 5 a 30 minutos).

Hay que indicar que tanto para esta prueba como para la siguiente el número máximo de mensajes Stream y Elastic que se pueden enviar se ha reducido a 1.



```
lenst.det.unifi.it - PuTTY
Creados y posicionados 3 nodos en la Red
Creados y posicionados 64 Puntos de Acceso en la Red
Introducidos 162 obstaculos
Introducidos 45 Puntos de Interes

El nodo 1 llega a la posicion final:447,76 de la region 14
El AP numero 14 envia 1 paquetes del mensaje Stream:1, al nodo 1
El nodo 1 recibe primer y unico paquete de mensaje:1,tipo stream.

El nodo 1 llega a la posicion final:448,91 de la region 14
El AP numero 14 envia 1 paquetes del mensaje Stream:2, al nodo 1
El nodo 1 recibe primer y unico paquete de mensaje:2,tipo stream.

El nodo 2 llega a la posicion final:62,210 de la region 16
El AP numero 16 envia 1 paquetes del mensaje Stream:1, al nodo 2
El nodo 2 recibe primer y unico paquete de mensaje:1,tipo stream.
El AP numero 16 envia 5 paquetes del mensaje Elastic:2, al nodo 2
El nodo 2 recibe primer paquete de mensaje:2,tipo elastic.
El nodo 2 recibe ultimo paquete (numero 5) de mensaje:2,tipo elastic.

El nodo 1 llega a la posicion final:493,101 de la region 15
El AP numero 15 envia 1 paquetes del mensaje Stream:1, al nodo 1
El nodo 1 recibe primer y unico paquete de mensaje:1,tipo stream.
El AP numero 15 envia 5 paquetes del mensaje Elastic:2, al nodo 1
El nodo 1 recibe primer paquete de mensaje:2,tipo elastic.
El nodo 1 recibe ultimo paquete (numero 5) de mensaje:2,tipo elastic.

El nodo 0 llega a la posicion final:382,10 de la region 5
El AP numero 5 envia 1 paquetes del mensaje Stream:1, al nodo 0
El nodo 0 recibe primer y unico paquete de mensaje:1,tipo stream.
El AP numero 5 envia 3 paquetes del mensaje Elastic:2, al nodo 0
El nodo 0 recibe primer paquete de mensaje:2,tipo elastic.
El nodo 0 recibe ultimo paquete (numero 3) de mensaje:2,tipo elastic.

El nodo 2 llega a la posicion final:171,233 de la region 26
El AP numero 26 envia 1 paquetes del mensaje Stream:1, al nodo 2
El nodo 2 recibe primer y unico paquete de mensaje:1,tipo stream.
gonzalez@bernh:~/CapPruebas$
```

Figura 3.10: Resultados asociados a la prueba con 3 nodos y 64 Puntos de Acceso.

Esta última prueba solo pretende certificar los resultados mostrados en las pruebas anteriores. No se pierde la ordenación, cada nodo recibe información de diferentes Puntos de Acceso según el lugar en que se encuentre, los identificadores asociados a diferentes Puntos de Acceso pueden coincidir, los mensajes Stream tienen prioridad siempre...

Capítulo 4

Simulaciones

4.1 Área de trabajo

Puesto que este Proyecto Fin de Carrera toma su idea del proyecto SITI que se desarrolla en la ciudad de Florencia, e incluso nace con la idea de poder testar posibles evoluciones de dicho proyecto, el área de trabajo en el que se van a desarrollar las simulaciones no podía ser otro que el centro histórico de la ciudad de la región Toscana.

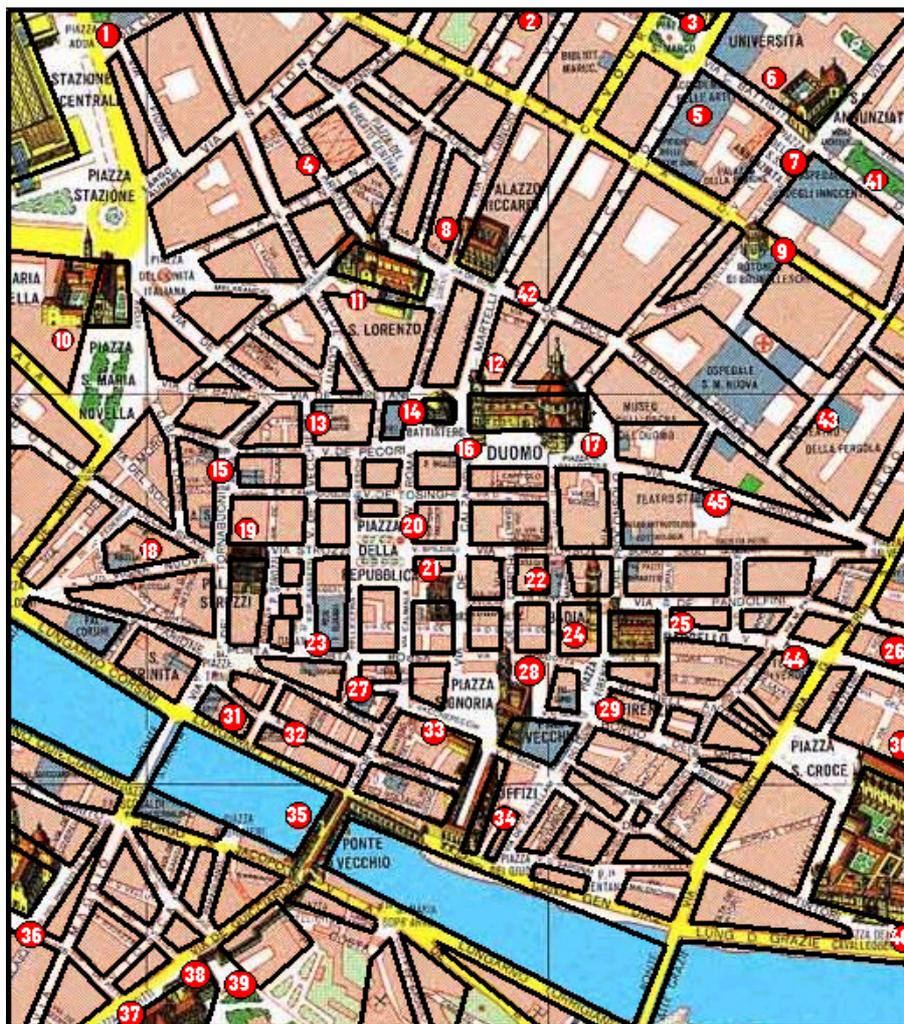


Figura 4.1: Mapa del centro histórico de Florencia.

Con esta idea, vamos a intentar asemejar lo máximo posible nuestras simulaciones a la realidad de dicho proyecto, sin olvidar que nosotros partimos de un modelo con ciertas limitaciones. No obstante, hay que tener en cuenta que el objetivo de las simulaciones es el de validar la robustez del modelo y no tanto buscar soluciones reales, con lo que habrá algunos aspectos o parámetros que varíen.

Uno de los parámetros a definir es el mapa, cuya imagen ha quedado reflejada en la figura 4.1. Las dimensiones reales del área del mapa elegido son 1220 x 1422 m². Se ha elegido de este tamaño porque así se da cabida a la mayoría de Puntos de Interés que están presentes en la ciudad. De hecho, se incluyen todos los Puntos de Interés del centro histórico, descartando solo aquellos localizados en la periferia. No merece la pena añadirlos al análisis puesto que dejarían muchas zonas “vacías” en el escenario, en las cuales deja de ser considerable el flujo de turistas.

Respecto a las dimensiones del mapa, comentar que se han traducido a píxeles para facilitar la tarea de dar valores a las coordenadas de los vértices de los obstáculos y de los Puntos de Interés. Sabiendo que las dimensiones del mapa son 515 x 600 píxeles, se concluye que 1 píxel = 2.37 metros. Esta igualdad hay que tenerla en cuenta, pues con ella habrá que traducir parámetros como la velocidad del turista, de m/s a píxel/s.

En la figura, los obstáculos son obviamente los cuadriláteros con borde negro. Todo obstáculo se ha creado con forma cuadrangular, como se indica en el apartado 2.2.1. Puede parecer contraproducente que se observen triángulos en la figura, pero es solo para su representación gráfica, pues en realidad se les asignan los cuatro vértices necesarios. Por otra parte, se observan obstáculos unidos para poder crear macroobstáculos con más de cuatro lados y reducir la limitación del número de lados.

De esta forma, el número de obstáculos que componen nuestro escenario es 162.

A su vez, en la figura los puntos rojos que se observan representan los Puntos de Interés que visitarán los terminales. Su número total, como se puede comprobar, es de 45 Puntos.

4.2 Presentación de los escenarios y parámetros de las simulaciones

Como es lógico, para las simulaciones habrá parámetros fijos así como parámetros variables, que de hecho serán los que diferencien entre los diferentes escenarios y simulaciones que se ejecutarán. Para reconocer los diferentes escenarios, se presentan a continuación:

- Escenario 1: Velocidad de transmisión 56 Kbps.
- Escenario 2: Velocidad de transmisión 384 Kbps.
- Escenario 3: Velocidad de transmisión 9.6 Kbps.

En los dos primeros escenarios se busca, no sólo comprobar que el modelo es capaz de soportar cargas medias y elevadas (2000 y 5000 nodos moviéndose por el centro histórico), sino que también se intentan optimizar parámetros como el número de Puntos de Acceso y la longitud de paquete, en función de la calidad del servicio y/o los costes. Las optimizaciones se realizan sobre todo para poder razonar el máximo número posible de incoherencias producidas en los resultados, más que con el objetivo propio de buscar la mejor solución. Es por ello por lo que se realiza una sola simulación para cada caso, sin variar en ningún momento parámetros como la semilla.

El objetivo del tercer escenario es, por su parte, validar el correcto funcionamiento del proceso de deambulación, comprobando que no afecta a la calidad del servicio. Por ello se usa una velocidad de transmisión menor, además de un gran número de Puntos de Acceso, buscando favorecer el cambio de región por parte de los nodos. Se hará una comparativa entre dos escenarios, uno con el parámetro '*DistHist*' fijado en unos 100 metros, y el otro con este parámetro fijado en 1 metro. Así, solo habrá deambulación en el segundo caso.

Como se puede comprobar, las velocidades de transmisión representan valores reales de sistemas celulares (GPRS, UMTS y GSM, respectivamente). Se escogen estos valores porque son valores reales y que de hecho pueden representar una situación real, no porque se esté buscando encontrar la solución óptima para cada caso, ya que de hecho, parámetros como la tasa FER, longitud de paquete... no se han escogido pensando en la

norma de estos sistemas. Para ello hay que recordar, que el objetivo de este proyecto no es el de buscar la solución, sino el de acabar de validar el modelo.

Sin más dilación, se presentan los valores dados a los parámetros de entrada más relevantes:

CLASE System

- *SimulationTime*: Se fija intentando aproximar a tiempos reales de visitas turísticas, pero limitados por la sobrecarga a la que puede someterse la simulación. Así, se establece en 10800 seg. (3 horas) para las simulaciones de media carga. En las simulaciones de carga elevada se reduce a 7200 seg. Por último, en el tercer escenario, queda reducido a 1 hora.
- *WriteStatsInterval*: Parámetro que se fija en 50 segundos, valor de compromiso para tomar un número de muestras adecuado y obtener buenas gráficas.
- *RandomSeed*: La semilla de aleatoriedad no se variará en las simulaciones porque como ya se ha reiterado, en este capítulo no se trata de buscar una solución real, sino de hacer comparaciones, demostraciones ... que validen el simulador creado. Su valor será 1234567.

CLASE Network region map

- *limitX*, *limitY*: Ancho y alto del área de trabajo, que como ya vimos en el apartado 4.1, son 515 y 600 píxeles respectivamente.
- *numnodi*: Serán 2000 o 5000 nodos en función de que queramos analizar la carga media o elevada a que se somete el modelo. Son valores reales, teniendo en cuenta las ocupaciones de los hoteles y añadiendo un amplio margen para los turistas que usan el servicio de forma independiente.
- *rangevertx*: Su valor se ha fijado en 4 píxeles para buscar el punto cercano al vértice a bordear en un amplio margen y no provocar congestiones innecesarias.

- *range_tra_poi*: Fijado en 300 píxeles (700 metros). Esta es una distancia apropiada puesto que se ha comprobado que en el área de trabajo todas las posiciones tienen situados en este radio como mínimo a dos Puntos de Interés a los que poder dirigir al nodo. Se ha buscado evitar con esto que el nodo se quedase sin Puntos de Interés cercanos a los que dirigirse.
- *BandaTx*: Su valor puede ser 9600, 56000 o 384000 bps, como ya se sabe.
- *DistanzaHisteresi*: Su valor se ha fijado en 4.2 píxeles (10 metros). Toma los valores 47 y 0.525 píxeles en el tercer escenario.
- *numostacoli*, *numpoi*: Parámetros fijos con los valores ya conocidos de 162 obstáculos y 45 Puntos de Interés respectivamente.
- *archiviOstacoli*: Parte del contenido de este archivo se presenta en la siguiente figura para mostrar su aspecto.

# Fichero para los vértices de los obstáculos							
# v1x	v1y	v2x	v2y	v3x	v3y	v4x	v4y
0	0	7	0	41	87	0	104
57	30	63	27	90	90	80	97
68	19	101	0	128	61	101	85
112	0	177	0	182	8	136	56
194	10	216	22	190	43	174	32
199	0	235	0	228	15	200	1

Figura 4.2: Contenido parcial del archivo ficherOstac.txt.

- *archiviPoi*: El nombre elegido para el archivo que recoge las coordenadas es 'ficherPoi.txt', y parte de su contenido también se muestra a continuación:

#Coor.Poi	
#x	y
58	16
320	2
382	10
174	90
373	65
447	76
...	...

Figura 4.3: Contenido parcial del archivo ficherPoi.txt.

- *numzone_col*: El número de regiones, que se identifica con el número de Puntos de Acceso, es uno de los parámetros a optimizar en el sistema, con lo que será variable. Así, tomará valores que van desde 3 hasta 12 regiones por columna. Para dar estos valores se ha tenido en cuenta que un Punto de Acceso puede dar una cobertura en ciudad de radio entre 30 y 300 metros.
- *numzone_row*: Puesto que a efectos prácticos se va a considerar cuadrangular nuestra área de trabajo, poseerá siempre el mismo valor que '*numzone_col*'.
- *numAP*: Producto de los parámetros anteriores, por tanto oscilará entre 9 y 144.

CLASE Node

- *velocitymax*, *velocitymin*: Por ser turistas los que usarán el servicio, se ha considerado que su velocidad máxima no superará los 0.47 píxeles/s (4 kms/h) y su mínima bajará hasta los 0.235 píxeles/s (2 kms/h).
- *HopTime*: Por estar el área de trabajo llena de obstáculos que impiden el desplazamiento continuado en línea recta, se ha reducido su valor a 1segundo.
- *MaxStopTime*: Se ha establecido en 30 minutos (1800 segundos) como valor medio de compromiso, por considerarse excesivo para la visita de algunos Puntos de Interés pero también escaso para otros. Se reduce a 0 segundos en el tercer escenario, como una de las condiciones del mismo.
- *MinStopTime*: Se ha estimado que en la realidad, menos de 5 minutos (300 s) no se dedican a ningún Punto de Interés. Se reduce a 0 en el tercer escenario.

CLASE APoint

- *FER*: Parámetro variable que aumenta su valor si lo hace el número de Puntos de Acceso, por aumentar el radio de cobertura y el número de nodos a atender. Con esta restricción, tomará siempre uno de estos valores : 0.06, 0.08, 0.12, 0.15, 0.2.

- *maxttlpxck, maxttlpxckStream*: Valores que dependerán en realidad de muchos parámetros, pero sobretodo de la velocidad de transmisión, de la prioridad y de la calidad del servicio que queramos ofrecer. Es lógico por tanto, que varíen en cada escenario, y que los paquetes Stream tengan un valor menor:
 - Primer escenario: 20 y 3.5 segundos respectivamente.
 - Segundo escenario: 3 y 0.6 segundos respectivamente.
 - Tercer escenario: 100 y 15 segundos respectivamente.

- *maxLunPck*: Parámetro a optimizar. Puesto que la longitud media de los mensajes es 14136 B y 316 B según sean Elastic o Stream (se comenta a continuación), y realmente interesa que no se envíen paquetes con mucho relleno, se ha fijado el valor entorno a la media más pequeña (316 B). No obstante, hay que tener en cuenta que se puede afectar a los mensajes grandes ya que necesitarán muchos paquetes con sus correspondientes cabeceras (30 B por paquete). Con todo esto, se han escogido los valores de 500 B, 1000 B y 1500 B para intentar optimizar con ellos este parámetro.

- *Mean_Message_Length, Mean_Message_LengthStream*: A la hora de elaborar el presente Proyecto Fin de Carrera tan sólo se habían completado los elencos de información de texto e imágenes en la base de datos del proyecto SITI, con lo que se decidió que los mensajes con texto hiciesen la función de mensajes Stream, y los mensajes con imágenes la función de mensajes Elastic. Es cierto que la correspondencia no es válida, pero al menos se sigue respetando la prioridad. Tras analizar los tamaños de los mensajes con imágenes y con textos, se obtuvieron sus longitudes medias: 14163 B y 316 B respectivamente..

- *Minim_Message_Length, Minim_Message_LengthStream*: La imagen y el texto más pequeños de la base de datos estudiada tienen una dimensión de 2625 B y 61 B respectivamente.

- *maxMsg4Req, maxMsg4ReqStream*: Valores que también se obtienen de la base de datos. En ella se observa que el máximo número de mensajes con imagen que se mandan es 3, al igual que el número máximo de mensajes con texto.

4.3 Resultados asociados a las simulaciones del Escenario 1

4.3.1 Optimización de la longitud de paquete

Para optimizar la longitud de paquete se han hecho simulaciones con 2000 nodos y 25 Puntos de Acceso durante 3 horas, variando como único parámetro, lógicamente, la propia longitud de paquete. A ésta se le han dado los valores: 500, 1000 y 1500 B.

Notar que el número de Puntos de Acceso y nodos no influirá a la hora de decidir la longitud de paquete óptima, puesto que este parámetro es independiente. Por esta razón, se han elegido valores intermedios en ambos casos.

Los resultados a comparar serán los asociados al retraso de los mensajes, tanto Elastic como Stream, puesto que serán los mejores indicadores de la optimización de la longitud de paquete. De esta forma, el retraso medio acumulado (durante los 10800 segundos), y asociado a los diferentes tipos de mensajes es el siguiente:

Longitud paquete	Retraso mensajes Stream	Retraso mensajes Elastic
500 B	0.307104	8.06601
1000 B	0.566654	8.52449
1500 B	0.854672	9.25036

Tabla 4.1: Comparativa de los resultados asociados a las diferentes longitudes de paquete.

Se muestran a continuación en gráficas a lo largo del tiempo que dura la simulación:

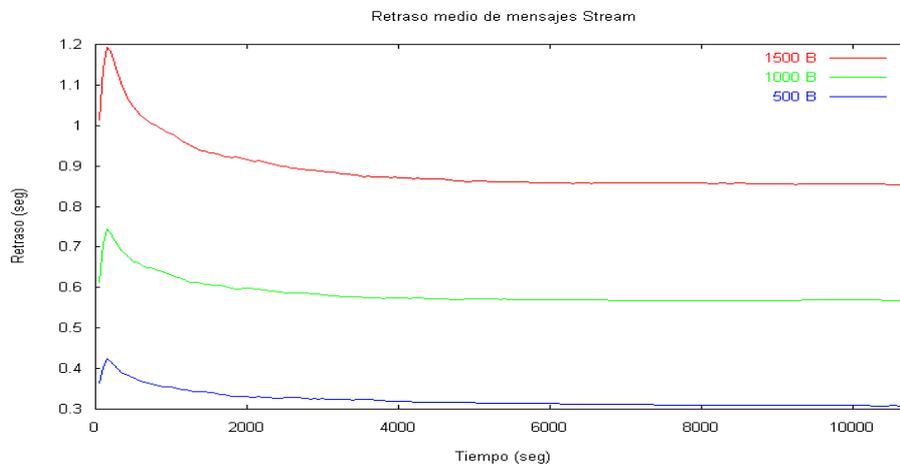


Figura 4.4: Gráfica con los retrasos medios asociados a los mensajes Stream.

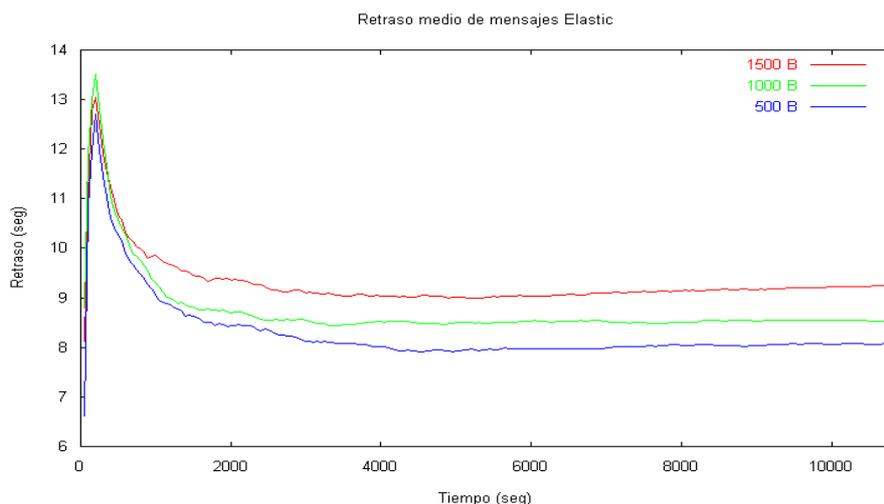


Figura 4.5: Gráfica con los retrasos medios asociados a los mensajes Elastic.

Se observa de las dos gráficas anteriores que al principio los mensajes sufren un mayor retraso. Esto es debido a que al inicio, los nodos se dirigen con gran probabilidad hacia un Punto de Interés cercano, y se acumulan múltiples peticiones de información en el servidor, las cuales se traducen en mayor tiempo de espera en las colas, que es lo que provoca este aumento del retraso.

La apreciación anterior habrá que tenerla en cuenta durante todo el capítulo que nos ocupa, puesto que es fundamental para explicar muchas de las gráficas que se presentarán.

A su vez, se observa claramente de las gráficas anteriores, como los retrasos asociados a los mensajes que están compuestos por paquetes de 500 B son significativamente menores a lo largo de las tres horas, tanto en el caso Stream como en el caso Elastic.

Los histogramas de los retrasos se muestran a continuación:

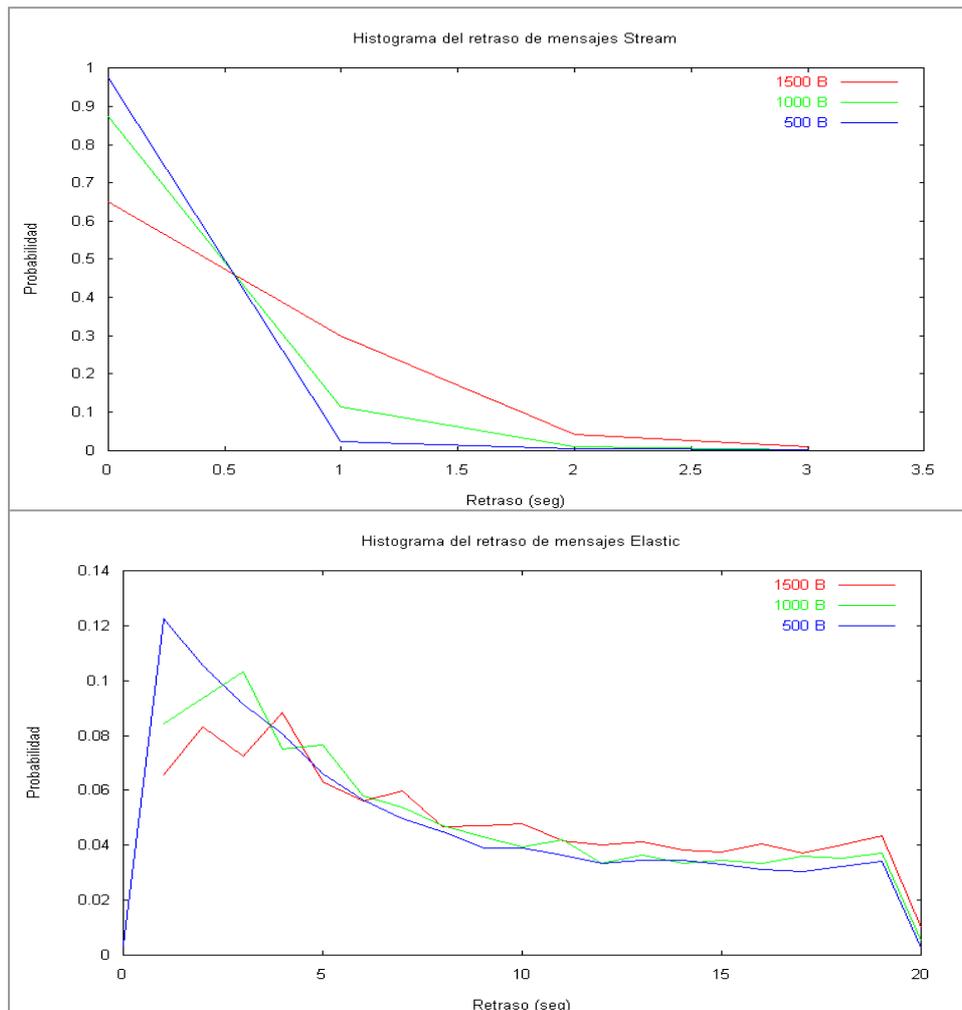


Figura 4.6: Histogramas con los retrasos de los mensajes Stream y Elastic.

Aquí se vuelve a observar, como efectivamente, los mensajes asociados a 500 B llegan en mayor medida con retrasos menores, y siempre con menor probabilidad cuando los retrasos son mayores.

Por tanto, la elección es clara. Para nuestro sistema, la longitud idónea de paquete es de 500 bytes.

4.3.2 Valoración del número de Puntos de Acceso óptimo para cargas medias

En este apartado se busca valorar el número de Puntos de Acceso óptimo para dar cobertura a los 2000 nodos que van a estar presentes en el área de trabajo. Para ello se dispondrán de simulaciones con un número variable de Puntos de Acceso, que irán desde 16 (4x4) hasta 49 (7x7). A su vez, la tasa FER decrecerá puesto que el radio del que se hará cargo el Punto de Acceso se hará menor. En estas simulaciones se ha hecho uso de una longitud de paquete de 1500 B, que aunque no se consideró la óptima, se usa por independizar las optimizaciones. De dichas simulaciones se confrontarán los resultados que se muestran a continuación, y que se han considerado los más apropiados para resolver la situación:

Nº Puntos Acceso	16	25	36	49
Nº Efectivo Puntos Acceso	15	19	26	29
Factor de carga	0.388249	0.317787	0.287236	0.211867
Nº medio paquetes buffer Stream	0.238453	0.169179	0.122942	0.664348
Nº medio paquetes buffer Elastic	22.818	16.7353	15.3091	10.806
Retraso medio mensajes Stream	0.988891	0.854672	0.844047	0.800829
Retraso medio mensajes Elastic	10.7554	9.25036	8.94632	8.25128
Nº medio paquetes perdidos	62.5127	52.8195	62.9094	53.7659
Eficiencia	0.60056	0.639981	0.644293	0.699052

Tabla 4.2: Comparativa de los resultados para cargas medias.

El número de Puntos de Acceso efectivos se obtiene de contabilizar los Puntos de Acceso inutilizados en la simulación y restarlos al total de los mismos. Estos se obtienen como resultado por pantalla. A continuación se muestra el resultado obtenido para estas simulaciones:

```
lenst.det.unifi.it - PuTTY
( 10751.3      1075131720  0 0      )
( 10761.3      1076132004  0 0      )
( 10771.3      1077132010  0 0      )
( 10781.3      1078132156  0 0      )
( 10791.3      1079132174  0 0      )
No se ha hecho uso del AP con identificador: 14
Valor final de numPoixNode: 8.663
Valor final de Poicounter: 17326
gonzalez@bernh:~/Prueba$
```

Figura 4.7: Resultado de la simulación con 16 Puntos de Acceso.

```

lenst.det.unifi.it - PuTTY
( 10751      1075101002  0 0      )
( 10761      1076101102  0 0      )
( 10771      1077101148  0 0      )
( 10781      1078101180  0 0      )
( 10791      1079101302  0 0      )
No se ha hecho uso del AP con identificador: 8
No se ha hecho uso del AP con identificador: 2
No se ha hecho uso del AP con identificador: 15
No se ha hecho uso del AP con identificador: 22
No se ha hecho uso del AP con identificador: 14
No se ha hecho uso del AP con identificador: 23
Valor final de numPoixNode: 8.603
Valor final de Poicounter: 17206
gonzalez@bernh:~/Prueba$

```

Figura 4.8: Resultado de la simulación con 25 Puntos de Acceso.

```

lenst.det.unifi.it - PuTTY
( 10750.8    1075084777  0 0      )
( 10760.8    1076084782  0 0      )
( 10770.8    1077084790  0 0      )
( 10780.8    1078084808  0 0      )
( 10790.8    1079084878  0 0      )
No se ha hecho uso del AP con identificador: 1
No se ha hecho uso del AP con identificador: 33
No se ha hecho uso del AP con identificador: 6
No se ha hecho uso del AP con identificador: 22
No se ha hecho uso del AP con identificador: 24
No se ha hecho uso del AP con identificador: 34
No se ha hecho uso del AP con identificador: 14
No se ha hecho uso del AP con identificador: 28
No se ha hecho uso del AP con identificador: 7
No se ha hecho uso del AP con identificador: 32
Valor final de numPoixNode: 8.632
Valor final de Poicounter: 17264
gonzalez@bernh:~/Prueba$

```

Figura 4.9: Resultado de la simulación con 36 Puntos de Acceso.

```

lenst.det.unifi.it - PuTTY
( 10750.8    1075077062  0 0      )
( 10760.8    1076077091  0 0      )
( 10770.8    1077077259  0 0      )
( 10780.8    1078077272  0 0      )
( 10790.8    1079077452  0 0      )
No se ha hecho uso del AP con identificador: 39
No se ha hecho uso del AP con identificador: 7
No se ha hecho uso del AP con identificador: 3
No se ha hecho uso del AP con identificador: 15
No se ha hecho uso del AP con identificador: 24
No se ha hecho uso del AP con identificador: 45
No se ha hecho uso del AP con identificador: 8
No se ha hecho uso del AP con identificador: 33
No se ha hecho uso del AP con identificador: 2
No se ha hecho uso del AP con identificador: 11
No se ha hecho uso del AP con identificador: 44
No se ha hecho uso del AP con identificador: 40
No se ha hecho uso del AP con identificador: 35
No se ha hecho uso del AP con identificador: 36
No se ha hecho uso del AP con identificador: 27
No se ha hecho uso del AP con identificador: 47
No se ha hecho uso del AP con identificador: 46
No se ha hecho uso del AP con identificador: 19
No se ha hecho uso del AP con identificador: 1
No se ha hecho uso del AP con identificador: 28
Valor final de numPoixNode: 8.658
Valor final de Poicounter: 17316
gonzalez@bernh:~/Prueba$

```

Figura 4.10: Resultado de la simulación con 49 Puntos de Acceso.

Efectivamente, se contabiliza un Punto de Acceso inutilizado para el primer caso (16-15), seis para el segundo caso, diez (36-26) para el tercer caso y veinte para el caso con 49 regiones. Con esto queda corroborada una situación que será clave en el resto de las simulaciones, ya que únicamente se tendrán en cuenta para las estadísticas los Puntos de Acceso que en algún momento estén activos.

La siguiente figura muestra una comprobación visual de los Puntos de Interés y regiones que quedan sin utilizar en el caso con 49 Puntos de Acceso.

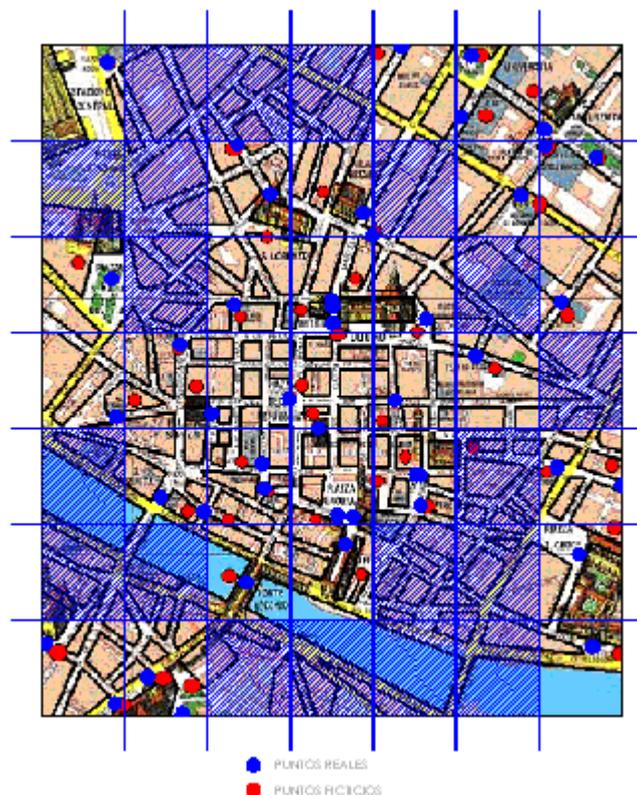


Figura 4.11: Regiones inutilizadas en la simulación con 49 Puntos de Acceso.

En la figura se ha dividido el mapa contenido en las 49 regiones que componen la situación. A su vez se han sombreado las regiones cuyos Puntos de Acceso han quedado inutilizados por la ausencia de Puntos de Interés en su zona de cobertura. A la vista del mismo, se puede comprobar como coinciden los Puntos de Acceso inutilizados con los identificadores mostrados en la figura 4.10. Para ello, tener en cuenta que las regiones se enumeran en el mapa empezando por el 0, de izquierda-derecha y de arriba-abajo.

Otro resultado que cabe comentar de las figuras 4.6 a 4.10, es el valor final del ‘PoiCounter’ que se observa. Representa el número total de Puntos de Interés vistos por todos los terminales. Debe ser similar para las cuatro simulaciones, ya que coinciden el número de nodos usados, la duración de las simulaciones y el valor de la semilla usado en las mismas. Además valida en mayor medida las comparaciones efectuadas. Efectivamente, mirando los valores (17326, 17206, 17264, 17316 Puntos de Interés visitados respectivamente), se corrobora la suposición.

Respecto al siguiente resultado que se muestra en la tabla 4.2, el factor de carga, comentar que es un valor que no debe estar próximo a la unidad, pues eso significaría que los paquetes entran en el buffer del Punto de Acceso con la misma velocidad con la que salen. Teniendo en cuenta que en este caso los paquetes o mensajes entran en ráfagas por la estructura del servicio, es un factor importante a considerar puesto que puede aumentar en exceso el retraso de los propios paquetes. Por ello, para garantizar una buena calidad del servicio se procurará que el valor de este parámetro no supere e incluso no se aproxime a la unidad durante el tiempo que dura la simulación. La siguiente figura muestra la gráfica en la que se comparan, para cada instante de tiempo, los valores obtenidos para el factor de carga en las cuatro simulaciones de que se ha hecho uso en este apartado.

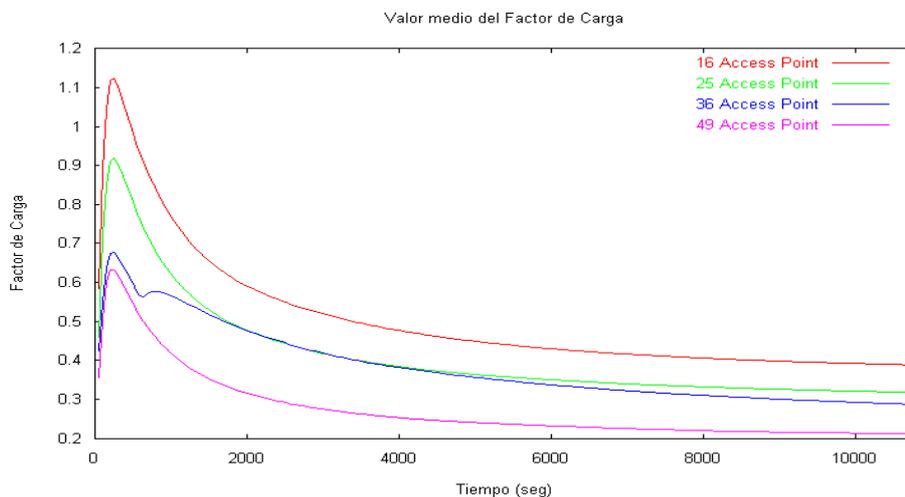


Figura 4.12: Gráfica de los valores del Factor de Carga para cada simulación.

A la vista de la gráfica, se observa que solo serían servibles los casos en que se dispone de 36 y 49 Puntos de Acceso, puesto que son los únicos que no se aproximan a la unidad ni a valores próximos en ningún momento de la simulación.

El pico del factor de carga se encuentra al inicio de las simulaciones porque es en esta fase de tiempo cuando la mayoría de los terminales alcanzan su primer destino, como ya se comentó en el apartado 4.3.1.

El siguiente parámetro a estudiar va a ser la ocupación media de los buffer Stream:

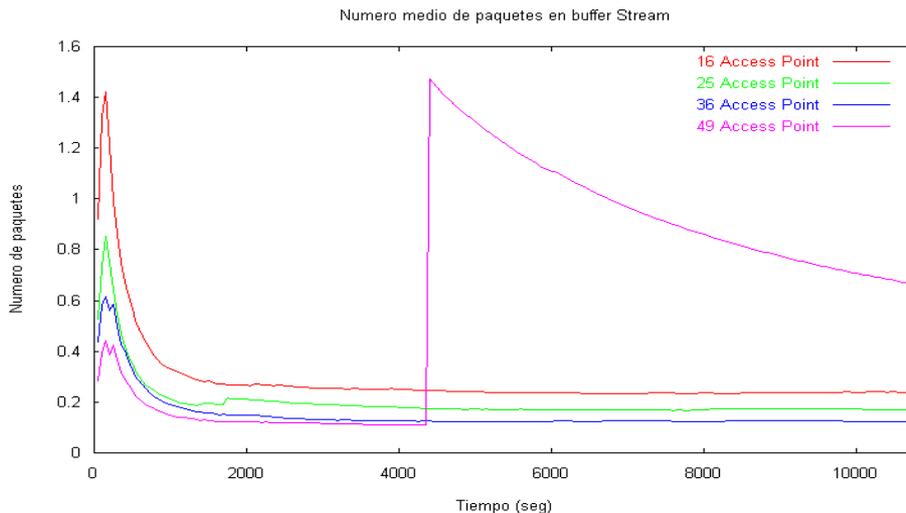


Figura 4.13: Gráfica del tamaño del buffer Stream para cada simulación.

En esta figura se observa una discontinuidad para el caso de 49 Puntos de Acceso. Ésta afecta a la correcta comparación de las gráficas, pero es debida a la modelación de las fuentes como una distribución de Pareto, que puede dar muestras infinitamente mayor a la media solicitada, como se observa a continuación.

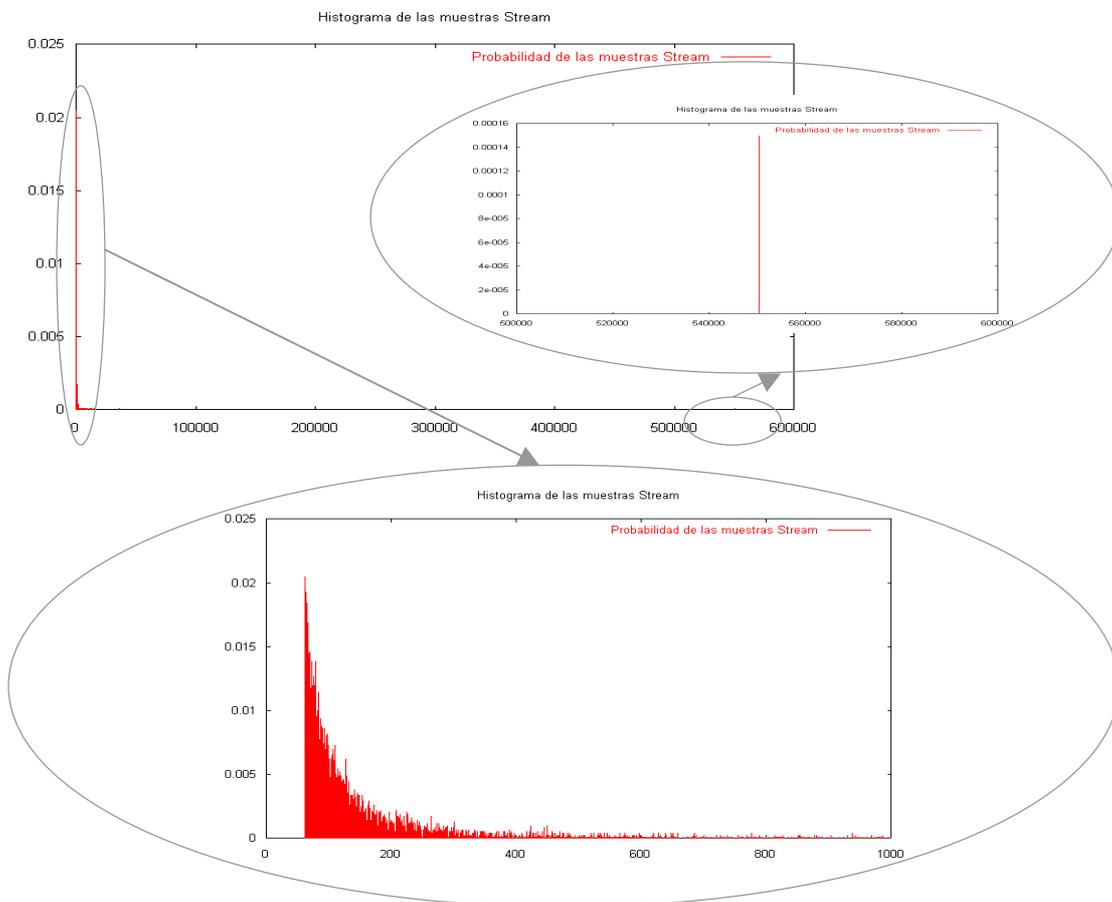


Figura 4.14: Histograma y detalles del tamaño de las muestras Stream en Bytes.

Se observa del detalle superior como se crean muestras incluso con un valor entorno a los 550000 B, habiendo creado la distribución de Pareto con una media de 316 B. Con el detalle inferior se pretende observar claramente la distribución, que como bien se indicó, tiene muestras a partir de los 61 B.

La justificación de la discontinuidad queda completamente clarificada con siguiente gráfica, en la que se representa el número de paquetes Stream creados para el caso con 49 Puntos de Acceso. Como se observa, existe también una discontinuidad y localizada en el mismo instante de tiempo, lo que certifica el razonamiento.

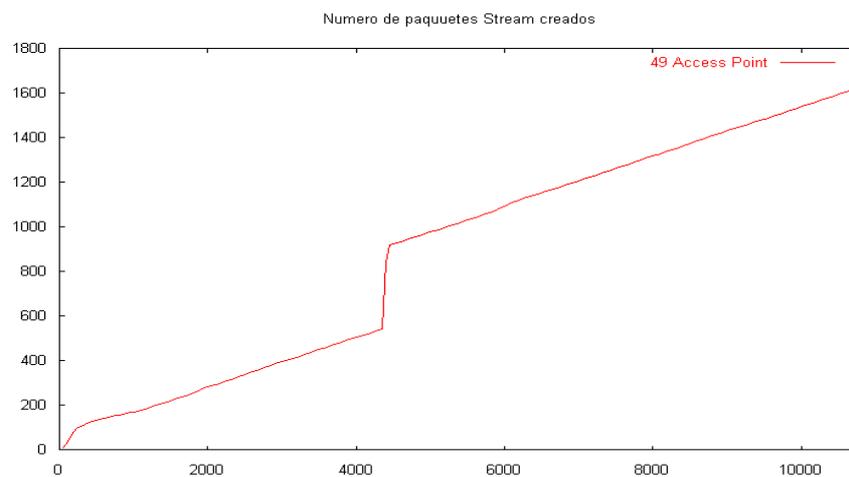


Figura 4.15: Gráfica de paquetes Stream creados en la simulación con 49 Puntos Acceso.

A la vista de la figura 4.13 se observa como la ocupación media es incluso menor de un paquete (1500 B) en los cuatro casos. Este valor, nos deja claro por tanto que la ocupación del buffer Stream no será un condicionante, puesto que es mínimo. Es muy lógico que los buffer Stream estén siempre casi vacíos debido a dos razones: los mensajes Stream son pequeños (media de 316 B que corresponde a un paquete), y además, los paquetes Stream tienen preferencia frente a los Elastic, con lo que están menos tiempo en el buffer.

En la gráfica inferior (figura 4.16) se comparan los valores correspondientes para las gráficas que analizan la ocupación media de los buffer Elastic. Como es lógico, la ocupación media aumenta, situándose entre los 30 y 40 paquetes durante la mayoría de la simulación, ascendiendo y ascendiendo incluso a los 120 paquetes en algún caso. No obstante, es un valor válido para un buffer real de memoria (175 Kbytes).

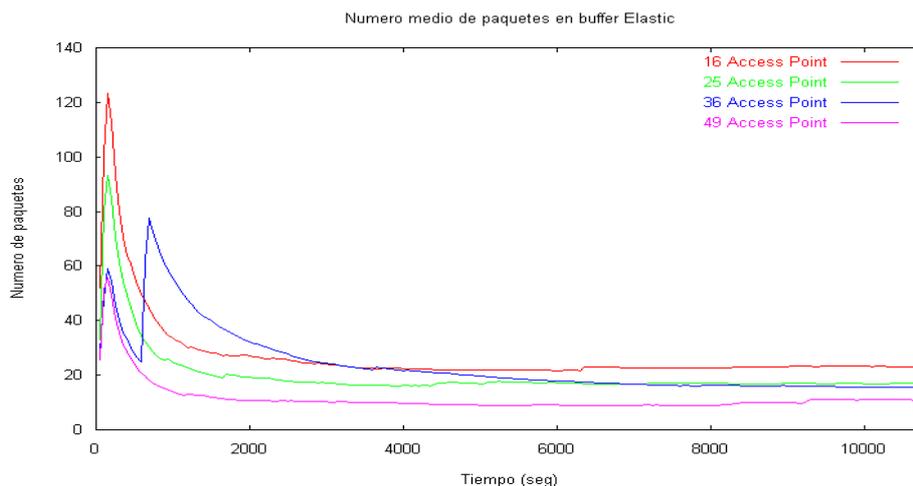


Figura 4.16: Gráfica del tamaño del buffer Elastic para cada simulación.

Los próximos resultados a analizar serán los relacionados con los retrasos, que se presuponen bastante útiles pues si se producen amplias diferencias pueden incluso resultar decisivos a la hora de nuestra elección final. Veamos así pues las gráficas:

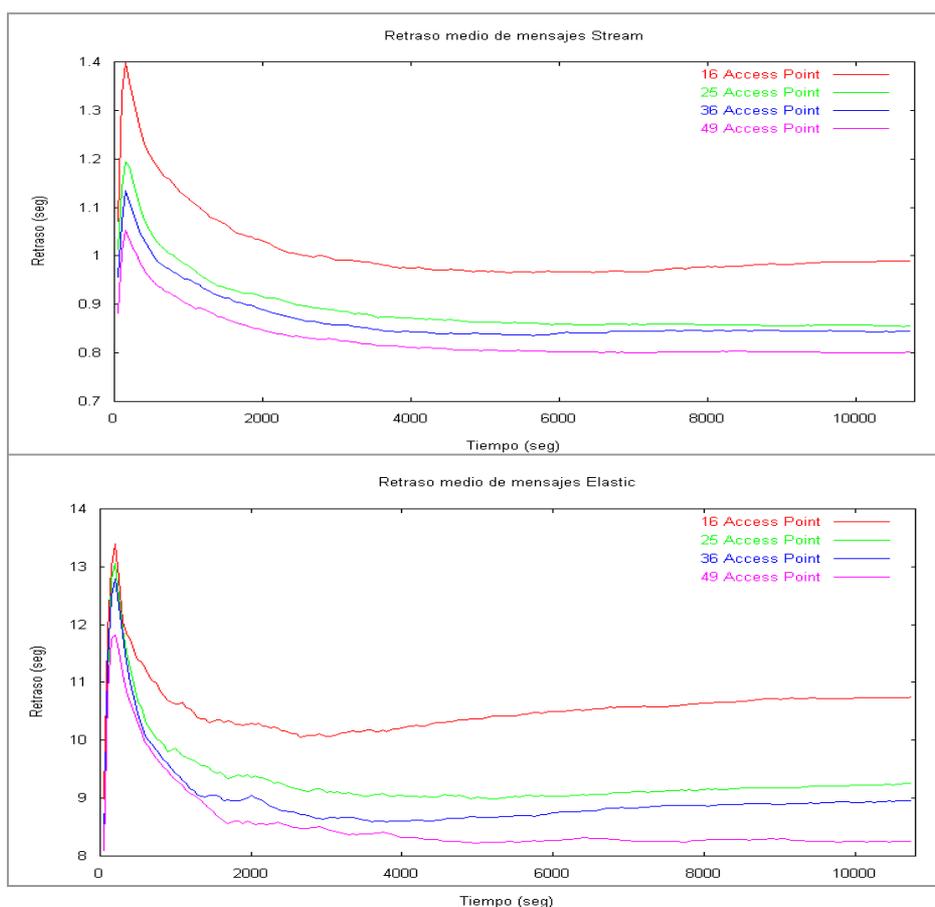


Figura 4.17: Gráficas de los retrasos de los mensajes Stream y Elastic.

Se observa que para ambos retrasos, el mejor caso es el de 49 Puntos de Acceso, que llega a mejorar hasta en casi 0.4 segundos el retraso Stream en instantes de máxima carga, mientras que para el caso Elastic llega a mejorar hasta casi 3 segundos al final de la simulación. Respecto al caso más similar, el de 36 Puntos de Acceso, mejora en 0.05 segundos el retraso Stream, y 0.7 segundos para el caso Elastic. Puesto que no aumenta en gran medida el retraso, el caso de 36 Puntos de Acceso también podría considerarse válido, volviendo a dejar como mejores situaciones las de 36 y 49 Puntos de Acceso.

Con el análisis de los dos últimos resultados se acabará de decidir entre los dos casos que hasta ahora hemos considerado óptimos (36 y 49 Puntos de Acceso). El primero contabiliza el número de paquetes perdidos por cualquier circunstancia. En realidad hace una media de los paquetes perdidos en el intervalo de tiempo que se está contabilizando, al ser un objeto 'ProbeSlice'. Veamos su gráfica:

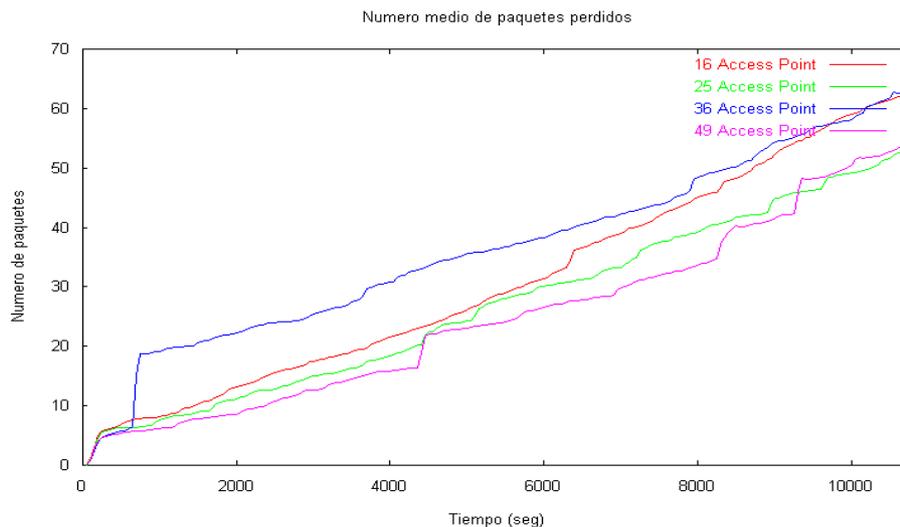


Figura 4.18: Gráfica del número de paquetes perdidos en cada simulación.

En este caso, la situación con 49 Puntos de Acceso deja de ser en algunos instantes la mejor respecto al parámetro, pero mirando la gráfica se concluye que es debido a la misma continuidad que ya se estudió anteriormente. De hecho, respecto a este parámetro es claramente mejor que en el caso con 36 Puntos de Acceso.

Para finalizar se analiza la eficiencia, que estudia el porcentaje de paquetes que ya han llegado a su destino en proporción con los paquetes que ya han sido creados en los buffer de un Punto de Acceso:

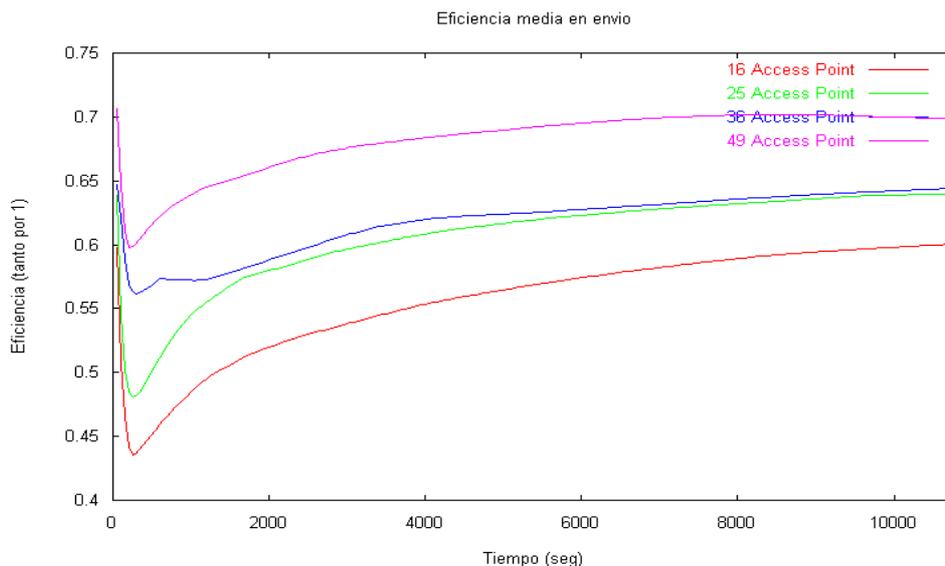


Figura 4.19: Gráfica de la eficiencia en cada simulación.

El caso con 49 Puntos de Acceso mejora la eficiencia en un 5.5 % respecto al caso con 36 Puntos de Acceso, lo que deja claro que resulta mejor la elección del caso con 49 Puntos de Acceso, sobretodo si se tiene en cuenta que en realidad solo produce un aumento efectivo de 3 Puntos de Acceso respecto al caso con 36 (26 frente a 29), y con ellos se consigue una considerable mejora en la mayoría de los parámetros.

Bien es cierto, que si tan solo se colocan los Puntos de Acceso en las regiones con Puntos de Interés, habría zonas en las que el turista se quedaría sin cobertura y no podría solicitar información de ningún tipo. Además, mientras más Puntos de Acceso sin dejan sin colocar, mayor área sin cobertura nos encontraremos. Se produce así un conflicto de intereses que tan solo habría que plantearse en el caso de que quisiéramos hacer el proyecto real. Para el caso que nos ocupa, basta quedarse con la opción que de forma más económica optimiza el sistema.

4.3.3 Valoración del número de Puntos de Acceso óptimo para cargas elevadas

En este apartado se busca optimizar el número de Puntos de Acceso para dar atender a 5000 nodos. Así, se dispondrán de simulaciones que irán desde los 81 (9x9) hasta los 144 (12x12) Puntos de Acceso. Se ha usado de la longitud de paquete óptima (500 B). Además, se ha reducido la simulación a 7200 seg., para no sobrecargar la simulación.

Nº Puntos Acceso	81	100	121	144
Nº Efectivo Puntos Acceso	33	34	37	35
Factor de carga	0.499889	0.492347	0.397958	0.550164
Nº medio paquetes buffer Stream	0.166801	0.178941	0.223684	2.17453
Nº medio paquetes buffer Elastic	84.9102	74.7331	60.0247	145.199
Retraso medio mensajes Stream	0.340661	0.340712	0.331065	0.344204
Retraso medio mensajes Elastic	9.22726	9.6113	8.60412	9.42283
Nº medio paquetes perdidos	134.679	121.975	109.057	176.927
Eficiencia	0.514134	0.540878	0.571866	0.511852

Tabla 4.3: Comparativa de los resultados para cargas elevadas en el escenario 1.

De la tabla cabe destacar, en primer lugar, que el número de Puntos de Acceso efectivo no aumenta siempre que lo hace el número de Puntos de Acceso total. La razón es que la diferente colocación de las regiones puede provocar que un número fijo y concreto de Puntos de Interés sean atendidos por un número diverso de Puntos de Acceso.

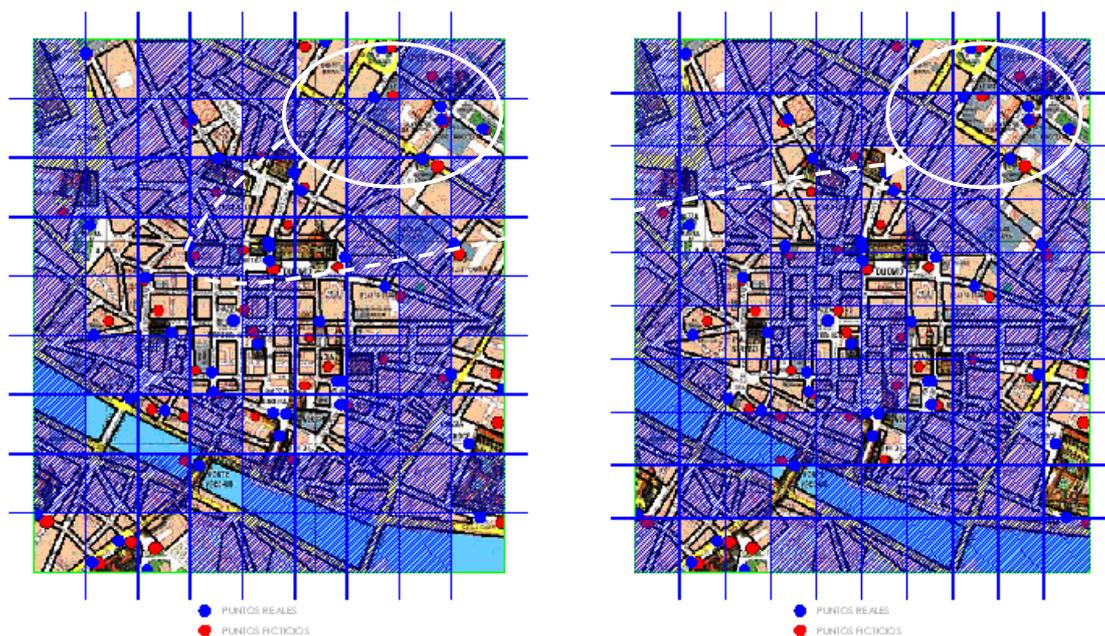


Figura 4.20: Regiones inutilizadas en los casos con 81 y 100 Puntos de Acceso.

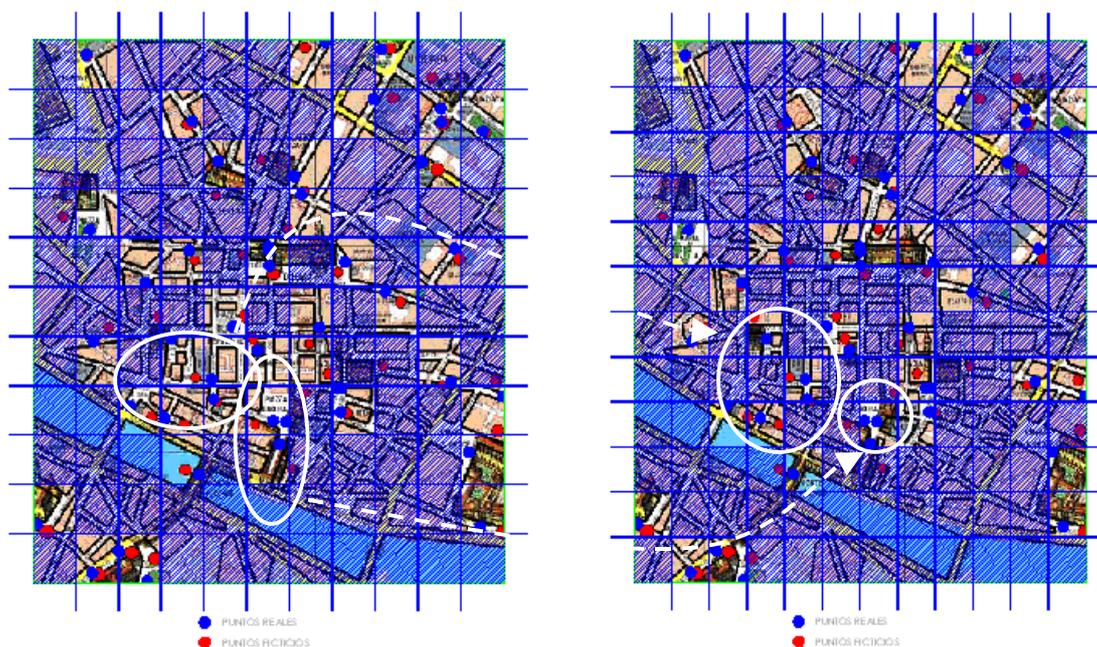


Figura 4.21: Regiones inutilizadas en los casos con 121 y 144 Puntos de Acceso.

Con las figuras 4.20 y 4.21 queda certificado el último comentario del párrafo anterior. Las situaciones redondeadas en cada figura intentan dejar claro cómo la colocación de las regiones provoca que se usen diferente número de Puntos de Acceso para satisfacer el mismo número de Puntos de Interés. En los dos mapas de la figura 4.20 se observa cómo pasan de 5 a 6 las regiones utilizadas para dar cobertura a los Puntos de Interés que se encuentran en esa zona. Para esa situación, aumenta el número de Puntos de Acceso efectivos cuando aumenta el número total de Puntos de Acceso (aunque solo sea en una unidad). Sin embargo, en los mapas de la figura 4.21, pasan de 4 a 3 y de 2 a 1 el número de Puntos de Acceso hábiles para atender a los Puntos de Interés situados en las zonas respectivas. En este caso, por su parte, se disminuye en 2 el número de Puntos de Acceso efectivos cuando se aumenta el número total de Puntos de Acceso.

Se observa a su vez de la tabla 4.3, que en el último caso se obtienen los peores resultados pese a ser la segunda situación que más Puntos de Acceso hace efectivos. Para explicar esta incongruencia se muestra la siguiente tabla:

Nº Puntos Acceso	81	100	121	144
Nº Efectivo Puntos Acceso	33	34	37	35
Nº paquetes creados por P.A.	39313.4	35866.3	31324.9	42883.1
Nº total paquetes creados	1297342.2	1219454.2	1159021.3	1500908.5

Tabla 4.4: Comparativa del número de paquetes creados para cargas elevadas en el escenario 1.

En ella, se multiplica la media del número de paquetes creados por Punto de Acceso por el número efectivo de Puntos de Acceso, para averiguar el número total de paquetes creados. Como se observa, el caso con 144 Puntos de Acceso es en el que más paquetes se crean, hasta un 31 % más respecto a la situación más favorecida.

Teniendo en cuenta esta circunstancia, se ilustran, analizan y comparan otros resultados:

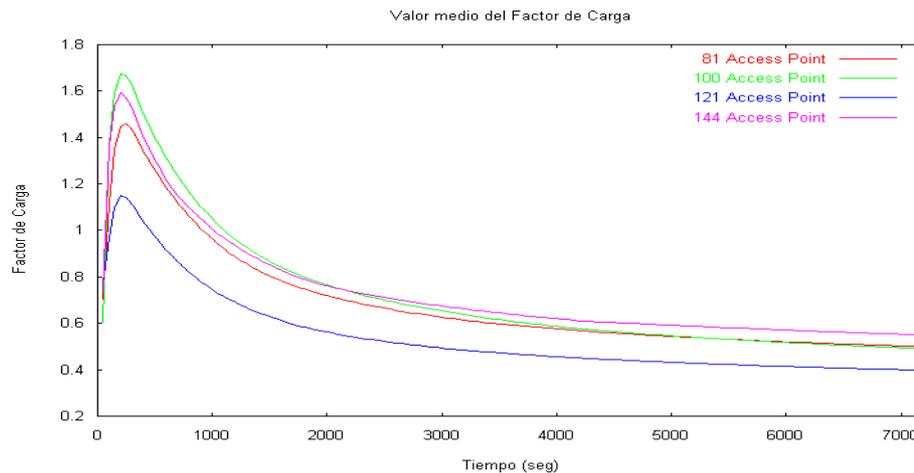


Figura 4.22: Gráfica de los valores del Factor de Carga para cada simulación.

El factor de carga supera la unidad en todas las simulaciones, por lo que podría pensarse en conseguir un aumento de Puntos de Acceso efectivos para suplir este inconveniente. Sin embargo, esto es difícilmente factible ya que algunos Puntos de Interés se encuentran muy próximos entre sí, y además provocaría regiones demasiado pequeñas. Por tanto, nos conformaremos con esta situación, e intentaremos valorarla.

Solo hay una situación que no supere en exceso la unidad, y esa es lógicamente la que más Puntos de Acceso efectivos utiliza y menos paquetes crea: 121 Puntos de Acceso. Además, al final de la simulación, su factor de carga es el único que se aleja lo suficiente de la unidad. Puesto que esta cualidad es muy importante para no provocar colapso, basta para elegir esta situación como la más adecuada. No obstante, se presentan algunos resultados para confirmar la elección y comentar irregularidades.

La figura 4.23 presenta las gráficas para el tamaño medio del buffer Stream. En ella se ha creado un detalle para mostrar correctamente todas las gráficas, lo cual lo impide la gráfica para 144 Puntos de Acceso. Esta posee valores muy superiores por la razón explicada con la tabla 4.4.

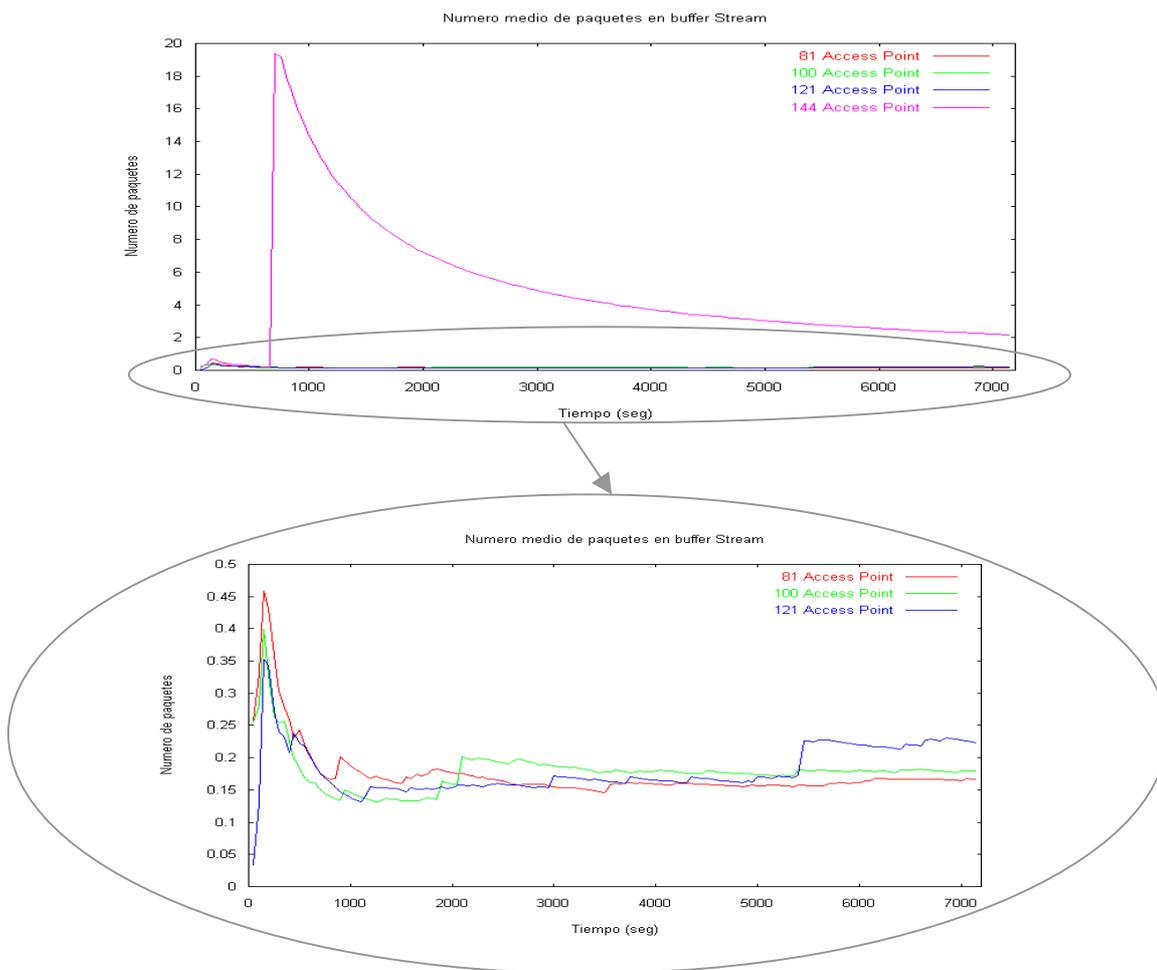


Figura 4.23: Gráfica y detalle del tamaño del buffer Stream para cada simulación.

El retraso medio obtenido para los mensajes Elastic con la situación en la que se ponen en liza 121 Puntos de Acceso, mejora en más de 0.5 segundos respecto al resto de retrasos en gran parte de la simulación. Se observa a continuación:

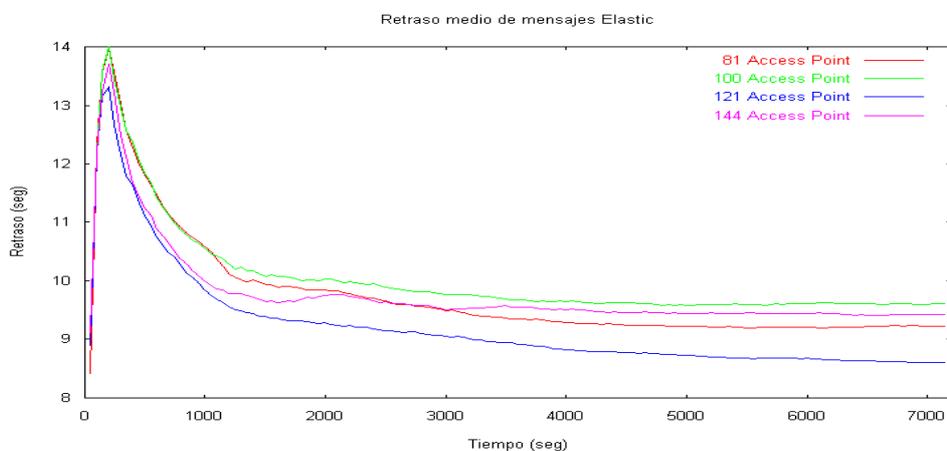


Figura 4.24: Gráficas de los retrasos de asociados a los mensajes Elastic.

Los dos siguientes resultados se muestran para examinar la problemática asociada debido a la elevada cantidad de nodos presentes en las simulaciones:

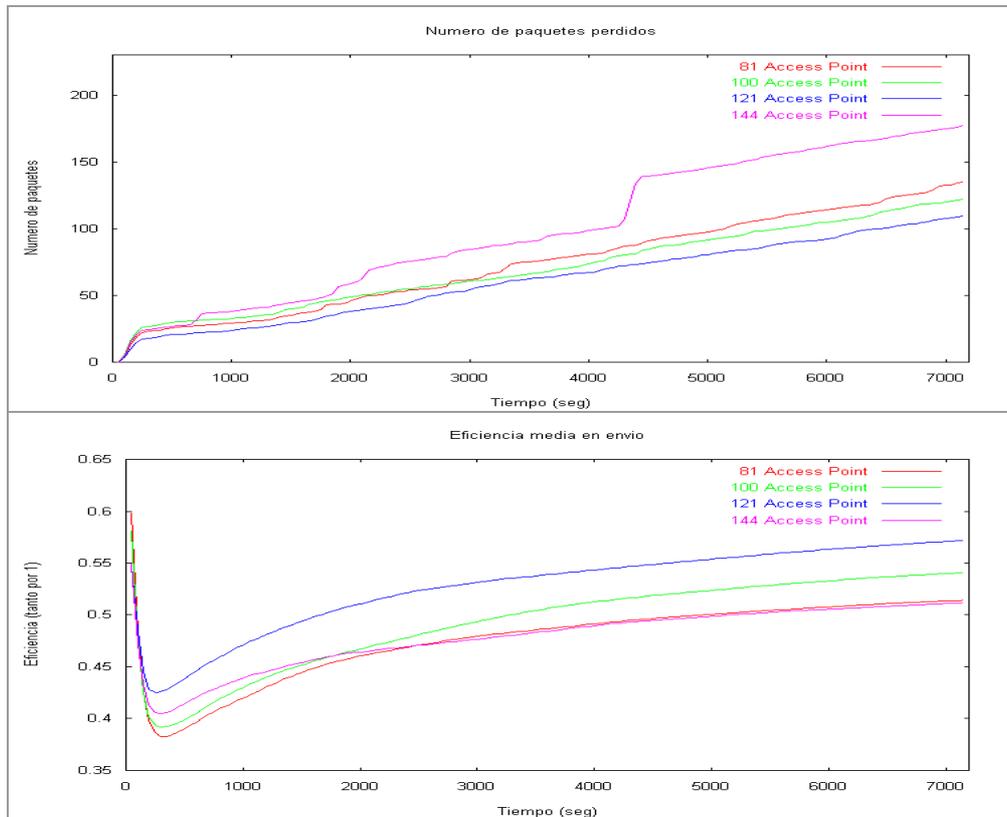


Figura 4.25: Gráficas de los paquetes perdidos y eficiencia en cada simulación.

Así pues, la segunda gráfica demuestra que los Puntos de Acceso se encuentran sometidos a una fuerte carga, puesto que del total de paquetes creados hasta un instante solo se han entregado a sus destinos aproximadamente el 50 %. En el mejor de los casos, llega a alcanzar el 57 %, que aún así se considera bastante escaso.

La primera gráfica de la figura 4.25 da valores alarmantes para los paquetes perdidos, que principalmente se producen por un retraso de los paquetes Elastic mayor a 20 seg., y que se sitúan en torno al 0.5 % del total de paquetes enviados.

4.4 Resultados asociados a las simulaciones del Escenario 2

4.4.1 Optimización de la longitud de paquete

Esta optimización se hace solo para asegurar que la longitud de paquete óptima es independiente de la velocidad de transmisión y de la situación emulada, por lo que no nos detendremos mucho en su desarrollo. Sólo se comentará que la simulación se ha hecho con 2000 nodos y 9 Puntos de Acceso (3x3). Se muestran así pues los resultados:

Longitud paquete	Retraso mensajes Stream	Retraso mensajes Elastic
500 B	0.0410537	0.831154
1000 B	0.072964	0.880876
1500 B	0.105525	0.965848

Tabla 4.5: Comparativa de los resultados asociados a las diferentes longitudes de paquete.

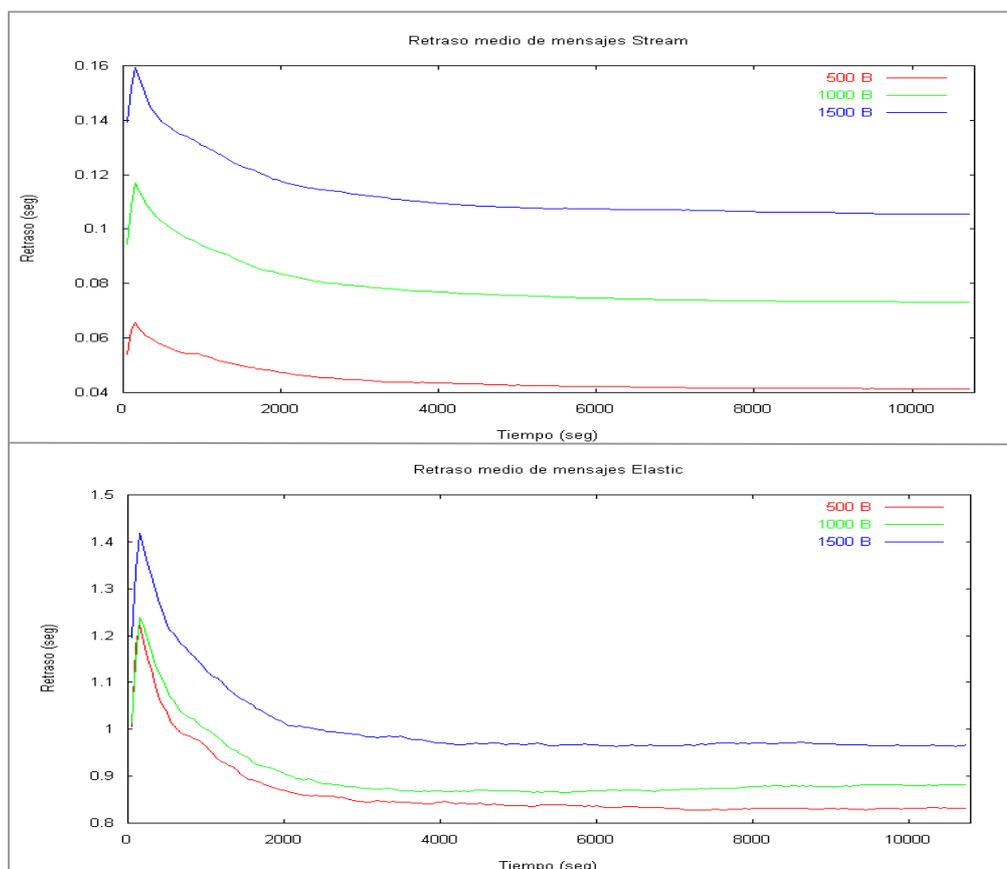


Figura 4.26: Gráficas de los retrasos medios de los mensajes Stream y Elastic.

Vuelve a quedar claro que la longitud óptima de paquete es de 500 B.

4.4.2 Valoración del número de Puntos de Acceso óptimo para cargas medias

En este caso se busca valorar el número de Puntos de Acceso óptimo para dar cobertura a 2000 nodos en el área de trabajo, teniendo una velocidad de transmisión de 384 Kbps. Para ello se dispondrán de simulaciones con un número variable de Puntos de Acceso, que irán desde 9 (3x3) hasta 36 (6x6). Se usan menos Puntos de Acceso para esta simulación respecto al apartado 4.3.2 puesto que la velocidad de transmisión es mucho mayor y se supone que bastará con estas cantidades.

Nº Puntos Acceso	9	16	25	36
Nº Efectivo Puntos Acceso	9	15	19	26
Factor de carga	0.122323	0.0688147	0.047113	0.0464233
Nº medio paquetes buffer Stream	0.0352229	0.0209523	0.015562	0.0142235
Nº medio paquetes buffer Elastic	4.55741	3.66126	2.13364	1.77013
Retraso medio mensajes Stream	0.105525	0.102227	0.096288	0.096482
Retraso medio mensajes Elastic	0.965848	0.890307	0.827063	0.813792
Nº medio paquetes perdidos	47.2153	61.8657	41.6683	48.9662
Eficiencia	0.702597	0.717047	0.784741	0.727948

Tabla 4.6: Comparativa de los resultados para cargas medias en el escenario 2.

A simple vista, se puede observar de la tabla que la mayoría de los parámetros se han reducido en gran proporción frente al apartado 4.3.2 por el aumento ya comentado en la velocidad de transmisión. En ese sentido, los factores de carga se han reducido hasta dejarlos en valores en torno al 10 %, lo que da idea de la mejora en la situación.

Se podría pensar que quizá habría que haber elegido casos con menos Puntos de Acceso puesto que el sistema no está ni mucho menos al máximo de sus exigencias. Sin embargo, la distancia máxima a la que puede emitir un Punto de Acceso en el centro de una ciudad descartó esta posibilidad.

Con la idea de seguir certificando el número de Puntos de Acceso efectivos, y además comprobar que se encuentran en las en las regiones correspondientes (ver apartado 4.3.2), se presentan las gráficas de la próxima página. Se expondrán los casos con 9 y 25 Puntos de Acceso:

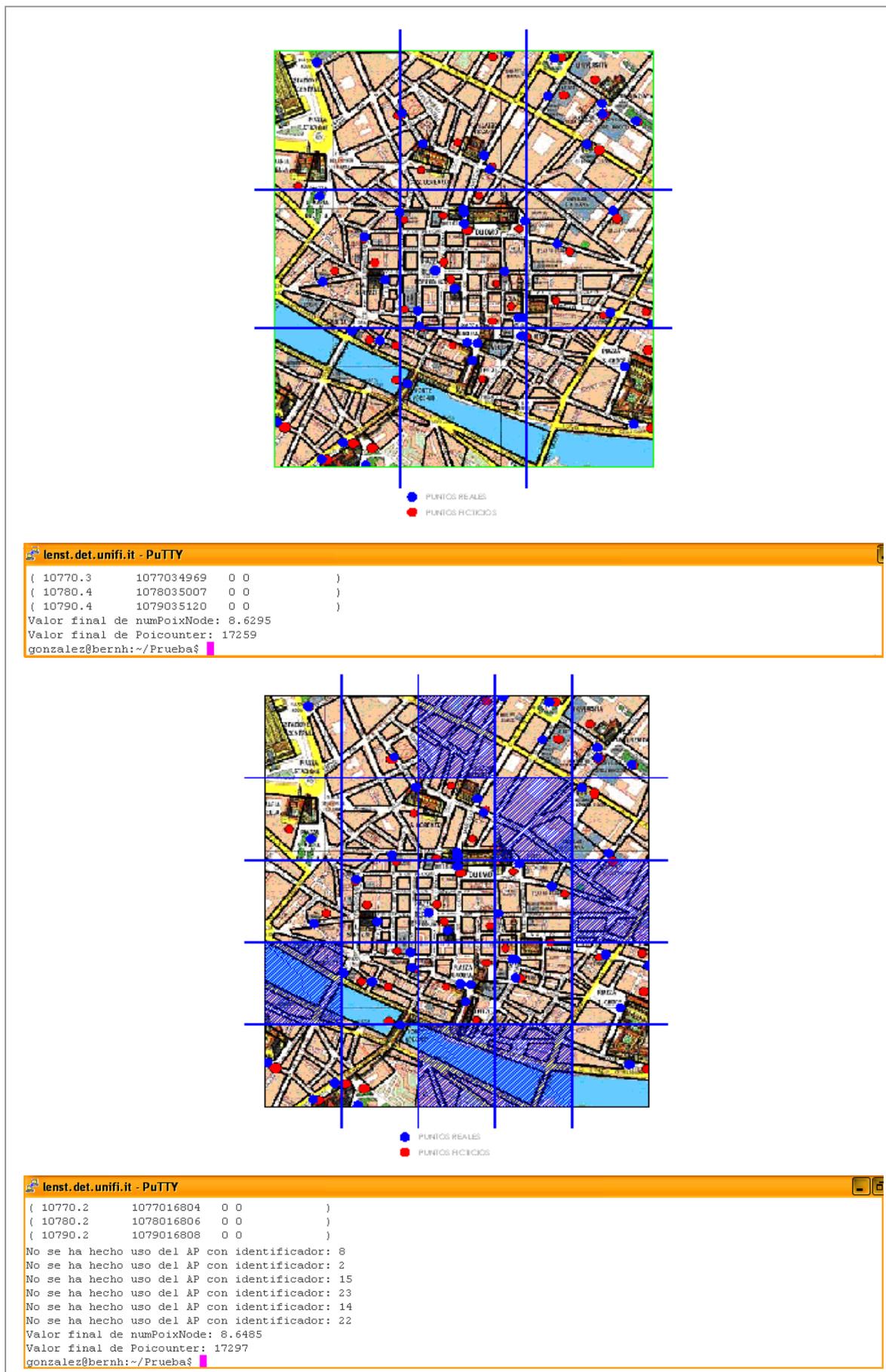


Figura 4.27: Simulaciones y regiones inutilizadas para los casos con 9 y 25 Puntos de Acceso.

A continuación se muestran las gráficas de los resultados más relevantes para poder afinar en la optimización del número de Puntos de Acceso, así como los resultados incongruentes para poder explicarlos:

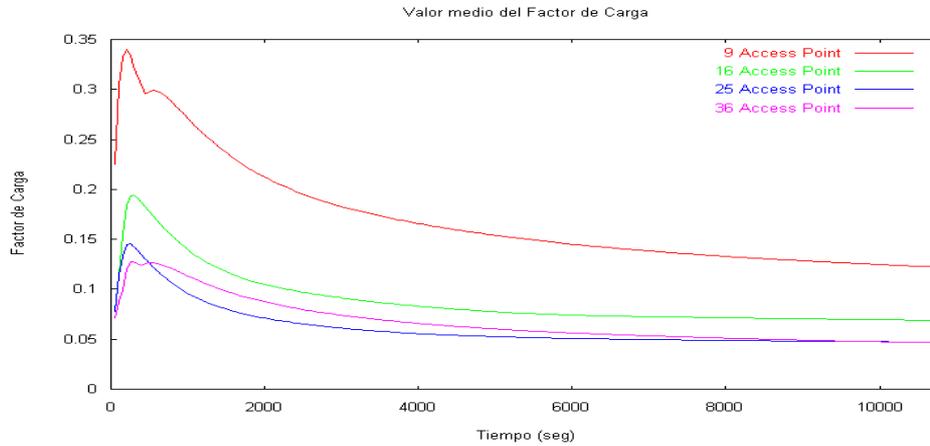


Figura 4.28: Gráfica del Factor de Carga en cada simulación.

Con la reducción del valor medio del factor de carga, el aprovechamiento de los Puntos de Acceso queda muy reducido. Debido a ello, se ha decidido descartar el caso con 36 Puntos de Acceso como posibilidad a valorar.

En la siguiente figura se representa el retraso de los mensajes Elastic. La situación con 36 Puntos de Acceso no mejora prácticamente el retraso respecto al caso con 25, lo que valida la decisión de descartar dicha situación. El caso con 16 Puntos de Acceso no se aleja mucho de estas dos mejores situaciones: 0.05 segundos. Puesto que se deben usar en realidad 4 Puntos de Acceso menos y que ya de por sí los retrasos conseguidos son buenos, se considera de momento caso óptimo el que pone en liza 16 Puntos de Acceso.

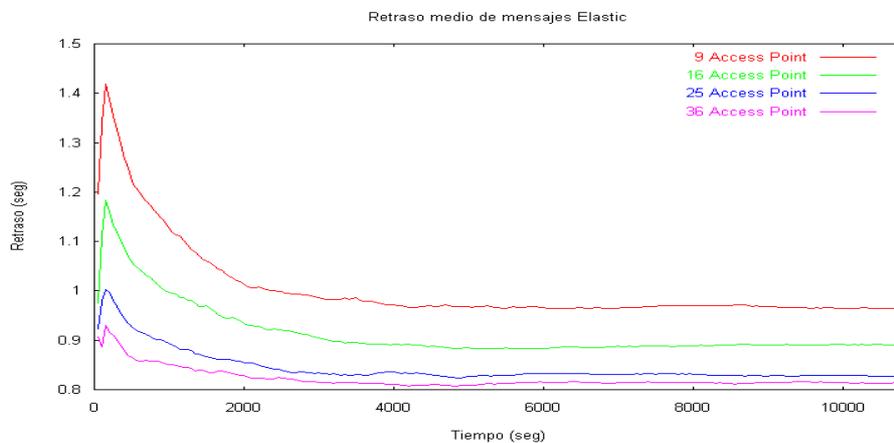


Figura 4.29: Gráficas del retraso de los mensajes Elastic.

A continuación se estudian las gráficas de los paquetes perdidos. Como ya sabemos, los paquetes se pierden cuando su tiempo de vida (TTL) es superado por el tiempo que han permanecido en el buffer de transmisión, o bien porque se han retransmitido más de un número de veces determinado. Si en un momento dado se aumenta el ritmo de creación de paquetes, y además el TTL posee un valor coherente, los paquetes perdidos crecerán en mayor medida. Es decir, si aumenta fuertemente el número de paquetes en el buffer, lo hará también el número de paquetes perdidos. Con esto se están intentando explicar las discontinuidades que se observan en la figura 4.30. Para clarificarlo aún más, se muestra debajo la gráfica del tamaño de buffer Elastic en su versión 'ProbeSlice', con el objetivo de mostrar la coincidencia de las discontinuidades en ambas gráficas.

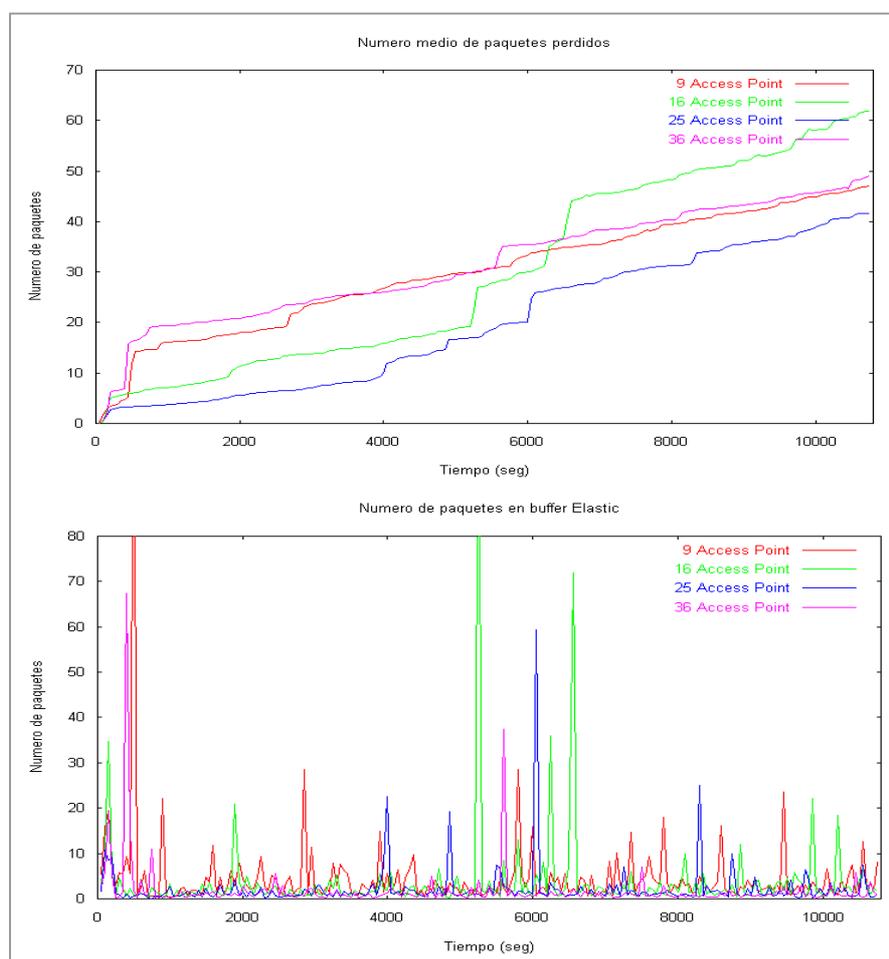


Figura 4.30: Gráficas de los paquetes perdidos y en buffer Elastic para cada simulación.

De esto se deduce que el número de paquetes perdidos no es un parámetro del todo fiable, puesto que depende en gran medida de las aleatoriedades. Por tanto, aunque se observe que con 16 Puntos de Acceso se está en este caso ante la peor situación, no hay que entenderlo como una antítesis.

El último resultado a analizar es la eficiencia media (figura 4.31). Resulta extraño que la asociada al caso con más Puntos de Acceso efectivos no sea la mejor, que sería lo lógico. Sin embargo, en este caso una gran parte de los paquetes se crean al inicio o mitad de la simulación (allí se encuentran las principales discontinuidades del buffer Elastic según la segunda gráfica de la figura 4.30). Esto afecta más a la media de la eficiencia que si se crean al final, por su definición y forma de medirla. De hecho, en el caso con mayor eficiencia (25 Puntos de Acceso) las principales discontinuidades en los paquetes creados se sitúan en la parte media y final de la simulación.

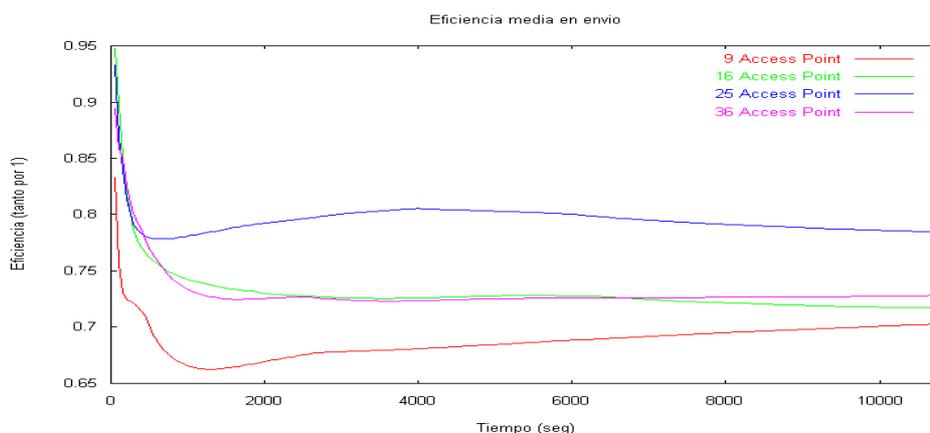


Figura 4.31: Gráfica de la eficiencia en cada simulación.

Llegados aquí, cabe pensar que las comparaciones a que hemos sometido los resultados podrían no ser válidas ya que el número de paquetes creados en cada caso no tiene por qué ser similar. Para rebatir esta idea se muestra una tabla como la tabla 4.4:

Nº Puntos Acceso	9	16	25	36
Nº Efectivo Puntos Acceso	9	15	19	26
Nº paquetes Stream creados P.A.	4029.29	2482.8	1907.56	1427.3
Nº paquetes Elastic creados P.A.	26776.9	18382.7	12520.3	9713.42
Nº total paquetes Stream creados	36263.61	37242	36243.64	37109.8
Nº total paquetes Elastic creados	240992.1	275740.5	237885.7	252548.92
Nº total paquetes creados	277255.71	312982.5	274129.34	289658.72

Tabla 4.7: Comparativa del número de paquetes creados para cargas medias en el escenario 2.

Se observan cantidades similares en los 4 casos, representando el menor valor el 87 % del valor máximo. Esta diferencia se puede considerar normal por las aleatoriedades. Por tanto, se concluye que las comparaciones son válidas, y más teniendo en cuenta que el caso más desfavorable coincide con el caso elegido.

4.4.3 Valoración del número de Puntos de Acceso óptimo para cargas elevadas

A continuación se muestran los principales resultados, añadiendo el total de paquetes creados, asociados a las simulaciones con velocidad de transmisión de 384 Kbps, con 5000 nodos y durante 7200 segundos (2horas). En dichas simulaciones variará el número de Puntos de Acceso, que irá desde 25 (5x5) hasta 64 (8x8).

Nº Puntos Acceso	25	36	49	64
Nº Efectivo Puntos Acceso	19	26	29	30
Nº paquetes creados por P.A.	26421.6	17924.8	20871.7	18128.8
Nº total paquetes creados	502010.4	466044.8	605279.3	543864
Factor de carga	0.147093	0.103966	0.0916375	0.0941351
Nº medio paquetes buffer Stream	0.0476752	0.0653526	0.0394013	0.0271856
Nº medio paquetes buffer Elastic	7.28712	4.09592	21.1722	6.17579
Retraso medio mensajes Stream	0.109523	0.107127	0.104745	0.103829
Retraso medio mensajes Elastic	0.975855	0.964722	0.915072	0.916649
Nº paquetes perdidos	38.4024	30.7605	57.2912	41.7986
Eficiencia media	0.683091	0.700248	0.717764	0.713731

Tabla 4.8: Comparativa de los resultados para cargas elevadas en el escenario 2.

A la vista de la tabla, se va a dilucidar ya la situación elegida. Puesto que los resultados son bastante interesantes para todos los casos: retraso de los mensajes Elastic menor a un segundo, retraso de los mensajes Stream de una décima, factor de carga mínimo, eficiencia del 70 % ..., se elige el caso que necesita menos Puntos de Acceso. La elección es lógica puesto que es la más económica. Además, esta opción da cobertura a más del 75 % del área total de trabajo haciendo uso únicamente de los Puntos de Acceso efectivos, mientras que las restantes darían, en orden de presentación: 72 %, 59 % y 46% del área de cobertura.

De esta forma, la situación elegida es la que hace uso de 25 Puntos de Acceso. No se acompaña ninguna gráfica porque no aporta nada nuevo a los resultados y decisiones ya expresados.

4.5 Resultados asociados a las simulaciones del Escenario 3

En estas simulaciones se busca valorar la influencia del proceso de deambulaci3n en los resultados. Para ello se proponen dos situaciones de caracteristicas id3nticas en las que el 3nico par3metro que variar3 ser3 la distancia de Hist3resis, el cual dictar3 si se produce el proceso. En la primera simulaci3n se ha elevado a 112 metros (47 p3xeles) para provocar que ni siquiera en el peor caso (en l3nea recta y a la velocidad m3xima), el terminal pueda superar esta distancia antes de recibir los paquetes. En la segunda simulaci3n reduce a 1.2 metros (0.52 p3xeles), asegurando muchas transiciones.

En las dos situaciones, para favorecer las transiciones entre regiones, dispondr3n de: 144 Puntos de Acceso, tiempo nulo de visita a los Puntos de Inter3s y velocidad de transmisi3n reducida a 9.6 Kbps. Del resto de par3metros, comentar que el tiempo de simulaci3n se ha reducido a 3600 segundos y el n3mero de nodos a 500, puesto que las simulaciones tienen que soportar m3s carga al no haber parada en los Puntos de Inter3s.

	Sin deambulaci3n	Con deambulaci3n
N3 efectivo Puntos de Acceso	35	77
N3 total paquetes creados	277506	348620
N3 paquetes con deambulaci3n	0	3612.95
N3 medio paquetes buffer Stream	0.558218	0.332721
N3 medio paquetes buffer Elastic	193.355	129.984
Retraso medio mensajes Stream	2.39634	2.37478
Retraso medio mensajes Elastic	54.0104	49.3773
Factor de carga	1.05856	1.05059

Tabla 4.9: Comparativa de los resultados del escenario 3.

Como primera observaci3n, notar como en la situaci3n con deambulaci3n, en la que se han creado incluso un 25 % de paquetes m3s que en la otra, se obtienen mejores resultados. Esto se debe a que en esta situaci3n la carga se reparte entre 42 Puntos de Acceso m3s. Bien es verdad que en dichos Puntos de Acceso no se crear3n paquetes, pero s3 se dar3 servicio a los paquetes que lleguen mediante deambulaci3n. Por tanto, en la situaci3n con deambulaci3n nos encontramos con Puntos de Acceso que 3nicamente se utilizar3n cuando lleguen paquetes procedentes de un Punto de Acceso contiguo. Por ello la mejora que se produce en los resultados no es tan espectacular como debiera.

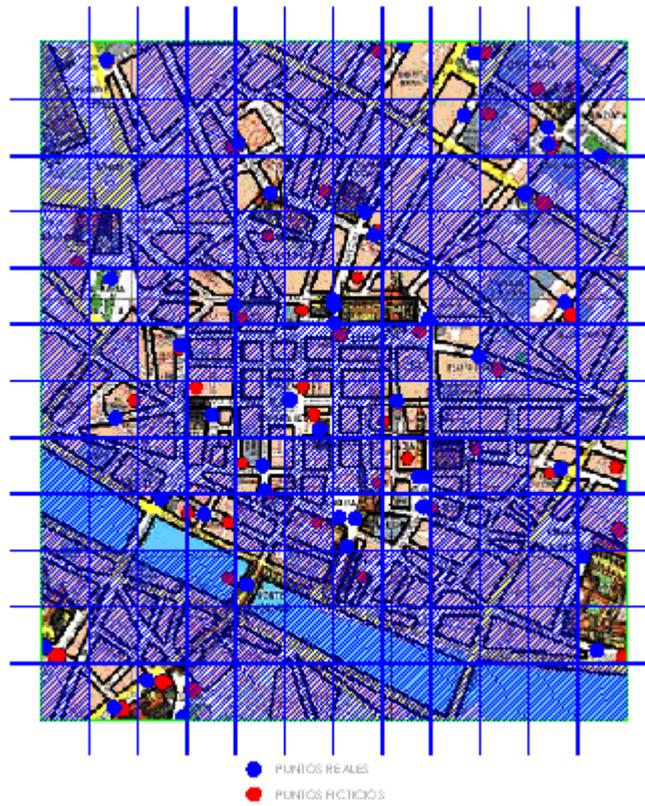


Figura 4.32: Regiones inutilizadas en la simulación sin deambulación.

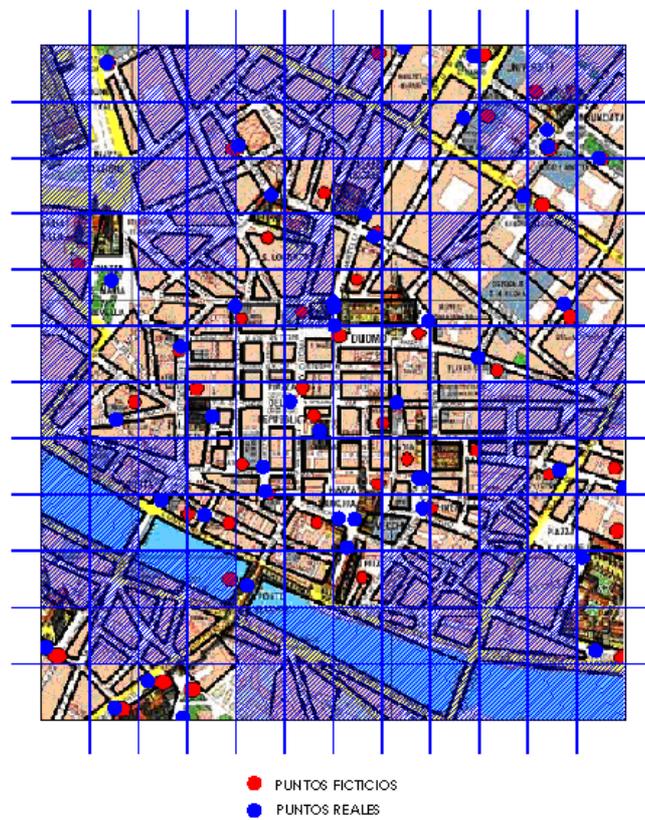


Figura 4.33: Regiones inutilizadas en la simulación con deambulación.

Como la principal idea de este apartado es certificar que se produce la deambulaci3n, la p1gina anterior se ha dedicado a ilustrar este hecho. Se muestran en ella dos im1genes del mapa divididas en las 144 regiones de que se hace uso en estas simulaciones. En la primera de ellas se analizan las regiones inutilizadas cuando no se produce deambulaci3n, y en la segunda cuando s3 se produce. Se puede observar claramente, no solo c3mo aumentan las regiones usadas, sino tambi3n c3mo la parte central queda exenta de regiones in1tiles por estar poblada de Puntos de Inter3s cercanos.

La otra idea de este apartado es analizar c3mo afecta la deambulaci3n a los resultados. Por la tabla, hemos visto que se produc3an mejoras, pero vamos a corroborarlo con gr1ficas para cerciorarnos de que las mejoras se producen durante todo el tiempo de simulaci3n.

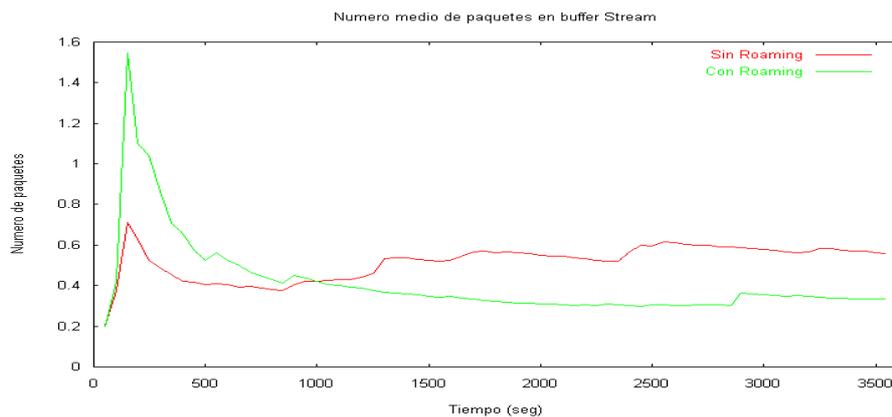


Figura 4.34: Gr1fica de paquetes en buffer Stream para ambas simulaciones.

En este caso, al inicio no se produce tal mejora debido a que en realidad en la situaci3n con deambulaci3n se crean m1s paquetes y adem1s a1n no se ha dado tiempo a la mayor3a de los terminales a que se desplacen de sus regiones para que intervenga la deambulaci3n. Posteriormente, se observa claramente como se reduce la media, debido a que la deambulaci3n entra en juego y hace que los paquetes se dividan entre m1s Puntos de Acceso.

No obstante, comentar que los paquetes Stream son los que menos sufrir1n deambulaci3n, puesto que por media, como se ve en la figura, tardan unos 2'5 segundos en ser enviados. Este tiempo suele ser insuficiente para que se produzca el proceso.

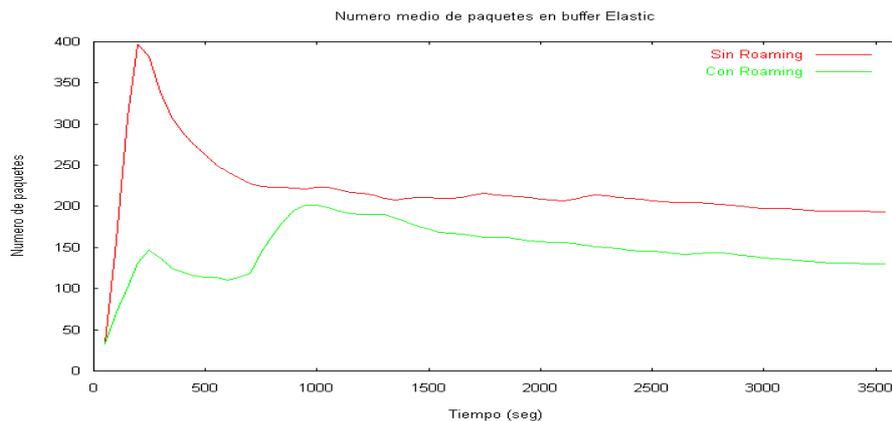


Figura 4.35: Gráfica de paquetes en buffer Elastic para ambas simulaciones.

El caso del buffer Elastic es diferente. Aquí sí es fácil que se produzca deambulación en todo momento, aunque sea al inicio, ya que como se observa en la tabla, el retraso medio ronda los 50 segundos y en este tiempo es fácil encontrar a terminales que se han cambiado de región. Así pues, pese a crearse más paquetes en el caso con deambulación, la presencia de este proceso provoca que en todo momento se encuentren los buffer de memoria Elastic más descargados.

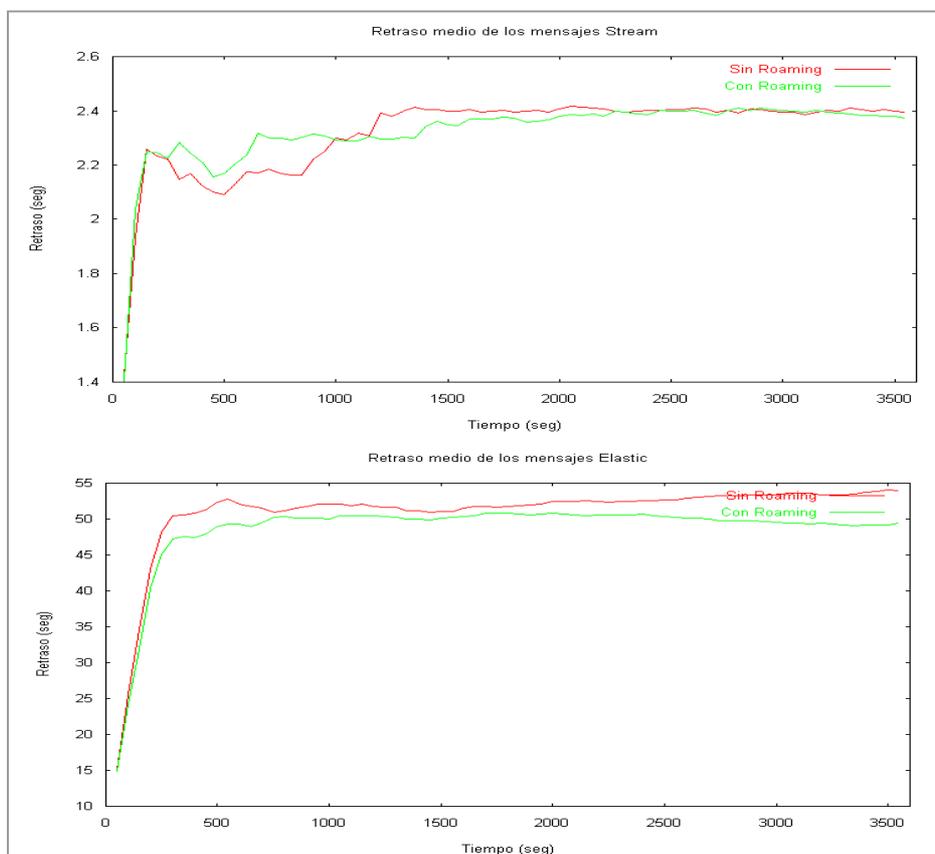


Figura 4.36: Gráfica del retraso en mensajes Stream y Elastic para cada simulación.

La gráfica superior de la figura 4.36 sirve para corroborar que el proceso de deambulación no lo sufren apenas los paquetes Stream puesto que se obtienen valores de retraso similares pese a disponer de muchos más Puntos de Acceso. De la gráfica inferior de la figura, destacar que en gran parte de la simulación el retraso de los paquetes Elastic mejora hasta en 5 segundos cuando se produce deambulación. Esta diferencia aporta una notable mejora en la calidad del servicio que certifica las ventajas de la deambulación.

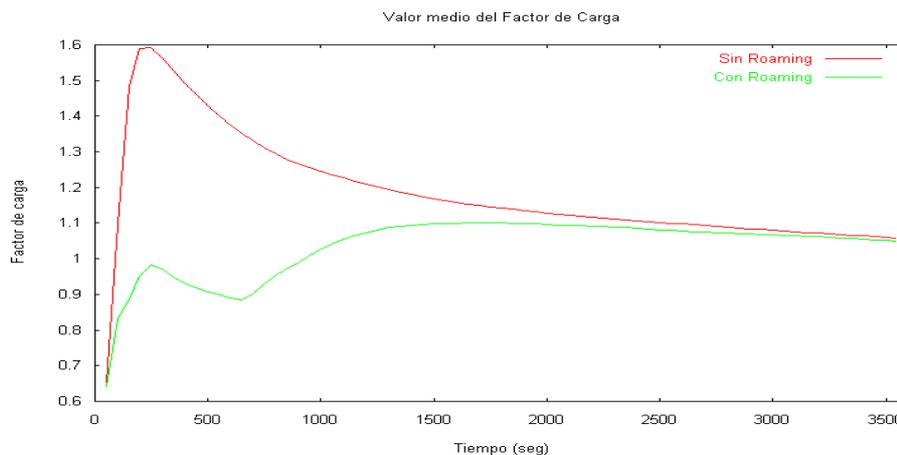


Figura 4.37: Gráfica del Factor de carga en ambas simulaciones.

En la gráfica superior se observa claramente la descongestión que se produce en gran parte de la simulación al usar la deambulación. La explicación de que al final se avencinen los resultados proviene del aumento de paquetes creados en la simulación con deambulación.

Como conclusión, destacar que el proceso de deambulación puede favorecer en gran medida a un sistema como el nuestro en el que la información se transmite a ráfagas, ya que provoca la descongestión de Puntos de Acceso probablemente saturados para pasar esta carga a Puntos de Acceso que generalmente van a estarlo menos. Los nuevos Puntos de Acceso se supone que estarán menos saturados por el hecho de que la información se crea a ráfagas, ya que es improbable que los dos Puntos de Acceso se encuentren saturados en el mismo instante. Por otro lado, es probable que el Punto de Acceso inicial esté saturado de carga ya que en esta situación el retraso de los paquetes aumenta, y por tanto, es más probable que el terminal pueda cambiar de región antes de recibir el paquete.

4.6 Resultados de movilidad asociados a las simulaciones

En el programa no solo se crean resultados asociados al tráfico de paquetes, también hay resultados de la movilidad que son los que se pretenden mostrar en este apartado.

Así pues, se procede a mostrar el resultado ProbeSlice que muestra la media de Puntos de Interés visitados por nodo durante una simulación. Al ser ProbeSlice se observarán muchas irregularidades en las gráficas porque se resetea la media en cada intervalo de tiempo. Por su parte, el valor medio dependerá del tiempo de simulación, con lo que se presenta una gráfica asociada a cada tiempo, y se comentan las relaciones entre ellas:

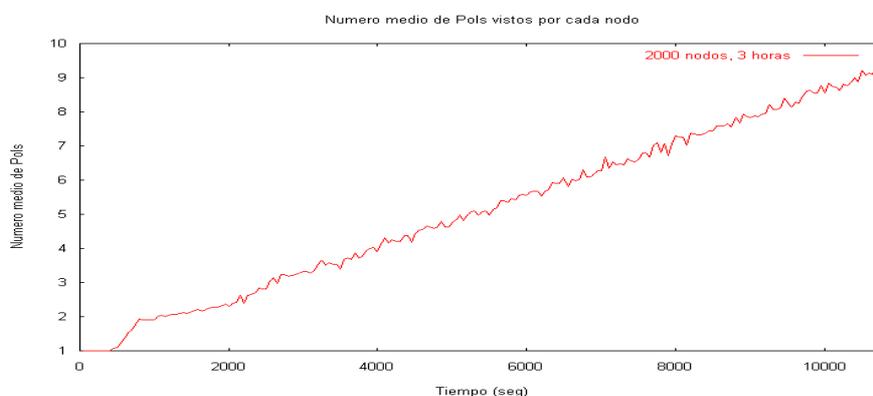


Figura 4.38: Gráfica con número medio de Puntos de Interés visitados durante 3 horas.

A la vista de la figura se observa que este resultado crece con una pendiente más o menos regular excepto al principio, donde en los primeros instantes no crece y justo después lo hace con mayor pendiente. Esto se debe a que los nodos inicialmente buscan su primer destino (no se visitan Puntos de Interés), y después los encuentran en instantes similares porque el primer Punto de Interés está siempre cercano (ver apartado 2.2.2).

Por otro lado, cada nodo visita una media de 9.27 Puntos de Interés. Si el tiempo medio de permanencia en un Punto de Interés es de 1050 segundos (media entre 300 y 1800 segundos), y la simulación dura 10800 segundos, se emplean únicamente 1066.5 segundos en búsquedas. Es decir, se dedica una media de 115 segundos para encontrar el próximo Punto. Pueden resultar muy escasos, pero se debe a una serie de razones:

- La mayoría de los Puntos de Interés se encuentran muy próximos entre sí.

- Nuestro Modelo de Movilidad busca los Puntos de Interés más cercanos en primer lugar, con lo que se acentúa la primera razón.
- La velocidad media de un terminal se sitúa en los 3 kms/h (valor medio entre 2 y 4 kms/h), quizá elevada si se considera que los usuarios del servicio serán turistas. Pero se escoge este valor ya que es preferible que esté en exceso.
- La cuarta razón proviene de que en realidad el centro de Florencia es bastante pequeño, y por tanto las distancias que aparecen en el mapa son pequeñas.

Con el objetivo de seguir analizando estos valores de tiempo, se muestran las siguientes gráficas con simulaciones de 7200 y 3600 segundos:

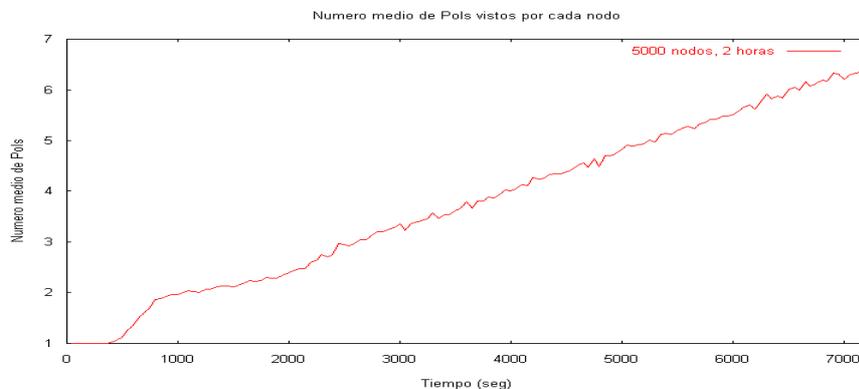


Figura 4.39: Gráfica con número medio de Puntos de Interés visitados durante 2 horas.

En esta situación se visitan 6.45 Puntos de Interés por cada nodo. Si se aplican los cálculos anteriores, se obtiene que se reduce aún más el tiempo empleado para localizar un Punto de Interés: 67 segundos. La razón que explica la reducción en el tiempo de búsqueda está en el Modelo de Movilidad; según este, cuanto menos Puntos de Interés haya visitado cada nodo, más posibilidades se tienen de encontrar uno cercano.

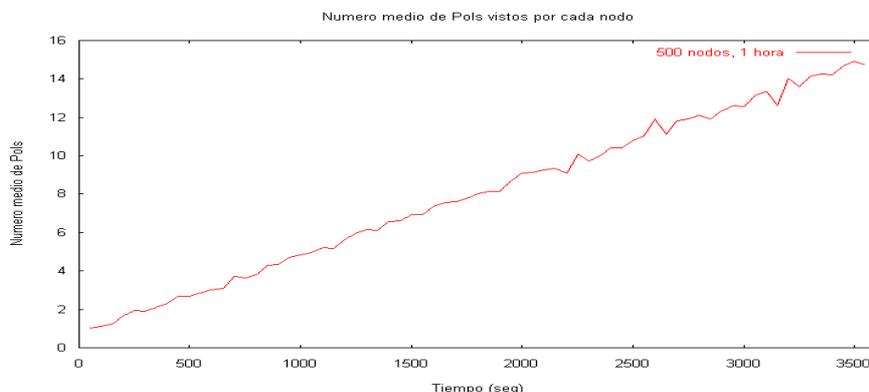


Figura 4.40: Gráfica con número medio de Puntos de Interés visitados durante 1 hora.

En este último caso se visitan 14.75 Puntos de Interés en tan solo 3600 segundos. Tiene sentido puesto que en esta simulación el tiempo medio de permanencia en el Punto de Interés es nulo. Haciendo cálculos, se dedican 245 segundos de media para buscar el próximo destino. La razón vuelve a estar en el Modelo de Movilidad. Cuanto más Puntos de Interés se visitan, menos probabilidad de que estén cercanos entre sí.

Para finalizar, se muestra un histograma en el que se representa la probabilidad con que se visita cada Punto de Interés, y junto a este el mapa de la simulación, para demostrar que los Puntos de Interés cercanos entre sí son los visitados con mayor probabilidad.

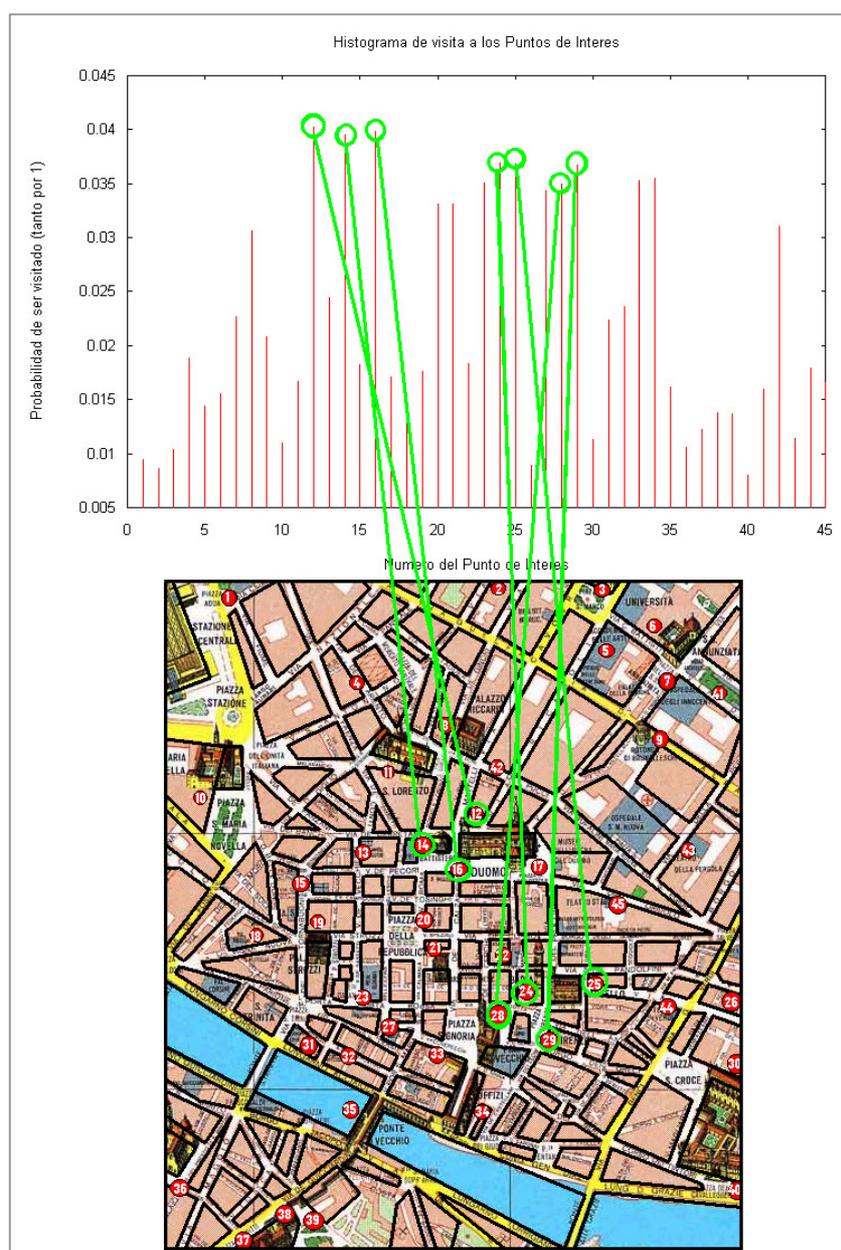


Figura 4.41: Histograma de visita a los Puntos de Interés, y situación geográfica de los más visitados

Capítulo 5

Conclusiones y posibles mejoras

5.1 Conclusiones

El presente Proyecto Fin de Carrera ha conseguido satisfacer plenamente los dos grandes propósitos para los que fue creado:

- Crear un simulador que modele una red de tráfico Streaming y Elastic en el centro histórico de cualquier ciudad, en la que los nodos son móviles y por tanto habrá que tener en cuenta su desplazamiento.
- Comprobar el correcto funcionamiento del simulador para situaciones reales de tráfico y de movilidad.

El primer objetivo queda adecuadamente explicado en el apartado 2, mientras que el segundo se satisface con los resultados de los apartados 3 y 4.

Sin embargo, hasta llegar a conseguir el correcto funcionamiento del programa y poder presentar las simulaciones adecuadas han surgido miles de dificultades, algunas de las cuales se presentan a continuación:

- La primera y mayor dificultad ha sido asegurar el correcto funcionamiento del modelo de Movilidad. Han sido muchas las variaciones las que se han tenido que hacer: para buscar las expresiones matemáticas y bucles que definen correctamente las funciones, encontrar el algoritmo que de forma más eficiente y bordease los obstáculos, ... Además, no servía con un algoritmo medianamente bueno, puesto que iba a ser sometido a situaciones muy exigentes, como son las del centro histórico de una ciudad (miles de calles y muy pequeñas). Pero finalmente, tras las continuas modificaciones y pruebas posteriores, se ha podido crear un modelo al que de momento el alumno no le ha encontrado debilidad.

- La creación del propio programa y, sobre todo, su división en un número de clases adecuadas, fue un gran problema presentado al inicio. No se sabía si era necesario crear una clase Servidor (no se acabó creando) para independizarlo de la clase AccessPoint, tampoco si era necesaria la clase Regione por ser únicamente las zonas que contienen los Puntos de Acceso, costó imaginar una clase Common que fuera pública y compartida por el resto de clases,...
- Por otro lado, la elevada cantidad de tiempo dedicada al apartado de simulaciones. La razón se encuentra en que las simulaciones efectuadas eran muy duraderas y además era muy común tener que repetir algunas de ellas por error a la hora de elegir los parámetros.
- Finalmente, también fue complicado entender correctamente la plataforma NePSi. La variedad de clases y de variables que en éste se exponen, la forma de actuar de los eventos, cómo se crea el archivo de parámetros... fueron los responsables.

Tras explicar esta última dificultad podría parecer que el uso de NePSi ha dificultado, más que simplificar, la creación del programa. Todo lo contrario, ha sido el gran soporte para la creación del mismo. De hecho, habría sido una labor complicadísima crear el presente programa sin su utilización. Las características más difíciles de entender del mismo (explicadas arriba), son las que finalmente justifican su uso. Con NePSi, el usuario se despreocupa de la recogida de parámetros y resultados, de la correcta gestión de los eventos, e incluso la creación de distribuciones aleatorias; además, se heredan clases y variables que seguro serán muy útiles. Ha sido un gran aliado y el autor del presente Proyecto Fin de Carrera aconseja definitivamente su utilización.

La opinión final del autor sobre el presente Proyecto Fin de Carrera es que es un Proyecto demasiado extenso como para ser realizado en el supuesto período de 6 meses, de hecho se le dedicó casi un año; además, acaba presentando infinitas dificultades. Sin embargo, es un gran Proyecto para poder desarrollar las capacidades del alumno, sobre todo las relacionadas con la programación y la capacidad de invención. Nos encontramos con un conflicto de intereses tiempo-aprendizaje en el que el autor se siente afortunado por haberse decantado por la segunda opción.

5.2 Posibles mejoras

En esta sección se comentan algunas de las mejoras que se pueden realizar al programa desarrollado en este proyecto. Son las mejoras que el propio autor ha pensado tras su ejecución, y que se cree que darían un valor añadido al modelo que se desea representar.

En este sentido, el principal aspecto a mejorar se considera que es la parte de retransmisión de los paquetes. La complicada tarea de retransmisión de paquetes queda reducida en el simulador a una probabilidad denominada FER (probabilidad de error de tramas), que ciertamente identifica en una red a la probabilidad con la que un paquete llega con error y hay que retransmitirlo. El problema reside en que este valor suele ser un valor que se toma a posteriori, es decir, después de hacer miles de pruebas con la red real, y no a priori incluso de hacer las pruebas con el simulador. Por tanto, las mejoras que se proponen en este apartado van a estar dirigidas a corregir esta limitación. Para ello, se habrían de considerar:

- La atenuación.
- Las interferencias.
- El ruido.

No se pretende en esta sección explicar cómo habrían de desarrollarse en el programa cada uno de los parámetros arriba expuestos; sin embargo, se muestra como ejemplo el desarrollo que se necesitaría para considerar la atenuación de forma adecuada.

Para considerar la atenuación habría que empezar por tener en cuenta que la mayoría de los obstáculos no son solo obstáculos físicos, sino que son también obstáculos electromagnéticos: suelen poseer paredes u otros elementos que la onda electromagnética debe atravesar. Por tanto, poseen un factor de atenuación que servirá para expresar la potencia perdida por atravesar el obstáculo. Eso sin considerar que el propio desplazamiento de la onda puede provocar pérdidas. De esta forma, cuando se envía un paquete habría que tener en cuenta la potencia de transmisión, la cantidad de potencia que pierde la onda por atravesar los obstáculos electromagnéticos que se encuentra en su recorrido, y el umbral de potencia en recepción. Si la potencia de la onda supera este umbral al llegar a su destino, el paquete, respecto a este parámetro, llega correctamente.

Sección II

Anexos

Anexo A

Listado del Programa

A.1 AccessPoint.cpp

```
00001 #include "DevTerminal.h"
00002 #include "Node.h"
00003 #include "AccessPoint.h"
00004 #include "Mappa.h"
00005 #include "Regione.h"
00006 #include "Common.h"
00007 #include "Ev_TryToSend.h"
00008 #include "Ev_Msg_Request.h"
00009 #include "Ev_ObserveAP.h"
00010
00011 #define CABECERA 30
00012 #define BYTE 8
00013 //#####
00014 //-----setup-----
00015 //#####
00016 void AccessPoint::setup (ParamManager * Param, GlobalProbeManager * Results)
00017 {
00018     Param->addClass ("APoint", "Generic AccessPoint parameters");
00019     Param->addParameter ("APoint",new DoubleParameter ("FER",
00020     "Frame Error Rate","", "(0,inf)"));
00021     Param->addParameter ("APoint",new IntParameter ("max_num_tx4pack",
00022     "Numero maximo de transmisiones por paquete","", "(0,inf)"));
00023     Param->addParameter ("APoint",new DETimeParameter ("maxttlxpck",
00024     "Time-To-Live de los paquetes Elastic","", "(0,inf)"));
00025     Param->addParameter ("APoint",new DETimeParameter ("maxttlxpckStream",
00026     "Time-To-Live de los paquetes Stream","", "(0,inf)"));
00027     Param->addParameter ("APoint",new IntParameter ("maxLunPck",
00028     "Tamaño de un apquete en bytes","", "(0,inf)"));
00029     Param->addParameter ("APoint",new DoubleParameter ("Mean_Message_Length",
00030     "Tamaño medio en bytes de mensajes Elastic","", "(0,inf)"));
00031     Param->addParameter ("APoint",new DoubleParameter ("Mean_Message_LengthStream",
00032     "Tamaño medio en bytes de mensajes Stream","", "(0,inf)"));
00033     Param->addParameter ("APoint",new DoubleParameter ("Minim_Message_Length",
00034     "Numero minimo de bytes en un mensaje Elastic","", "(0,inf)"));
00035     Param->addParameter ("APoint",new DoubleParameter ("Minim_Message_LengthStream",
00036     "Numero minimo de bytes en un mensaje Stream","", "(0,inf)"));
00037     Param->addParameter ("APoint",new IntParameter ("maxMsg4Req",
00038     "Numero max de mensajes Elastic por peticion","", "(0,inf)"));
00039     Param->addParameter ("APoint",new IntParameter ("maxMsg4ReqStream",
00040     "Numero max de mensajes Stream por peticion","", "(0,inf)"));
00041 }
00042
00043 //#####
00044 //-----Initialize-----
00045 //#####
00046 void AccessPoint::Initialize (void)
00047 {
00048     numnodi = get < IntParameter, int >(Param, "numnodi", "NwMap", "");
00049     HopTime = get < DETimeParameter, DETime > (Param, "HopTime", "Node", "");
```

```

00050  ObserveTime = get < DTimeParameter, DTime > (Param, "ObserveTime", "Node", "");
00051  maxLunPck = get < IntParameter, int > (Param, "maxLunPck", "APoint", "");
00052  max_num_tx4pack = get < IntParameter, int > (Param, "max_num_tx4pack", "APoint", "");
00053  Maxttlxpck = get < DTimeParameter, DTime > (Param, "maxttlxpck", "APoint", "");
00054  MaxttlxpckStream =
00055      get < DTimeParameter, DTime > (Param, "maxttlxpckStream", "APoint", "");
00056  meanMessageLength =
00057      get < DoubleParameter, double > (Param, "Mean_Message_Length", "APoint", "");
00058  meanMessageLengthStream =
00059      get < DoubleParameter, double > (Param, "Mean_Message_LengthStream", "APoint", "");
00060  location =
00061      get < DoubleParameter, double > (Param, "Minim_Message_Length", "APoint", "");
00062  locationStream =
00063      get < DoubleParameter, double > (Param, "Minim_Message_LengthStream", "APoint", "");
00064  maxMsg4Req = get < IntParameter, int > (Param, "maxMsg4Req", "APoint", "");
00065  maxMsg4ReqStream = get < IntParameter, int > (Param, "maxMsg4ReqStream", "APoint", "");
00066  TimeResolution = get < IntParameter, int > (Param, "TimeResolution", "Test", "");
00067  BandaTx = get < DoubleParameter, double > (Param, "BandaTx", "NwMap", "");
00068  tempoSimulazione =
00069      get < DTimeParameter, DTime > (Param, "SimulationTime", "System", "");
00070
00071
00072  pckTrasmittingTime = DTime((BYTE*maxLunPck)/BandaTx);
00073  messaggiocorrente = 1;
00074  nodiAP = 0;
00075  NNumPckRoamingBorn = 0;
00076
00077  shape = meanMessageLength/(meanMessageLength - location);
00078  shapeStream = meanMessageLengthStream/(meanMessageLengthStream - locationStream);
00079  MessageLength = ParetoRndGen(location, shape);
00080  MessageLengthStream = ParetoRndGen(locationStream, shapeStream);
00081
00082  //-----Probes-----
00083  BufferElasticSize = Results->getGlobalProbeMeanSlice("BufferElastic");
00084  BufferStreamSize = Results->getGlobalProbeMeanSlice("BufferStream");
00085  NumPckRetrasmitted = Results->getGlobalProbeMeanSlice("PckRetrasmitted");
00086  NumPckLostTotal = Results->getGlobalProbeMeanSlice("PckLost");
00087  NumPckBorn = Results->getGlobalProbeMeanSlice("PckBorn");
00088  NumMSGStreamBorn = Results->getGlobalProbeMeanSlice("MsgStreamBorn");
00089  NumMSGElasticBorn = Results->getGlobalProbeMeanSlice("MsgElasticBorn");
00090  NumPCKBornElastic = Results->getGlobalProbeMeanSlice("PckBornElastic");
00091  NumPCKBornStream = Results->getGlobalProbeMeanSlice("PckBornStream");
00092  LoadFactor = Results->getGlobalProbeMeanSlice("LoadFactor");
00093  Eficiencia = Results->getGlobalProbeMeanSlice("Eficiencia");
00094  NumPckRoamingBorn = Results->getGlobalProbeMeanSlice("NumPckRoamingBorn");
00095
00096  //-----Probes Mean-----
00097  MeanBufferElasticSize = Results->getGlobalProbeMean("MeanBufferElasticSize");
00098  MeanBufferStreamSize = Results->getGlobalProbeMean("MeanBufferStreamSize");
00099  MeanPckRitrasmessi = Results->getGlobalProbeMean("MeanPckRitrasmessi");
00100  MeanPckBornElastic = Results->getGlobalProbeMean("MeanPckBornElastic");
00101  MeanPckBornStream = Results->getGlobalProbeMean("MeanPckBornStream");
00102  MeanNodiPerAP = Results->getGlobalProbeMean("MeanNodiPerAP");
00103  MeanLoadFactor = Results->getGlobalProbeMean("MeanLoadFactor");
00104  MeanEficiencia = Results->getGlobalProbeMean("MeanEficiencia");
00105  MeanNumPckRoamingBorn = Results->getGlobalProbeMean("MeanNumPckRoamingBorn");
00106
00107
00108  NNumPCKElasticBorn = 0;
00109  NNumPCKStreamBorn = 0;
00110  NNumPCKRetrasmitted = 0;
00111  NNumMSGElasticBorn = 0;
00112  NNumMSGStreamBorn = 0;
00113  NNumPCKLost = 0;
00114  numACK = 0;
00115
00116  //-----Inicializo los buffer de paquetes-----
00117  BufferPCK.clear();

```

```

00118   BufferPCKStream.clear();
00119
00120
00121   newEvent (new Ev_TryToSend(this),pckTrasmittingTime);
00122   newEvent (new Ev_ObserveAP (this), HopTime );
00123
00124 }
00125
00126 //#####
00127 //-----Msg_Request-----
00128 //#####
00129 void AccessPoint::HEv_Msg_Request(int IDnodo)
00130 {
00131     int numTotMess,numElasticMess,numStreamMess,Iddest,idregionedest,i,numpck;
00132     double prob,numbytes;
00133     coordinates posdest;
00134     DTime ttlmassimo;
00135     bool type;
00136     double numPoixSecxNode,numMeanPck;
00137
00138     type = true; //primero se crean los paquetes stream
00139     numElasticMess = rndUniformInt(0,maxMsg4Req);
00140     numStreamMess = rndUniformInt(1,maxMsg4ReqStream);
00141     numTotMess = numElasticMess+numStreamMess;
00142
00143     for(int j=0;j<numTotMess;j++) {
00144         if (j >= numStreamMess){ //cuando se termine con los stream se crean los elastic
00145             //Se elige el número de paquetes del mensaje imagen
00146             numbytes = MessageLength.get();
00147             //TrafficGeneratorElasticHistogram->Observe(numbytes);
00148             double pckdec= numbytes/(maxLunPck - CABECERA);
00149             numpck = int(ceil(pckdec));
00150             type = false;
00151             ttlmassimo = Maxttlxpck;
00152             NNumPCKElasticBorn = NNumPCKElasticBorn + numpck;
00153             NNumMSGElasticBorn = NNumMSGElasticBorn + 1;
00154         }
00155         else {
00156             //Se elige el número de paquetes del mensaje texto
00157             numbytes = MessageLengthStream.get();
00158             //TrafficGeneratorStreamHistogram->Observe(numbytes);
00159             double pckdec= numbytes/(maxLunPck - CABECERA);
00160             numpck = int(ceil(pckdec));
00161             ttlmassimo = MaxttlxpckStream;
00162             NNumPCKStreamBorn = NNumPCKStreamBorn + numpck;
00163             NNumMSGStreamBorn = NNumMSGStreamBorn + 1;
00164         }
00165         Iddest = IDnodo; // del nodo que hizo la peticion y que se pasa por parametro.
00166         posdest = pmappa->trovaposizionenodo(Iddest);
00167         idregionedest = pmappa->trovaregioneappartenenza(posdest);
00168
00169         //Generación de los paquetes del mensaje:
00170         for (int i = 0; i < numpck; i++) {
00171             packet pck;
00172             pck.IDMessage = messaggiocorrente;
00173             pck.IDpacket = i;
00174             pck.numpckinmsg = numpck;
00175             pck.lunghezza = maxLunPck;
00176             pck.IDNodosorgente = ID;//Id del AP
00177             pck.IDNododestinazione = Iddest;
00178             pck.posdestinazione = posdest;
00179             pck.max_num_tx = max_num_tx4pack;
00180             pck.tx_number = 0;
00181             pck.priority = type;
00182             pck.IDRegioneDestinazione = idregionedest;
00183             pck.TimeBorn = *T;
00184             pck.TTL = ttlmassimo;
00185

```

```

00186     if (type == false) {
00187         BufferPCK.push_back (pck);
00188     }
00189     else {
00190         BufferPCKStream.push_back (pck);
00191     };
00192 }
00193     messaggiocorrente = messaggiocorrente + 1; //Incremento para dar otro
00194 } //identificador al proximo mensaje
00195 };
00196
00197 //#####
00198 //-----HEv_TryToSend-----
00199 //#####
00200 void AccessPoint::HEv_TryToSend ()
00201 {
00202     packet pck;
00203     double FER;
00204     int IdRegDest, IDRegInic;
00205     DETime tempIfVuoto = DETime(double(pckTrasmittingTime)/10);
00206
00207     if ((BufferPCKStream.empty()) && (BufferPCK.empty()) ) {
00208         //Si no tengo ningun paquete en cola, no hago nada
00209         newEvent (new Ev_TryToSend(this),tempIfVuoto); //MENOR TIEMPO AQUI
00210         return;
00211     };
00212
00213     if ( !(BufferPCKStream.empty()) ) {
00214         //Si hay al menos un paquete en la cola Stream ,sirvo el primero de esa cola
00215         pck = BufferPCKStream.front ();
00216     }
00217     else {
00218         //Si no hay paquetes Stream , se procede al envio de los de la cola Elastic
00219         pck = BufferPCK.front ();
00220     }
00221     pmappa->spediscipacchetto (this,pck);
00222 }
00223
00224 //#####
00225 //-----CopyPacket-----
00226 //#####
00227 void AccessPoint::CopyPacket(vector <packet> vect,packet pck,int coda)
00228 {
00229     packet pck2,pck3;
00230
00231     int i = 0;
00232     NNumPckRoamingBorn = NNumPckRoamingBorn + vect.size();
00233
00234     if (coda==0){
00235         pck2 = BufferPCKStream.front();
00236         for(list < packet >::iterator itpck = BufferPCKStream.begin ();
00237             itpck != BufferPCKStream.end (); itpck++)
00238         {
00239             if((*itpck).IDMessage != (pck2.IDMessage)){
00240                 while (i < vect.size()){
00241                     BufferPCKStream.insert(itpck,vect[i]);
00242                     i++;
00243                     itpck++;
00244                 }
00245             }
00246             pck2 = *itpck;
00247         }
00248     }
00249     else {
00250         pck2 = BufferPCK.front();
00251         for (list < packet >::iterator itpck = BufferPCK.begin ();
00252             itpck != BufferPCK.end (); itpck++)

```

```

00253     {
00254         if ((*itpck).IDMessage != pck2.IDMessage){
00255             while (i < vect.size()){
00256                 BufferPCK.insert(itpck,vect[i]);
00257                 i++;
00258                 itpck++;
00259             }
00260         }
00261         pck2 = *itpck;
00262     }
00263 }
00264 };
00265
00266 //#####
00267 //-----diminuirebuffer-----
00268 //#####
00269 void AccessPoint::diminuirebuffer (packet pck)
00270 {
00271     if ( pck.priority ){
00272         if(BufferPCKStream.size() == 1){BufferPCKStream.clear();}
00273         else{BufferPCKStream.pop_front();}
00274     }
00275     else {
00276         if(BufferPCK.size() == 1){BufferPCK.clear();}
00277         else{BufferPCK.pop_front();}
00278     };
00279 };
00280
00281 //#####
00282 //-----incrementaNNumPCKRetrasmitted-----
00283 //#####
00284 void AccessPoint::incrementaNNumPCKRetrasmitted (void)
00285 {
00286     NNumPCKRetrasmitted = NNumPCKRetrasmitted + 1;
00287 };
00288
00289 //#####
00290 //-----incrementaNNumPCKLost-----
00291 //#####
00292 void AccessPoint::incrementaNNumPCKLost (void)
00293 {
00294     NNumPCKLost = NNumPCKLost + 1;
00295 };
00296
00297 //#####
00298 //-----getid-----
00299 //#####
00300 int AccessPoint::getid ()
00301 {
00302     return (ID);
00303 };
00304
00305 //#####
00306 //-----searchPackets-----
00307 //#####
00308 vector <packet> AccessPoint::searchPackets(packet pck)
00309 {
00310     vector <packet> vectPCK;
00311     int idmess;
00312     packet pack2;
00313
00314     vectPCK.push_back(pck);
00315     if (pck.priority == false){
00316         pack2 = BufferPCK.front();
00317         while (pack2.IDMessage == pck.IDMessage){
00318             vectPCK.push_back(pack2);
00319             BufferPCK.pop_front();
00320             pack2 = BufferPCK.front();

```

```

00321     }
00322   }
00323   else{
00324     pack2 = BufferPCK.front();
00325     while (pack2.IDMessage == pck.IDMessage){
00326       vectPCK.push_back(pack2);
00327       BufferPCK.pop_front();
00328       pack2 = BufferPCK.front();
00329     }
00330   }
00331   return (vectPCK);
00332 };
00333
00334 //#####
00335 //-----numACKpck-----
00336 //#####
00337 void AccessPoint::numACKpck()
00338 {
00339     numACK++;
00340 }
00341
00342 //#####
00343 //-----HEv_ObserveAP-----
00344 //#####
00345 void AccessPoint::HEv_ObserveAP()
00346 {
00347     double PcksInBuffer = NNumPCKStreamBorn + NNumPCKElasticBorn + NNumPckRoamingBorn;
00348
00349     if ((NNumPCKStreamBorn + NNumPCKElasticBorn + NNumPckRoamingBorn) > 0){
00350         MeanEficiencia->Observe((numACK)/(NNumPCKStreamBorn + NNumPCKElasticBorn));
00351         Eficiencia->Observe((numACK)/(NNumPCKStreamBorn + NNumPCKElasticBorn));
00352         LoadFactor->Observe(PcksInBuffer*double(pckTrasmittingTime)/
00353             (double(T->Tick()*pow(10,TimeResolution))));
00354         MeanLoadFactor->Observe(PcksInBuffer*double(pckTrasmittingTime)/
00355             (double(T->Tick()*pow(10,TimeResolution))));
00356         MeanNodiPerAP->Observe(nodiAP);
00357         BufferElasticSize->Observe(BufferPCK.size());
00358         BufferStreamSize->Observe(BufferPCKStream.size());
00359         NumPckBorn->Observe(NNumPCKStreamBorn + NNumPCKElasticBorn);
00360         NumPCKBornStream->Observe(NNumPCKStreamBorn);
00361         NumPCKBornElastic->Observe(NNumPCKElasticBorn);
00362         MeanPckBornElastic->Observe(NNumPCKElasticBorn);
00363         MeanPckBornStream->Observe(NNumPCKStreamBorn);
00364         NumMSGStreamBorn->Observe(NNumMSGStreamBorn);
00365         NumMSGElasticBorn->Observe(NNumMSGElasticBorn);
00366         NumPckRetrasmitted->Observe(NNumPCKRetrasmitted);
00367         NumPckLostTotal->Observe(NNumPCKLost);
00368         NumPckRoamingBorn->Observe(NNumPckRoamingBorn);
00369         MeanBufferElasticSize->Observe(BufferPCK.size());
00370         MeanBufferStreamSize->Observe(BufferPCKStream.size());
00371         MeanPckRitrasmessi->Observe(NNumPCKRetrasmitted);
00372         MeanNumPckRoamingBorn->Observe(NNumPckRoamingBorn);
00373     }
00374     if((NNumPCKStreamBorn + NNumPCKElasticBorn + NNumPckRoamingBorn == 0)&&
00375         ((T->Tick()*pow(10,TimeResolution))>=int(double(tempoSimulazione-ObserveTime))))
00376     {
00377         cout<<"No se ha hecho uso del AP con identificador: "<<ID<<'\n';
00378     }
00379     newEvent (new Ev_ObserveAP (this), ObserveTime );
00380 };

```

A.2 AccessPoint.h

```

00001 #ifndef __AccessPoint_h__
00002 #define __AccessPoint_h__
00003
00004 #include "Common.h"
00005 #include "probemean.h"
00006 #include "probehistogram.h"
00007 #include "derandom_time.h"
00008
00009 extern long int Poicounter;
00010 class Mappa;
00011 //#####
00012 //----- Clase AccessPoint -----
00013 //#####
00014 class AccessPoint:public DevTerminal
00015 {
00016 protected:
00017     //Puntero a objetos externos
00018     Mappa * pmappa;
00019     DESystem *System;
00020
00021     //Variables para la identificacion del AccessPoint
00022     int ID; //ID del AccessPoint.
00023     unsigned int IDregione; //ID de la region en que se encuentra el AccessPoint.
00024
00025     //Variables Detime
00026     Detime pckTrasmittingTime; //Tiempo en llegar un paquete a su nodo destino.
00027     Detime tempoSimulazione; //Tiempo de duracion de la simulacion.
00028     Detime HopTime,ObserveTime;
00029
00030     //Variables para la creacion de las distribuciones aleatorias
00031     ParetoRndGen MessageLength; //Objeto que almacena las muestras Elastic.
00032     ParetoRndGen MessageLengthStream; //Objeto que almacena las muestras Stream.
00033     double meanMessageLength,meanMessageLengthStream; //Variables que almacenan la
00034     //media de cada distribucion.
00035     double location,locationStream,shape,shapeStream; //Variables para dar la forma
00036     //a la distribucion.
00037
00038     //Variables para la generacion de paquetes y mensajes
00039     int maxLunPck,maxMsg4Req,maxMsg4ReqStream;
00040
00041     //Variables para la gestion del trafico generado.
00042     int max_num_tx4pack;//Transmisiones por paquete antes de que sea eliminado.
00043     list < packet >BufferPCK; //Lista o buffer FIFO de paquetes Elastic.
00044     list < packet >BufferPCKStream; //Lista o buffer FIFO de paquetes Stream.
00045     double BandaTx; //Ancho de banda del que se dispone (en bits/seg).
00046     int numnodi,nodiAP; //Numero de nodos y de Puntos de Acceso de la simulacion.
00047     Detime Maxttlxpck,MaxttlxpckStream;//Valores del TTL maximos.
00048     unsigned int messaggiocorrente; //En esta variable, que incrementa siempre que el
00049     //Punto de Acceso crea un nuevo mensaje, escribo el ID del nuevo
00050     //mensaje que se crea. Asi, cada nodo esta univocamente definido con
00051     //la dupla IDAccessPointsorgente - IDmessaggio.
00052
00053     //Variables para los Probes y la adquisicion de resultados
00054     double
NNumPCKElasticBorn,NNumPCKStreamBorn,numACK,NNumPCKRetrasmitted,NNumMSGElasticBorn;
00055     double NNumPCKLost,NNumMSGStreamBorn,NNumPckRoamingBorn,TimeResolution;
00056
00057     ProbeSlice *NumMSGStreamBorn;
00058     ProbeSlice *NumMSGElasticBorn;
00059     ProbeSlice *NumMSGPckBorn;
00060     ProbeSlice *BufferElasticSize;

```

```

00061 ProbeSlice *BufferStreamSize;
00062 ProbeSlice *NumPckRetrasmitted;
00063 ProbeSlice *EndToEndDelayElastic;
00064 ProbeSlice *EndToEndDelayStream;
00065 ProbeSlice *EndToEndDelayTotal;
00066 ProbeSlice *NumPckBorn;
00067 ProbeSlice *NumPCKBornElastic;
00068 ProbeSlice *NumPCKBornStream;
00069 ProbeSlice *NumPckLostTotal;
00070 ProbeSlice *LoadFactor;
00071 ProbeSlice *Eficiencia;
00072 ProbeSlice *NumPckRoamingBorn;
00073
00074 ProbeMean *MeanBufferElasticSize;
00075 ProbeMean *MeanBufferStreamSize;
00076 ProbeMean *MeanE2EStream;
00077 ProbeMean *MeanE2EElastic;
00078 ProbeMean *MeanPckRitrasmessi;
00079 ProbeMean *MeanPckBornElastic;
00080 ProbeMean *MeanPckBornStream;
00081 ProbeMean *MeanNodiPerAP;
00082 ProbeMean *MeanLoadFactor;
00083 ProbeMean *MeanEficiencia;
00084 ProbeMean *MeanNumPckRoamingBorn;
00085 ProbeHistogram *EndToEndDelayHistogramStream;
00086 ProbeHistogram *EndToEndDelayHistogramElastic;
00087
00088 public:
00089 //-----constructor-----
00090     AccessPoint (DESystem * _System, int _ID, Mappa * _pmappa)
00091     : DevTerminal (_System, _ID, 0)
00092     , System (_System)
00093     , ID (_ID)
00094     , pmappa (_pmappa)
00095     {
00096     };
00097 //-----destructor-----
00098     AccessPoint::~AccessPoint () {};
00099 //-----setup-----
00100     static void setup (ParamManager * Param, GlobalProbeManager * Results);
00101 //-----initialize-----
00102     virtual void Initialize (void);
00103 //-----getid-----
00104     int getid ();
00105 //-----Ev_ObserveAP-----
00106     void HEv_ObserveAP();
00107 //-----Msg_Request-----
00108     void HEv_Msg_Request(int IDnodo);
00109 //-----Ev_TryToSend-----
00110     void HEv_TryToSend();
00111 //-----CopyPacket-----
00112     void CopyPacket(vector <packet> vect, packet pck, int coda);
00113 //-----diminuirebuffer-----
00114     void diminuirebuffer (packet pck);
00115 //-----incrementaNumPCKRetrasmitted-----
00116     void incrementaNumPCKRetrasmitted (void);
00117 //-----numACKpck-----
00118     void numACKpck(void);
00119 //-----incrementaNumPCKLost-----
00120     void incrementaNumPCKLost (void);
00121 //-----setposition-----
00122     void setposition (coordinates pos, coordinates posfinale);
00123 //-----aggiornaIDregione-----
00124     void aggiornaIDregione ();
00125 //-----searchPackets-----
00126     vector <packet> searchPackets(packet pck);
00127 };
00128 #endif

```

A.3 Common.cpp

```

00001 #include "Common.h"
00002 #include "math.h"
00003 #include "Mappa.h"
00004 #define PI 3.1415926
00005 static gsl_rng *theGen;
00006
00007 //#####
00008 //-----spostadaa-----
00009 //#####
00010 coordinates spostadaa (coordinates posizione, coordinates posizionefinale,
00011                        double maxvelocity)
00012 {
00013     coordinates pos;
00014     double angolo;
00015
00016     if (maxvelocity >
00017         sqrt ((posizione.x - posizionefinale.x) * (posizione.x - posizionefinale.x) +
00018              (posizione.y - posizionefinale.y) * (posizione.y - posizionefinale.y)))
00019     {
00020         return (posizionefinale);
00021     }
00022
00023     else {
00024         if (posizionefinale.x != posizione.x) {
00025             angolo =
00026                 atan((posizionefinale.y-posizione.y)/(posizionefinale.x-posizione.x));
00027             if (posizionefinale.x < posizione.x) {
00028                 angolo = angolo + PI;
00029             }
00030         }
00031         else {
00032             if (posizionefinale.y > posizione.y) {
00033                 angolo = PI / 2;
00034             }
00035             else {
00036                 angolo = -PI / 2;
00037             }
00038         }
00039         pos.x = (maxvelocity * cos (angolo)) + posizione.x;
00040         pos.y = (maxvelocity * sin (angolo)) + posizione.y;
00041         return (pos);
00042     };
00043 }
00044
00045 //#####
00046 //-----trovaintersezione-----
00047 //#####
00048 coordinates trovaintersezione (coordinates v1, coordinates v2, coordinates pos1,
00049                                coordinates pos2)
00050 {
00051     //Devuelve la interseccion de las dos rectas v1-v2 y pos1-pos2.
00052     //Si las rectas son paralelas, devuelve (0,0).
00053     //Si las rectas son coincidentes, devuelve (-1,-1).
00054     coordinates intersezione;
00055     double m1, m2, q1, q2;
00056
00057     //Si son rectas verticales coincidentes.
00058     if (v1.x == v2.x && pos1.x == pos2.x && v1.x == pos1.x) {
00059         intersezione.x = -1;
00060         intersezione.y = -1;
00061         return (intersezione);

```

```

00062 }
00063 //Si son rectas verticales paralelas.
00064 if (v1.x == v2.x && pos1.x == pos2.x && v1.x != pos1.x) {
00065     intersezione.x = 0;
00066     intersezione.y = 0;
00067     return (intersezione);
00068 }
00069 //Si la recta que pasa por v1-v2 es vertical.
00070 if (v1.x == v2.x) {
00071     intersezione.x = v1.x;
00072     m1 = (pos2.y-pos1.y)/(pos2.x-pos1.x); //coeficiente angular de recta pos1-pos2
00073     q1 = pos1.y - ((pos1.x * (pos2.y - pos1.y)) / (pos2.x - pos1.x));
00074     intersezione.y = m1 * v1.x + q1;
00075     return (intersezione);
00076 }
00077 //Si la recta que pasa por pos1-pos2 es vertical.
00078 if (pos1.x == pos2.x) {
00079     intersezione.x = pos1.x;
00080     m2 = (v2.y - v1.y) / (v2.x - v1.x); //coeficiente angular de recta v1-v2.
00081     q2 = v1.y - ((v1.x * (v2.y - v1.y)) / (v2.x - v1.x));
00082     intersezione.y = m2 * pos1.x + q2;
00083     return (intersezione);
00084 }
00085 //Si son rectas horizontales paralelas.
00086 if (pos1.y == pos2.y && v1.y == v2.y && pos1.y != v1.y) {
00087     intersezione.y = 0;
00088     intersezione.x = 0;
00089     return (intersezione);
00090 }
00091 //Si son rectas horizontales coincidentes.
00092 if (pos1.y == pos2.y && v1.y == v2.y && pos1.y == v1.y) {
00093     intersezione.y = -1;
00094     intersezione.x = -1;
00095     return (intersezione);
00096 }
00097 //Si la recta que pasa por pos1-pos2 es horizontal.
00098 if (pos1.y == pos2.y) {
00099     intersezione.y = pos1.y;
00100     m2 = (v2.y - v1.y) / (v2.x - v1.x); //coeficiente angular de recta v1-v2.
00101     q2 = v1.y - ((v1.x * (v2.y - v1.y)) / (v2.x - v1.x));
00102     intersezione.x = ((pos1.y - q2) / m2);
00103     return (intersezione);
00104 }
00105 //Si la recta que pasa por v1-v2 es horizontal.
00106 if (v1.y == v2.y) {
00107     intersezione.y = v1.y;
00108     m1 = (pos2.y-pos1.y)/(pos2.x-pos1.x); //coeficiente angular de recta pos1-pos2
00109     q1 = pos1.y - ((pos1.x * (pos2.y - pos1.y)) / (pos2.x - pos1.x));
00110     intersezione.x = ((v1.y - q1) / m1);
00111     return (intersezione);
00112 }
00113
00114 //Caso general de ambas rectas oblicuas respecto a los ejes ordenados.
00115 m1 = (pos2.y - pos1.y) / (pos2.x - pos1.x); //coeficiente angular de pos1-pos2
00116 m2 = (v2.y - v1.y) / (v2.x - v1.x); //coeficiente angular de recta v1-v2.
00117 q1 = pos1.y - ((pos1.x * (pos2.y - pos1.y)) / (pos2.x - pos1.x));
00118 q2 = v1.y - ((v1.x * (v2.y - v1.y)) / (v2.x - v1.x));
00119
00120 if (m1 != m2) {
00121     intersezione.x = (m1 * q2 - m2 * q1) / (m1 * (m1 - m2)) - q1 / m1;
00122     intersezione.y = (m1 * q2 - m2 * q1) / (m1 - m2);
00123     return (intersezione);
00124 }
00125 else {
00126     if (q1 == q2) { //Rectas coincidentes.
00127         intersezione.x = -1;
00128         intersezione.y = -1;
00129     }

```

```

00130     else {                                     //Rectas paralelas.
00131         intersezione.x = 0;
00132         intersezione.y = 0;
00133     }
00134     return (intersezione);
00135 }
00136 }
00137
00138 //#####
00139 //-----trovadistanza-----
00140 //#####
00141 double trovadistanza (coordinates pos1, coordinates pos2)
00142 {
00143 //Devuelve la distancia entre dos puntos.
00144     return (sqrt((pos1.y - pos2.y) * (pos1.y - pos2.y) +
00145                 (pos1.x - pos2.x) * (pos1.x - pos2.x)));
00146 }
00147
00148 //#####
00149 //-----interseziocompresa-----
00150 //#####
00151 bool interseziocompresa (coordinates intersezione, coordinates v3, coordinates v2)
00152 {
00153 //Funcion que devuelve true si el punto que se debe encontrar sobre la recta v2-v3,
00154 //cae entre v2 y v3.Notar que si cae sobre los puntos v2 o v3, restituye false.
00155     bool ris;
00156     ris= false;
00157
00158     //Caso de recta v1-v2 vertical.
00159     if (v3.x == v2.x) {
00160         if (v2.y < v3.y) {
00161             if (intersezione.y >= v2.y && intersezione.y <= v3.y) {
00162                 return (true);
00163             }
00164             else {
00165                 return (false);
00166             }
00167         }
00168         else {
00169             if (intersezione.y >= v3.y && intersezione.y <= v2.y) {
00170                 return (true);
00171             }
00172             else {
00173                 return (false);
00174             }
00175         }
00176     }
00177
00178     //Caso de recta v1-v2 horizontal.
00179     if (v2.y == v3.y) {
00180         if (v2.x < v3.x) {
00181             if (intersezione.x >= v2.x && intersezione.x <= v3.x) {
00182                 return (true);
00183             }
00184             else {
00185                 return (false);
00186             }
00187         }
00188         else {
00189             if (intersezione.x >= v3.x && intersezione.x <= v2.x) {
00190                 return (true);
00191             }
00192             else {
00193                 return (false);
00194             };
00195         }
00196     }
00197

```

```

00198 //Caso de recta v1-v2 oblicua.
00199 if (v3.x >= v2.x) {
00200     if (intersezione.x >= v2.x && intersezione.x <= v3.x) {
00201         return (true);
00202     }
00203     else {
00204         return (false);
00205     };
00206 }
00207 else {
00208     if (intersezione.x >= v3.x && intersezione.x <= v2.x) {
00209         return (true);
00210     }
00211     else {
00212         return (false);
00213     };
00214 }
00215 }
00216
00217 //#####
00218 //-----puntosuretta-----
00219 //#####
00220 bool puntosuretta (coordinates posizione, coordinates v1, coordinates v2)
00221 {
00222 //Funcion que devuelve true solo si el punto 'posizione' se encuentra sobre la recta
00223 //que une v1 con v2.
00224     double xmin, xmax, ymin, ymax;
00225     bool ris;
00226     ris = false;
00227
00228     if (v1.x <= v2.x) {
00229         xmin = v1.x;
00230         xmax = v2.x;
00231     }
00232     else {
00233         xmin = v2.x;
00234         xmax = v1.x;
00235     };
00236     if (v1.y <= v2.y) {
00237         ymin = v1.y;
00238         ymax = v2.y;
00239     }
00240     else {
00241         ymin = v2.y;
00242         ymax = v1.y;
00243     };
00244
00245 //Caso de recta v1-v2 horizontal.
00246 if (v1.y == v2.y) {
00247     if ((posizione.y == v1.y) && (posizione.x >= xmin)
00248         && (posizione.x <= xmax))
00249     {
00250         return (true);
00251     }
00252 };
00253
00254 //Caso de recta v1-v2 vertical.
00255 if (v1.x == v2.x) {
00256     if ((posizione.x == v1.x) && (posizione.y >= ymin)
00257         && (posizione.y <= ymax))
00258     {
00259         return (true);
00260     }
00261 };
00262
00263 //Caso de recta v1-v2 ni horizontal ni vertical.
00264 if ((v1.x != v2.x) && (v1.y != v2.y)) {
00265     if ((posizione.x - v1.x) / (v2.x - v1.x) ==

```

```

00266     (posizione.y - v1.y) / (v2.y - v1.y))
00267     {
00268         return (true);
00269     }
00270 };
00271
00272 return (false);
00273 };
00274
00275 //#####
00276 //-----distanzapuntoretta-----
00277 //#####
00278 double distanzapuntoretta (coordinates vert1, coordinates vert2, coordinates punto)
00279 {
00280 //Funcion que devuelve la distancia del punto 'punto' a la recta que pasa por
00281 //vert1-vert2. Devuelve 0 si el punto se encuentra en la recta.
00282     double angolo, angolo2, angoloretta, distancia;
00283
00284     if (puntosuretta (punto, vert1, vert2)) {
00285         return (0);
00286     }
00287
00288     else {
00289         if (vert1.x != vert2.x) {
00290             angoloretta = atan ((vert1.y - vert2.y) / (vert1.x - vert2.x));
00291             if (vert2.x < vert1.x) {
00292                 angoloretta = angoloretta + PI;
00293             }
00294         }
00295         else {
00296             if (vert2.y > vert1.y) {
00297                 angoloretta = PI / 2;
00298             }
00299             else {
00300                 angoloretta = -PI / 2;
00301             }
00302         }
00303         if (vert1.x != punto.x) {
00304             angoloretta = atan ((vert1.y - punto.y) / (vert1.x - punto.x));
00305             if (punto.x < vert1.x) {
00306                 angoloretta = angoloretta + PI;
00307             }
00308         }
00309         else {
00310             if (punto.y > vert1.y) {
00311                 angoloretta = PI / 2;
00312             }
00313             else {
00314                 angoloretta = -PI / 2;
00315             }
00316         }
00317         //angolo es el angulo entre vert1-vert2 y vert1-punto.
00318         angolo = fabs (angoloretta - angolo2);
00319         distancia = trovadistanza (vert1, punto) * sin (angolo);
00320         return (distancia);
00321     };
00322 };

```

A.4 Common.h

```

00001 #ifndef __Common_h__
00002 #define __Common_h__
00003 #include "deevent.h"
00004 #include "rndgen.h"
00005 #include "derandom_time.h"
00006 #include "DevTerminal.h"
00007 #include <vector>
00008 #include <list>
00009 #include <string>
00010 #include <cmath>
00011 #include <cstdlib>
00012 #include <ctime>
00013 #include "misc.h"
00014 #include <fstream>
00015 class Mappa;
00016 //#####
00017 //-----Clase Common-----
00018 //#####
00019 //-----estructura coordinates-----
00020 //-----
00021 typedef struct
00022 {
00023     double x;
00024     double y;
00025 } coordinates;
00026
00027 //-----estructura pacchetto-----
00028 typedef struct
00029 {
00030     unsigned long int IDpacket; //ID del paquete.
00031     unsigned int IDMessage; //ID del mensaje al que pertenece el paquete.
00032     int lunghezza; //Tamaño del paquete, se crean todos del mismo tamaño
00033     int IDNodosorgente; //ID del nodo que ha generado el paquete.
00034     int IDNododestinazione; //ID del nodo destinatario.
00035     int IDRegioneDestinazione; //ID de la region en la que se encuentra el
00036     //destinatario en el momento de la generacion.
00037     coordinates posdestinazione; //Posicion del destinatario en el momento de la
00038     //generacion del paquete.
00039     DETime TTL; //Maximo tiempo permitido para la consigna.
00040     DETime TimeBorn; //Instante de nacimiento.
00041     bool priority; //Si es true, el paquete es de tipo Stream;
00042     //de otro modo es un paquete Elastic
00043     unsigned int numpckinmsg; //Numero de paquetes del mensaje con id = IDMessage.
00044     int tx_number; //Numero de transmisiones efectuadas para el paquete
00045     int max_num_tx; //Numero maximo de transmisiones permitidas.
00046 } packet;
00047
00048 //-----spostadaa-----
00049 coordinates spostadaa (coordinates posizione, coordinates posizionefinale,
00050     double maxvelocity);
00051 //-----trovaintersezione-----
00052 coordinates trovaintersezione (coordinates v1, coordinates v2,
00053     coordinates pos1, coordinates pos2);
00054 //-----trovadistanza-----
00055 double trovadistanza (coordinates pos1, coordinates pos2);
00056 //-----intersezionecompresa-----
00057 bool intersezionecompresa (coordinates intersezione, coordinates v3, coordinates v2);
00058 //-----puntosuretta-----
00059 bool puntosuretta (coordinates posizione, coordinates v1, coordinates v2);
00060 //-----distanzapuntoretta-----
00061 double distanzapuntoretta (coordinates vert1, coordinates vert2, coordinates punto);
00062 #endif

```

A.5 Ev_Msg_Request.h

```

00001 //#####
00002 //-----Clase Ev_Msg_Request-----
00003 //#####
00004 class Ev_Msg_Request : public DEEvent
00005 {
00006
00007     protected:
00008         AccessPoint *theAccessPoint;
00009         int IDnodo;
00010
00011     public:
00012         Ev_Msg_Request(AccessPoint *_theAccessPoint, int _IDnodo)
00013             : DEEvent(),
00014               theAccessPoint(_theAccessPoint),
00015               IDnodo(_IDnodo)
00016         {};
00017
00018         virtual const char *Type() const {
00019             return "Ev_Msg_Request";
00020         };
00021
00022         void Handler() { theAccessPoint->HEv_Msg_Request(IDnodo); };
00023
00024         virtual void print(ostream &os) const {
00025             os << Time << ": " << setw(DBG_EV_WIDTH) << Type() << " - " << *theAccessPoint;
00026         };
00027         virtual ~Ev_Msg_Request (){};

```

A.6 Ev_Muovinando.h

```

00001 //#####
00002 //-----Clase Ev_Muovinando-----
00003 //#####
00004 class Ev_Muovinando : public DEEvent
00005 {
00006     protected:
00007         Node *theNode;
00008
00009     public:
00010         Ev_Muovinando( Node *_theNode)
00011             : DEEvent(),
00012               theNode(_theNode)
00013         {};
00014         virtual const char *Type() const {
00015             return "Ev_Muovinando";
00016         };
00017
00018         void Handler() { theNode->HEv_Muovinando(); };
00019         virtual void print(ostream &os) const {
00020             os << Time << ": " << setw(DBG_EV_WIDTH) << Type() << " - " << *theNode;
00021         };
00022         virtual ~Ev_Muovinando (){};

```

A.7 Ev_ObserveAP.h

```

00001 //#####
00002 //-----Clase Ev_ObserveAP-----
00003 //#####
00004 class Ev_ObserveAP : public DEEvent
00005 {
00006
00007     protected:
00008         AccessPoint *theAccessPoint;
00009
00010     public:
00011         Ev_ObserveAP (AccessPoint *_theAccessPoint)
00012             : DEEvent(),
00013             theAccessPoint(_theAccessPoint){};
00014
00015         virtual const char *Type() const {
00016             return "Ev_ObserveAP";
00017         };
00018
00019         void Handler() { theAccessPoint->HEv_ObserveAP(); };
00020
00021         virtual void print(ostream &os) const {
00022             os << Time << ": " << setw(DBG_EV_WIDTH) << Type() << " - " << *theAccessPoint;
00023         };
00024         virtual ~Ev_ObserveAP (){};

```

A.8 Ev_ObserveNode.h

```

00001 //#####
00002 //-----Clase Ev_ObserveNode-----
00003 //#####
00004 class Ev_ObserveNode : public DEEvent
00005 {
00006
00007     protected:
00008         Node *theNode;
00009
00010     public:
00011         Ev_ObserveNode (Node *_theNode)
00012             : DEEvent(),
00013             theNode(_theNode){};
00014
00015         virtual const char *Type() const {
00016             return "Ev_ObserveNode";
00017         };
00018
00019         void Handler() { theNode->HEv_ObserveNode(); };
00020
00021         virtual void print(ostream &os) const {
00022             os << Time << ": " << setw(DBG_EV_WIDTH) << Type() << " - " << *theNode;
00023         };
00024         virtual ~Ev_ObserveNode (){};
00025 };

```

A.9 Ev_ReadPacket.h

```

00001 //#####
00002 //-----Clase Ev_ReadPacket-----
00003 //#####
00004 class Ev_ReadPacket: public DEEvent
00005 {
00006     protected:
00007         Node *theNode;
00008
00009     public:
00010         Ev_ReadPacket( Node *_theNode)
00011             : DEEvent(),
00012               theNode(_theNode){};
00013
00014         virtual const char *Type() const {
00015             return "Ev_ReadPacket";
00016         };
00017
00018         void Handler() { theNode->HEv_ReadPacket(); };
00019
00020         virtual void print(ostream &os) const {
00021             os << Time << ": " << setw(DBG_EV_WIDTH) << Type() << " - " << *theNode;
00022         };
00023         virtual ~Ev_ReadPacket (){};
00024 };

```

A.10 Ev_ReceivePacket.h

```

00001 //#####
00002 //-----Clase Ev_ReceivePacket-----
00003 //#####
00004 class Ev_ReceivePacket : public DEEvent
00005 {
00006     protected:
00007         Node *theNode;
00008         packet pck;
00009         AccessPoint *pAPoint;
00010
00011     public:
00012         Ev_ReceivePacket( Node *_theNode,packet _pck,AccessPoint *_pAPoint)
00013             : DEEvent(),
00014               theNode(_theNode),
00015               pck (_pck),
00016               pAPoint (_pAPoint)
00017             {};
00018
00019         virtual const char *Type() const {
00020             return "Ev_ReceivePacket";
00021         };
00022
00023         void Handler() { theNode->HEv_ReceivePacket(pck,pAPoint); };
00024
00025         virtual void print(ostream &os) const {
00026             os << Time << ": " << setw(DBG_EV_WIDTH) << Type() << " - " << *theNode;
00027         };
00028         virtual ~Ev_ReceivePacket (){};
00029 };

```

A.11 Ev_TryToSend.h

```

00001 //#####
00002 //-----Clase Ev_TryToSend-----
00003 //#####
00004 class Ev_TryToSend : public DEEvent
00005 {
00006     protected:
00007         AccessPoint *theAccessPoint;
00008
00009     public:
00010         Ev_TryToSend( AccessPoint *_theAccessPoint)
00011             : DEEvent(),
00012             theAccessPoint(_theAccessPoint)
00013         {};
00014
00015         virtual const char *Type() const {
00016             return "Ev_TryToSend";
00017         };
00018
00019         void Handler() { theAccessPoint->HEv_TryToSend(); };
00020
00021         virtual void print(ostream &os) const {
00022             os << Time << ": " << setw(DBG_EV_WIDTH) << Type() << " - " << *theAccessPoint;
00023         };
00024         virtual ~Ev_TryToSend (){};
00025 };

```

A.12 Mappa.cpp

```

00001 #include "Mappa.h"
00002 #include "Ostacolo.h"
00003 #include "Common.h"
00004 #include "Node.h"
00005 #include "AccessPoint.h"
00006 #include "Regione.h"
00007 #include "Ev_TryToSend.h"
00008 #include "Ev_Msg_Request.h"
00009 #include "Ev_ReceivePacket.h"
00010 #include <fstream>
00011 #include <sstream>
00012
00013 #include <list>
00014 #define PI 3.1415926
00015 #define MAX_LINE_LENGTH 256
00016 #define BYTE 8
00017
00018 //#####
00019 //-----SETUP-----
00020 //#####
00021 void Mappa::setup (ParamManager * Param, GlobalProbeManager * Results)
00022 {
00023     Param->addClass ("NwMap", "Network region map");
00024     Param->addParameter ("NwMap", new DoubleParameter ("limitX",
00025         "ancho del area de trabajo(coordenada x)",
00026         "", "(0,inf)"));
00027     Param->addParameter ("NwMap", new DoubleParameter ("limitY",

```

```

00028         "alto del area de trabajo (coordenada y)",
00029         "", "(0,inf)"));
00030     Param->addParameter ("NwMap",new IntParameter ("numnodi",
00031     "numero de nodos en la red","", "(0,inf)"));
00032     Param->addParameter ("NwMap",new DoubleParameter ("rangevertex",
00033     "rango en el que se busca una posicion intermedia"
00034     " cercana a los vertices del obstaculo","", "(0,inf)"));
00035     Param->addParameter ("NwMap",new DoubleParameter ("range_tra_poi",
00036     "rango en el que se busca un poi cercano al ultimo alcanzado",
00037     "", "(0,inf)"));
00038     Param->addParameter ("NwMap",new DoubleParameter ("BandaTx",
00039     "Banda de transmision expresada en Hz","", "(0,inf)"));
00040     Param->addParameter ("NwMap",new DoubleParameter ("DistanzaHisteresi",
00041     "distancia que se necesita para cambiar de region al nodo",
00042     "", "(0,inf)"));
00043     //-----Obstaculos-----
00044     Param->addParameter ("NwMap",new IntParameter("numstacoli",
00045     "numero de obstaculos","", "(0,inf)"));
00046     Param->addParameter ("NwMap",new StringParameter ("archiviOstacoli",
00047     "fichero para los vertices de los obstaculos", "", "(0,inf)"));
00048     Param->addParameter ("NwMap",new IntParameter ("numpoi",
00049     "numero de Puntos de Interes", "", "(0,inf)"));
00050     Param->addParameter ("NwMap",new StringParameter ("archiviPoi",
00051     "fichero para las coordenadas de los Poi", "", "(0,inf)"));
00052     //-----Regiones-----
00053     Param->addParameter ("NwMap",new IntParameter ("numzone_col",
00054     "numero de columnas de regiones que dividen al area",
00055     "", "(0,inf)"));
00056     Param->addParameter ("NwMap",new IntParameter ("numzone_row",
00057     "numero de filas en que se divide el area","", "(0,inf)"));
00058     Param->addParameter ("NwMap",new IntParameter ("numAP",
00059     "numero de Puntos de Acceso en la red","", "(0,inf)"));
00060 };
00061
00062 //#####
00063 //-----INITIALIZE-----
00064 //#####
00065 void Mappa::Initialize (void)
00066 {
00067     unsigned int IDregione;
00068     int numzonecol, numzonerow, numeroregioni;
00069
00070     lunghezza = get < DoubleParameter, double >(Param, "limitX", "NwMap", "");
00071     altezza = get < DoubleParameter, double >(Param, "limitY", "NwMap", "");
00072     numzonecol = get < IntParameter, int >(Param, "numzone_col", "NwMap", "");
00073     numzonerow = get < IntParameter, int >(Param, "numzone_row", "NwMap", "");
00074     numnodi = get < IntParameter, int >(Param, "numnodi", "NwMap", "");
00075     FER = get < DoubleParameter, double >(Param, "FER", "APoint", "");
00076     distmaxpoi = get < DoubleParameter, double >(Param, "range_tra_poi", "NwMap", "");
00077     distHist = get < DoubleParameter, double >(Param, "DistanzaHisteresi", "NwMap", "");
00078     BandaTx = get < DoubleParameter, double >(Param, "BandaTx", "NwMap", "");
00079     maxLunPck = get < IntParameter, int >(Param, "maxLunPck", "APoint", "");
00080     max_num_tx4pack = get < IntParameter, int >(Param, "max_num_tx4pack", "APoint", "");
00081     Maxttlxpck = get < DTimeParameter, DTime > (Param, "maxttlxpck", "APoint", "");
00082     MaxttlxpckStream = get < DTimeParameter, DTime >
00083     (Param, "maxttlxpckStream", "APoint", "");
00084     rangeposintermedia = get <DoubleParameter, double>(Param, "rangevertex", "NwMap", "");
00085     numstacoli = get < IntParameter, int >(Param, "numstacoli", "NwMap", "");
00086     string archiviOstacoli = get < StringParameter, string >
00087     (Param, "archiviOstacoli", "NwMap", "");
00088     numpoi = get < IntParameter, int >(Param, "numpoi", "NwMap", "");
00089     string archiviPoi = get<StringParameter, string>(Param, "archiviPoi", "NwMap", "");
00090
00091     pckTrasmittingTime = DTime((BYTE*maxLunPck)/BandaTx);
00092     doublpckTrasmittingTime = DTime(double(pckTrasmittingTime)*2);
00093
00094     Ostacolo *tempO;
00095     string name;

```

```

00096   coordinates tempPoi;
00097   int i, j, numostacoli;
00098
00099   coordinates vert1, vert2, vert3, vert4;
00100   char *strpos;
00101   Regione *tempRegione;
00102   AccessPoint *tempAccessPoint;
00103   regioni.clear ();
00104
00105   //Divido el area en regiones de forma rectangular.
00106   //La numeracion de las regiones va de arriba-izquierda a abajo-derecha:
00107   //    0      1      2
00108   //    3      4      5
00109   //    6      7      8
00110   numeroregioni = numzonecol * numzonerow;
00111   for (j = 0; j < numzonerow; j++) {
00112       for (i = 0; i < numzonecol; i++) {
00113           vert1.x = (i * largregioni);
00114           vert1.y = ((j + 1) * altregioni);
00115           vert3.x = (vert1.x) + largregioni;
00116           vert3.y = (vert1.y) - altregioni;
00117           IDregione = (j * numzonecol) + i;
00118           tempRegione = new Regione (vert1, vert3, IDregione);
00119           regioni.push_back (tempRegione);
00120       }
00121   }
00122
00123   //-----Creacion de los obstaculos-----
00124   ifstream* InputFile = new ifstream(archiviOstacoli.c_str(), ios::in);
00125   if ( InputFile->fail() ) {
00126       cout << "file \"" << archiviOstacoli << "\" does not exists.\n";
00127       abort();
00128   }
00129
00130   j = 1;
00131
00132   string buf, testbuf, trueline;
00133   char line[MAX_LINE_LENGTH];
00134   double v1x,v1y,v2x,v2y,v3x,v3y,v4x,v4y;
00135
00136   while( !InputFile->eof() ) {
00137       testbuf = "";
00138       do {
00139           InputFile->getline(line, MAX_LINE_LENGTH);
00140           buf = string(line);
00141           buf = buf.substr(0, buf.find('#'));
00142           trueline = buf;
00143           for(i = buf.find_first_of(" \t"); i != buf.npos; i =buf.find_first_of(" \t",i))
00144               buf.erase(i, 1);
00145           testbuf.append(buf, 0, buf.find("\\"));
00146       } while(!InputFile->eof() && buf[buf.size()-1] == '\\');
00147
00148       if( testbuf != "" ) {
00149           istringstream m_stream(trueline);
00150           m_stream >> v1x >> v1y >> v2x >> v2y >> v3x >> v3y >> v4x >> v4y ;
00151           vert1.x = v1x;
00152           vert1.y = v1y;
00153           vert2.x = v2x;
00154           vert2.y = v2y;
00155           vert3.x = v3x;
00156           vert3.y = v3y;
00157           vert4.x = v4x;
00158           vert4.y = v4y;
00159           tempO = new Ostacolo (vert1,vert2,vert3,vert4);
00160           tempO -> assegnaID ((j-1));
00161           tempO -> assegnavertex (rangeposintermedia);
00162           ostacoli.push_back (tempO);
00163           j = j + 1;

```

```

00164     }
00165     }
00166     cout<<"Introducidos " <<(j-1)<<" obstaculos"<<'\n';
00167
00168
00169     //-----Creacion de los Puntos de Interes-----
00170     InputFile = new ifstream(archiviPoi.c_str(), ios::in);
00171     if ( InputFile->fail() ) {
00172         cout << "file \"" << archiviPoi << "\" does not exists.\n";
00173         abort();
00174     }
00175     j = 1;
00176     double px,py;
00177     while( !InputFile->eof() ) {
00178         testbuf = "";
00179         do {
00180             InputFile->getline(line, MAX_LINE_LENGTH);
00181             buf = string(line);
00182             buf = buf.substr(0, buf.find('#'));
00183             trueline = buf;
00184             for (i = buf.find_first_of(" \t");i != buf.npos;i =buf.find_first_of(" \t",i))
00185                 buf.erase(i, 1);
00186             testbuf.append(buf, 0, buf.find("\\"));
00187         } while(!InputFile->eof() && buf[buf.size()-1] == '\\');
00188
00189         if( testbuf != "" ) {
00190             istringstream m_stream(trueline);
00191             m_stream >> px >> py;
00192             tempPoi.x = px;
00193             tempPoi.y = py;
00194             poi.push_back (tempPoi);
00195             j++;
00196         }
00197     }
00198
00199     cout<<"Introducidos " <<(j-1)<<" Puntos de Interes"<<'\n';
00200
00201     vector <int> vectinit;
00202     vectinit.clear();
00203     vectinit.push_back(-1);
00204     for (int z = 0 ; z < numnodi ; z++){
00205         ostacoliadiacenti.push_back(vectinit);
00206     };
00207
00208     ostacoliadiacenti.clear();
00209     creaadiacenzeostacoli();
00210 };
00211
00212 //#####
00213 //-----getpoicoord-----
00214 //#####
00215 coordinates Mappa::getpoicoord (int indice)
00216 {
00217
00218     return (poi[indice]);
00219
00220 };
00221
00222 //#####
00223 //-----posizioneraggiungileblobal-----
00224 //#####
00225 bool
00226 Mappa::posizioneraggiungileblobal (coordinates posizione)
00227 {
00228     //Esta funcion sirve para saber si un punto de coordenadas 'posicione' cae o no
00229     //dentro de un obstaculo fisico en el interior del mapa. Devuelve TRUE si el punto
00230     //esta fuera del obstaculo.
00231     bool resultado;

```

```

00232     risultato = true;
00233
00234     //Primeramente controla que posiciona caiga dentro del area de trabajo
00235     if (posizione.x < (0) || posizione.x > (lunghezza) || posizione.y < (0)
00236         || posizione.y > (altezza)) {
00237         return (false);
00238     };
00239
00240     //Despues controla si cae dentro de algun obstaculo
00241     for (int i = 0; i < ostacoli.size (); i++) {
00242         risultato = (risultato) && (ostacoli[i]->puntoraggiungibile (posizione));
00243         if(risultato == false){
00244             return (risultato);
00245         }
00246     }
00247     return (risultato);
00248 };
00249
00250 //#####
00251 //-----traiettoriafattibileglobal-----
00252 //#####
00253 bool Mappa::traiettoriafattibileglobal (coordinates posizionedepartenza,
00254                                         coordinates posizionedarribo){
00255 //Esta funcion sirve para determinar si la linea recta que une 'posizionedepartenza' y
00256 //'posizionedarribo' se cruza con cualquier obstaculo fisico del interior del mapa.
00257 //Devuelve TRUE si no corta ningun obstaculo, de otro modo FALSE.
00258     bool resultado;
00259     resultado = true;
00260
00261     for (int i = 0; i < ostacoli.size (); i++) {
00262         resultado = resultado
00263             && (ostacoli[i]->
00264                 traiettoriafattibile (posizionedepartenza, posizionedarribo));
00265     };
00266
00267     return (resultado);
00268 };
00269
00270 //#####
00271 //-----inseriscinodo-----
00272 //#####
00273 void Mappa::inseriscinodo (Node * pnode)
00274 {
00275 //Funcion que introduce el nodo apuntado por pnode en el elenco de nodos.
00276     elenconodi.push_back (pnode);
00277 };
00278
00279 //#####
00280 //-----trovaDestintermedia-----
00281 //#####
00282 coordinates Mappa::trovaDestintermedia (coordinates posizionedepartenza, coordinates
00283                                         posizionedarribo, int Idostacoloaggiramento,
00284                                         int idverticeaggiramento, Node* nodo){
00285 //Esta funcion sirve para determinar una posicion intermedia concorde al modelo de
00286 //movilidad usado. Se invoca cuando un nodo debe desplazarse hacia una destinacion
00287 //fisica que no es alcanzable en linea recta, pues hay obstaculos en medio.
00288     int i, indice, indice1, cont, idostacolovicino, numostacoliadiacenti;
00289     int indiceok, verticeindexok;
00290     coordinates vertice, nuovadest, verticetest, verticeok, verticeprecedente;
00291     double dmax, dist, distmin;
00292     unsigned int numeroostacolo;
00293     bool pippo;
00294
00295     distmin = lunghezza + altezza;
00296     dmax = sqrt((lunghezza * lunghezza) + (altezza * altezza));
00297     indice = 0;
00298     verticeprecedente.x =
00299         ostacoli[Idostacoloaggiramento]->getvindice(idverticeaggiramento).x;

```

```

00300  verticeprecedente.y =
00301          ostacoli[Idostacoloaggiramento]->getvindice(idverticeaggiramento).y;
00302
00303  //Primero se encuentra el obstaculo mas vecino al nodo y se bordea buscando
00304  //avecinarno a la destinacion
00305  for (i = 0; i < ostacoli.size (); i++) {
00306
00307      vertice = ostacoli[i]->getv1 ();    //vertice v1
00308      dist = trovadistanza (vertice, posicion);
00309      if((dist<dmax)&&!(ostacoli[i]-
>traiettoriafattibile(posizione,posizionefinale)))
00310          &&((ostacoli[i]->getvindice (1)).x > rangeposintermedia)
00311          &&((ostacoli[i]->getvindice (1)).y > rangeposintermedia)
00312          &&((ostacoli[i]->getvindice (1)).x < (lunghezza -rangeposintermedia))
00313          &&((ostacoli[i]->getvindice (1)).y < (altezza - rangeposintermedia)))
00314      {
00315          dmax = dist;
00316          numeroostacolo = ostacoli[i]->getID ();
00317          indice = i;
00318      };
00319
00320      vertice = ostacoli[i]->getv2 ();    //vertice v2
00321      dist = trovadistanza (vertice, posicion);
00322      if((dist<dmax)&&!(ostacoli[i]-
>traiettoriafattibile(posizione,posizionefinale)))
00323          &&((ostacoli[i]->getvindice (2)).x > rangeposintermedia)
00324          &&((ostacoli[i]->getvindice (2)).y > rangeposintermedia)
00325          &&((ostacoli[i]->getvindice (2)).x < (lunghezza -rangeposintermedia))
00326          &&((ostacoli[i]->getvindice (2)).y < (altezza - rangeposintermedia)))
00327      {
00328          dmax = dist;
00329          numeroostacolo = ostacoli[i]->getID ();
00330          indice = i;
00331      };
00332
00333      vertice = ostacoli[i]->getv3 ();    //vertice v3
00334      dist = trovadistanza (vertice, posicion);
00335      if((dist<dmax)&&!(ostacoli[i]-
>traiettoriafattibile(posizione,posizionefinale)))
00336          &&((ostacoli[i]->getvindice (3)).x > rangeposintermedia)
00337          &&((ostacoli[i]->getvindice (3)).y > rangeposintermedia)
00338          &&((ostacoli[i]->getvindice (3)).x < (lunghezza -rangeposintermedia))
00339          &&((ostacoli[i]->getvindice (3)).y < (altezza - rangeposintermedia)))
00340      {
00341          dmax = dist;
00342          numeroostacolo = ostacoli[i]->getID ();
00343          indice = i;
00344      };
00345
00346      vertice = ostacoli[i]->getv4 ();    //vertice v4
00347      dist = trovadistanza (vertice, posicion);
00348      if((dist<dmax)&&!(ostacoli[i]-
>traiettoriafattibile(posizione,posizionefinale)))
00349          &&((ostacoli[i]->getvindice (4)).x > rangeposintermedia)
00350          &&((ostacoli[i]->getvindice (4)).y > rangeposintermedia)
00351          &&((ostacoli[i]->getvindice (4)).x < (lunghezza -rangeposintermedia))
00352          &&((ostacoli[i]->getvindice (4)).y < (altezza - rangeposintermedia)))
00353      {
00354          dmax = dist;
00355          numeroostacolo = ostacoli[i]->getID ();
00356          indice = i;
00357      };
00358  }
00359
00360  //Se cual es el obstaculo mas cercano al nodo que esta en medio de su trayectoria
00361  numostacoliadiacenti = 0;
00362  idostacolovicino = ostacoli[indice]->getID();
00363  if( ostacoliadiacenti[idostacolovicino].size() > 1 ){

```

```

00364     numostacoliadiacenti = ostacoliadiacenti[idostacolovicino].size() - 1;
00365     for(vector<coordinates>::iterator itcoord = verticiostacoli[indice].begin() ;
00366         itcoord != verticiostacoli[indice].end();itcoord++)
00367     {
00368         verticetest.x = (*itcoord).x;
00369         verticetest.y = (*itcoord).y;
00370         if((verticetest.x != -1) && (verticetest.y != -1) &&
00371            ((verticetest.x != verticeprecedente.x) ||
00372             ((verticetest.y != verticeprecedente.y))) && (verticetest.x !=0))
00373         {
00374             if(verticevisibileglobal(posizione,verticetest)&&
00375                (verticetest.x > rangeposintermedia)&&
00376                (verticetest.y > rangeposintermedia)&&
00377                (verticetest.x < (lunghezza -rangeposintermedia))&&
00378                (verticetest.y < (altezza - rangeposintermedia)))
00379             {
00380                 dist = trovadistanza(posizionefinale,verticetest);
00381                 if(dist <= distmin){
00382                     distmin = dist;
00383                     verticeok.x = verticetest.x;
00384                     verticeok.y = verticetest.y;
00385                 }
00386             }
00387         }
00388     };
00389
00390     // En verticeok estan las coordenadas del vertice
00391     //elegido como destinacion intermedia
00392     cont = ostacoli[indice]->determinaidvertice(verticeok);
00393     if(cont != (-1)){
00394         indiceok = indice;
00395         verticeindexok = cont;
00396         pippo = true;
00397         while(pippo){
00398             nuovadest = ostacoli[indice]->puntovicinovertrice (verticeindexok);
00399             if (posizioneraggiungibileglobal(nuovadest)) {
00400                 pippo = false;
00401             };
00402         }
00403     }
00404     else{
00405         vector<int>::iterator itindici;
00406         for(itindici = ostacoliadiacenti[indice].begin() ;
00407            itindici != ostacoliadiacenti[indice].end() ; itindici++)
00408         {
00409             if((*itindici) != (-1) && ((*itindici) != indice)){
00410                 cont = ostacoli[*itindici]->determinaidvertice(verticeok);
00411                 if(cont != (-1)){
00412                     indiceok = (*itindici);
00413                     verticeindexok = cont;
00414                     pippo = true;
00415                     while(pippo){
00416                         nuovadest =
00417                             ostacoli[indiceok]->puntovicinovertrice(verticeindexok);
00418                         if (posizioneraggiungibileglobal(nuovadest)) {
00419                             pippo = false;
00420                         };
00421                     }
00422                 }
00423             }
00424         }
00425     }
00426     nodo->setAggiramentoostacolo(indiceok,verticeindexok);
00427     return(nuovadest);
00428 }
00429
00430
00431 for (cont = 1; cont < 5; cont++) {

```

```

00432     if ((ostacoli[indice]->verticevisibile (posizione, cont))&&
00433         ((ostacoli[indice]->getvindice (cont)).x > rangeposintermedia)&&
00434         ((ostacoli[indice]->getvindice (cont)).y > rangeposintermedia)&&
00435         ((ostacoli[indice]->getvindice (cont)).x < (lunghezza - rangeposintermedia))&&
00436         ((ostacoli[indice]->getvindice (cont)).y < (altezza - rangeposintermedia)))
00437     {
00438         dist = trovadistanza(posizionefinale,ostacoli[indice]->getvindice (cont));
00439         if (dist <= distmin) {
00440             indicel = cont;
00441             distmin = dist;
00442         }
00443     }
00444 }
00445
00446 //A la salida de este 'for' tengo el indice del vertice del obstaculo que es,
00447 // entre los vertices visibles desde 'posizione', el mas vecino a la destinacion.
00448 pippo = true;
00449 while(pippo){
00450     nuovadest = ostacoli[indice]->puntovicinovertice (indicel);
00451     if (posizioneraggiungibileglobal(nuovadest)) {
00452         pippo = false;
00453     };
00454 }
00455 nodo->setAggiramentoostacolo(indice,indicel);
00456 return (nuovadest);
00457 };
00458
00459 //#####
00460 //-----trovaregioneappartenenza-----
00461 //#####
00462 int Mappa::trovaregioneappartenenza (coordinates position)
00463 {
00464 //Esta funcion devuelve el ID de la region que contiene la posicion 'position'
00465     int index = -1;
00466     int i;
00467
00468     for (i = 0; i < regioni.size (); i++) {
00469         if (regioni[i]->posappartenente (position)) {
00470             index = i;
00471             return(regioni[i]->getid());
00472         };
00473     };
00474
00475     if (index >= 0) {
00476         return (regioni[i]->getid());
00477     }
00478     else {
00479         return (-1);
00480     }
00481 };
00482
00483 //#####
00484 //-----trovaposizionenodo-----
00485 //#####
00486 coordinates Mappa::trovaposizionenodo (int Iddest)
00487 {
00488 //Funcion que devuelve la posicion en el instante actual del nodo con ID = Iddest
00489     coordinates pos;
00490     bool trovato;
00491     trovato = false;
00492
00493     for (vector < Node * >::iterator itnodi = elenconodi.begin ();
00494         itnodi != elenconodi.end (); itnodi++) {
00495         if ((*itnodi)->getid () == Iddest) {
00496             pos = (*itnodi)->getposition ();
00497             trovato = true;
00498             return(pos);
00499         }

```

```

00500     }
00501
00502     if(trovato == true){
00503         return (pos);
00504     }
00505     else{
00506         cout<<"Error,el nodo "<<Iddest<<" no se encuentra en la clase Mappa"<<'\n';
00507         pos.x=0;
00508         pos.y=0;
00509         return(pos);
00510     };
00511 };
00512
00513 //#####
00514 //-----inseririsciAccessPoint-----
00515 //#####
00516 void Mappa::inseririsciAccessPoint (AccessPoint * tempAP)
00517 {
00518     elencoAccessPoint.push_back(tempAP);
00519 };
00520
00521 //#####
00522 //-----getNumNodi-----
00523 //#####
00524 int Mappa::getNumNodi ()
00525 {
00526     return(elenconodi.size());
00527 };
00528
00529 //#####
00530 //-----creaadiacenzeostacoli-----
00531 //#####
00532 void Mappa::creaadiacenzeostacoli()
00533 {
00534     if(ostacoli.size() == 0){return;};
00535     vector <int> vectinit;
00536     vectinit.clear();
00537     verticiostacoli.clear();
00538     vectinit.push_back(-1);
00539     int idost,idostad;
00540     coordinates vertex;
00541     vector < coordinates> pippo;
00542     vertex.x=-1;
00543     vertex.y=-1;
00544     pippo.push_back(vertex);
00545
00546     for (int z = 0 ; z < ostacoli.size() ; z++){
00547         ostacoliadiacenti.push_back(vectinit);
00548         verticiostacoli.push_back(pippo);
00549     };
00550
00551     for(int x = 0 ; x < ostacoli.size() ; x++){
00552         idost = ostacoli[x]->getID();
00553         for(int y = 0 ; y < ostacoli.size() ; y++){
00554             if(x != y){
00555                 idostad = ostacoli[y]->getID();
00556                 if((comparecoord(ostacoli[x]->getv1(),ostacoli[y]->getv1()))||
00557                    (comparecoord(ostacoli[x]->getv1(),ostacoli[y]->getv2()))||
00558                    (comparecoord(ostacoli[x]->getv1(),ostacoli[y]->getv3()))||
00559                    (comparecoord(ostacoli[x]->getv1(),ostacoli[y]->getv4()))||
00560                    (comparecoord(ostacoli[x]->getv2(),ostacoli[y]->getv1()))||
00561                    (comparecoord(ostacoli[x]->getv2(),ostacoli[y]->getv2()))||
00562                    (comparecoord(ostacoli[x]->getv2(),ostacoli[y]->getv3()))||
00563                    (comparecoord(ostacoli[x]->getv2(),ostacoli[y]->getv4()))||
00564                    (comparecoord(ostacoli[x]->getv3(),ostacoli[y]->getv1()))||
00565                    (comparecoord(ostacoli[x]->getv3(),ostacoli[y]->getv2()))||
00566                    (comparecoord(ostacoli[x]->getv3(),ostacoli[y]->getv3()))||
00567                    (comparecoord(ostacoli[x]->getv3(),ostacoli[y]->getv4()))||

```

```

00568         (comparecoord(ostacoli[x]->getv4(),ostacoli[y]->getv1()))||
00569         (comparecoord(ostacoli[x]->getv4(),ostacoli[y]->getv2()))||
00570         (comparecoord(ostacoli[x]->getv4(),ostacoli[y]->getv3()))||
00571         (comparecoord(ostacoli[x]->getv4(),ostacoli[y]->getv4()))
00572     {
00573         ostacoliadiacenti[idost].push_back(idostad);
00574     }
00575 }
00576 }
00577 }
00578
00579 for(int w = 0 ; w < ostacoli.size() ; w++){
00580     if(ostacoliadiacenti[w].size() == 1){
00581         vectinit.clear();
00582         verticiostacoli[w].push_back(ostacoli[w]->getv1());
00583         verticiostacoli[w].push_back(ostacoli[w]->getv2());
00584         verticiostacoli[w].push_back(ostacoli[w]->getv3());
00585         verticiostacoli[w].push_back(ostacoli[w]->getv4());
00586     }
00587     else{
00588         verticiostacoli[w].push_back(ostacoli[w]->getv1());
00589         verticiostacoli[w].push_back(ostacoli[w]->getv2());
00590         verticiostacoli[w].push_back(ostacoli[w]->getv3());
00591         verticiostacoli[w].push_back(ostacoli[w]->getv4());
00592         idostad = -1;
00593         for(int r = 0 ; r < ostacoliadiacenti[w].size() ; r++){
00594             idostad = ostacoliadiacenti[w].at(r);
00595             if( idostad != (-1) ){
00596                 if(!((comparecoord(ostacoli[w]->getv1(),ostacoli[idostad]->getv1()))
00597                     ||(comparecoord(ostacoli[w]->getv2(),ostacoli[idostad]->getv1()))
00598                     ||(comparecoord(ostacoli[w]->getv3(),ostacoli[idostad]->getv1()))
00599                     ||(comparecoord(ostacoli[w]->getv4(),ostacoli[idostad]->getv1()))))
00600                 {
00601                     verticiostacoli[w].push_back(ostacoli[idostad]->getv1());
00602                 };
00603                 if(!((comparecoord(ostacoli[w]->getv1(),ostacoli[idostad]->getv2()))
00604                     ||(comparecoord(ostacoli[w]->getv2(),ostacoli[idostad]->getv2()))
00605                     ||(comparecoord(ostacoli[w]->getv3(),ostacoli[idostad]->getv2()))
00606                     ||(comparecoord(ostacoli[w]->getv4(),ostacoli[idostad]->getv2()))))
00607                 {
00608                     verticiostacoli[w].push_back(ostacoli[idostad]->getv2());
00609                 };
00610                 if(!((comparecoord(ostacoli[w]->getv1(),ostacoli[idostad]->getv3()))
00611                     ||(comparecoord(ostacoli[w]->getv2(),ostacoli[idostad]->getv3()))
00612                     ||(comparecoord(ostacoli[w]->getv3(),ostacoli[idostad]->getv3()))
00613                     ||(comparecoord(ostacoli[w]->getv4(),ostacoli[idostad]->getv3()))))
00614                 {
00615                     verticiostacoli[w].push_back(ostacoli[idostad]->getv3());
00616                 };
00617                 if(!((comparecoord(ostacoli[w]->getv1(),ostacoli[idostad]->getv4()))
00618                     ||(comparecoord(ostacoli[w]->getv2(),ostacoli[idostad]->getv4()))
00619                     ||(comparecoord(ostacoli[w]->getv3(),ostacoli[idostad]->getv4()))
00620                     ||(comparecoord(ostacoli[w]->getv4(),ostacoli[idostad]->getv4()))))
00621                 {
00622                     verticiostacoli[w].push_back(ostacoli[idostad]->getv4());
00623                 };
00624             }
00625         }
00626     }
00627 }
00628 };
00629
00630 //#####
00631 //-----verticeesterno-----
00632 //#####
00633 bool Mappa::verticeesterno(int idostacolo, coordinates vertice)
00634 {
00635     for(vector<Ostacolo*>::iterator itostacolo = ostacoli.begin();

```

```

00636     itostacolo != ostacoli.end() ; itostacolo++)
00637     {
00638         if((*itostacolo)->getID() != idostacolo){
00639             if( (*itostacolo)->puntoraggiungibile(vertice) == false ){return(false);};
00640         }
00641     }
00642     return(true);
00643 };
00644
00645 //#####
00646 //-----verticevisibileglobal-----
00647 //#####
00648 bool Mappa::verticevisibileglobal(coordinates posizione,coordinates verticetest)
00649 {
00650     int idv;
00651     for(vector<Ostacolo*>::iterator itostacolo = ostacoli.begin();
00652         itostacolo != ostacoli.end() ; itostacolo++)
00653     {
00654         idv = (*itostacolo)->determinaidvertice(verticetest);
00655         if(idv != (-1)){
00656             return((*itostacolo)->verticevisibile(posizione,idv));
00657         }
00658     }
00659 };
00660
00661 //#####
00662 //-----spediscipacchetto-----
00663 //#####
00664 void Mappa::spediscipacchetto (AccessPoint * pAPoint,packet pck)
00665 {
00666     int IdRegDest, IDRegInic;
00667     Node *tempNode;
00668     DETime tempoIfNoSend = DETime(double(pckTrasmittingTime)/10);
00669     vector < packet > vectorpack;
00670
00671     if ((pck.tx_number < pck.max_num_tx) && (((*T) - pck.TimeBorn) < pck.TTL)) {
00672         for (vector < Node*>::iterator itnodo = elenconodi.begin ();
00673             itnodo != elenconodi.end (); itnodo++)
00674         {
00675             if ( ((*itnodo)->getid()) == pck.IDNododestinazione ) {
00676                 tempNode = *itnodo;
00677                 IdRegDest = (*itnodo)->getIdregione();
00678                 IDRegInic = pck.IDRegioneDestinazione;
00679                 if (IdRegDest != IDRegInic){ //el nodo se encuentra en una region distinta
00680                     for (vector < Regione* >::iterator itregione = regioni.begin ();
00681                         itregione != regioni.end (); itregione++)
00682                     {
00683                         if ( (*itregione)->getid() == IDRegInic ) {
00684                             if((*itregione)->distanzaconfine ((*itnodo)->getposition ())
00685                                 > distHist)
00686                             {
00687                                 vectorpack=pAPoint->searchPackets(pck);//coge los paq del msge
00688                                 ChangePckToAP(pAPoint,vectorpack,pck,IdRegDest);
00689                                 newEvent (new Ev_TryToSend(pAPoint),tempoIfNoSend);
00690                                 return;
00691                             }
00692                             else {break;}
00693                         }
00694                     }
00695                 }
00696                 else {break;}
00697             };
00698         }
00699     }
00700
00701     if ((pck.tx_number < pck.max_num_tx) && (((*T) - pck.TimeBorn) < pck.TTL)) {
00702         pck.tx_number = pck.tx_number + 1;
00703         //Realiza la condicion del FER

```

```

00704     FER=0.1;
00705     if (rndUniformDouble (0, 1) < FER) { //El paquete no se llega a entregar.
00706         pAPoint->incrementaNNumPCKRetrasmitted();
00707         newEvent (new Ev_TryToSend(pAPoint),doublpckTrasmittingTime);
00708         return;
00709     }
00710     else{                                     //Si se llega a entregar.
00711         pAPoint->numACKpck();
00712         newEvent (new Ev_ReceivePacket (tempNode,pck,pAPoint),pckTrasmittingTime);
00713     }
00714     newEvent (new Ev_TryToSend(pAPoint),doublpckTrasmittingTime);
00715 }
00716 else{                                     //El paquete se pierde al no superar alguna condicion.
00717     pAPoint->incrementaNNumPCKLost();
00718     pAPoint->diminuirebuffer(pck);
00719     newEvent (new Ev_TryToSend(pAPoint),DETime(tempoIfNoSend));
00720 }
00721 }
00722
00723
00724 //#####
00725 //-----ChangePckToAP-----
00726 //#####
00727 void
00728 Mappa::ChangePckToAP (AccessPoint *pAPoint,vector <packet>vect,packet pck,int
IdRegDest)
00729 {
00730     int coda; //coda =0, stream, coda=1, elastic
00731     for (vector <AccessPoint *>::iterator itaccesspoint = elencoAccessPoint.begin ();
00732         itaccesspoint != elencoAccessPoint.end (); itaccesspoint++)
00733     {
00734         if ( (*itaccesspoint)->getid() == IdRegDest ) {
00735             if (pck.priority == true){
00736                 coda = 0;           //se copia el paq en la cola Stream del nuevo Punto Acceso
00737                 (*itaccesspoint)->CopyPacket(vect,pck,coda);
00738             }
00739
00740             else {
00741                 coda = 1;           //se copia el paq en la cola Elastic del nuevo Punto Acceso
00742                 (*itaccesspoint)->CopyPacket(vect,pck,coda);
00743             }
00744             break;
00745         }
00746     }
00747 }
00748
00749 //#####
00750 //-----richiediAPoint-----
00751 //#####
00752 void Mappa::richiediAPoint(Node *pnode,int IDregione,int ID)
00753 {
00754     bool pippo;
00755     DETime TimeTxReq;
00756     AccessPoint *tempAP;
00757     pippo=true;
00758
00759     while (pippo) {
00760         for (vector < AccessPoint * >::iterator iterAP = elencoAccessPoint.begin ();
00761             iterAP != elencoAccessPoint.end (); iterAP++) {
00762             if ((*iterAP)->getid() == IDregione) {
00763                 tempAP = *iterAP;
00764                 pippo=false;
00765                 break;
00766             }
00767         }
00768     }
00769     newEvent (new Ev_Msg_Request (tempAP,ID),pckTrasmittingTime);
00770 }

```

```

00771
00772 //#####
00773 //-----comparecoord-----
00774 //#####
00775 bool Mappa::comparecoord(coordinates c1,coordinates c2)
00776 {
00777     if((c1.x==c2.x)&&(c1.y==c2.y)){
00778         return (true);
00779     }
00780     else{
00781         return (false);
00782     }
00783 }
00784
00785 //#####
00786 //-----nodiperAP-----
00787 //#####
00788 int Mappa::nodiperAP(int IdReg)
00789 {
00790     int counter;
00791     counter = 0;
00792     for (vector < Node*>::iterator itnodo = elenconodi.begin ();
00793         itnodo != elenconodi.end (); itnodo++)
00794     {
00795         if ( ((*itnodo)->getIdregione ()) == IdReg ) {
00796             counter++;
00797         };
00798     }
00799     return (counter);
00800 }

```

A.13 Mappa.h

```

00001 #ifndef __Mappa_h__
00002 #define __Mappa_h__
00003
00004 #include "Common.h"
00005 #include <map>
00006 #include "Ostacolo.h"
00007
00008 class Regione;
00009 class Node;
00010 class AccessPoint;
00011 //#####
00012 //----- Classe AccessPoint -----
00013 //#####
00014 class Mappa:public DEDevice
00015 {
00016 protected:
00018     //Punteros a objetos externos.
00019     DESystem *System;
00020
00021     //Variables para la geometria del mapa y movilidad de los terminales
00022     double lunghezza, altezza; //Anchura y altura del area de trabajo.
00023     double rangeposintermedia; //Usado en el calculo de la posicion intermedia.
00024     double distmaxpoi; //Distancia maxima a un PoI para que sea considerado.
00025     double distHist; //Distancia que se ha de separar un nodo para considerar roaming.
00026     vector < vector<int> > ostacoliadiacenti; //Para saber si hay obstaculos adyacentes
00027     vector < vector<coordinates> > verticiostacoli; //Sirve en el caso de que hayan
00028         //obstaculos adyacentes. En tal caso se considera el
00029         //macroobstaculo constituido por los vertices externos.
00030 }

```

```

00031 //Variables para hacer referencia a los objetos en el mapa.
00032 vector < Ostacolo * >ostacoli;
00033 vector < Regione * >regioni;
00034 vector < Node * >elenconodi;
00035 vector <coordinates>poi;
00036 vector < AccessPoint * >elencoAccessPoint;
00037
00038 //Variables para la gestion del trafico.
00039 double FER; //Representa la probabilidad de error de trama.
00040 double BandaTx; //Ancho de banda disponible (en bits/seg).
00041 DETime pckTrasmittingTime; //Tiempo que tarda en llegar un paquete a su destino.
00042 DETime doublpckTrasmittingTime; //Cada cuanto se envia un paquete.
00043 int maxLunPck; //Maxima longitud en bytes de un paquete.
00044 int numnodi,numpoi; //Numero de nodos y de PoI de la simulacion.
00045 int max_num_tx4pack; //Transmisiones por paquete antes de su eliminacion.
00046 DETime Maxttlpxpck,MaxttlpxpckStream; //Valores de TTL maximos.
00047
00048 public:
00049 //-----constructor-----
00050 Mappa (DESystem * _System):DEDevice (_System){};
00051 //-----destructor-----
00052 ~Mappa () {};
00053 //-----setup-----
00054 static void setup (ParamManager * Param, GlobalProbeManager * Results);
00055 //-----Initialize-----
00056 virtual void Initialize (void);
00057 //-----posizioneraggiungibileglobal-----
00058 bool posizioneraggiungibileglobal (coordinates posizione);
00059 bool traiettoriafattibileglobal (coordinates posizionepartenza,
00060 coordinates posizionedarrivo);
00061 //-----getpoicoord-----
00062 coordinates getpoicoord (int indice);
00063 //-----trovadestintermedia-----
00064 coordinates trovadestintermedia(coordinates posizione,coordinates posizionedfinale,
00065 int Idostacoloaggiramento,
00066 int idverticeaggiramento, Node* nodo);
00067 //-----inseriscinodo-----
00068 void inseriscinodo (Node * pnode);
00069 //-----trovaregioneappartenenza-----
00070 int trovaregioneappartenenza (coordinates position);
00071 //-----trovaposizionenodo-----
00072 coordinates trovaposizionenodo (int Iddest);
00073 //-----inserisciAccessPoint-----
00074 void inserisciAccessPoint (AccessPoint * tempAccessPoint);
00075 //-----getNumNodi-----
00076 int getNumNodi();
00077 //-----creaadiacenzeostacoli-----
00078 void creaadiacenzeostacoli();
00079 //-----verticeesterno-----
00080 bool verticeesterno(int idostacolo, coordinates vertice);
00081 //-----verticevisibileglobal-----
00082 bool verticevisibileglobal(coordinates posizione,coordinates verticetest);
00083 //-----spediscipacchetto-----
00084 void spediscipacchetto (AccessPoint * pAPoint,packet pck);
00085 //-----ChangePckToAp-----
00086 void ChangePckToAP (AccessPoint * pAPoint,vector <packet> vectpack,
00087 packet pck, int IdRegDest);
00088 //-----richiediAPoint-----
00089 void richiediAPoint(Node *pnode,int IDregione,int ID);
00090 //-----getposAP-----
00091 coordinates getposAP(int IDregione);
00092 //-----comparecoord-----
00093 bool comparecoord(coordinates c1,coordinates c2);
00094 //-----nodiperAP-----
00095 int nodiperAP(int IdReg);
00096 };
00097 #endif

```

A.14 Node.cpp

```

00001 #include "DevTerminal.h"
00002 #include "Node.h"
00003 #include "Mappa.h"
00004 #include "AccessPoint.h"
00005 #include "Common.h"
00006 #include "Ev_ReceivePacket.h"
00007 #include "Ev_Muovinode.h"
00008 #include "Ev_ObserveNode.h"
00009
00010 //#####
00011 //-----setup-----
00012 //#####
00013 void Node::setup (ParamManager * Param, GlobalProbeManager * Results)
00014 {
00015     Param->addClass ("Node", "Generic ad hoc Node parameters");
00016     Param->addParameter ("Node",new DoubleParameter ("velocitymax",
00017     "Maxima velocidad en pix/s con que se mueve","", "(0,inf)"));
00018     Param->addParameter ("Node",new DoubleParameter ("velocitymin",
00019     "Minima velocidad con que se mueve, en pix/s","", "(0,inf)"));
00020     Param->addParameter ("Node",new DETimeParameter ("HopTime",
00021     "Tiempo entre un desplazamiento y el proximo","", "(0,inf)"));
00022     Param->addParameter ("Node",new DETimeParameter ("ObserveTime",
00023     "Tiempo entre observaciones, en seg","", "(0,inf)"));
00024     Param->addParameter ("Node",new DETimeParameter ("MaxStopTime",
00025     "Tiempo maximo que se puede parar un nodo","", "(0,inf)"));
00026     Param->addParameter ("Node",new DETimeParameter ("MinStopTime",
00027     "Tiempo minimo que puede estar parado","", "(0,inf)"));
00028 }
00029
00030 //#####
00031 //-----Initialize-----
00032 //#####
00033 void Node::Initialize (void)
00034 {
00035     int countnodi,poidestino;
00036     double lunghezza, altezza, distmaxpoi;
00037     bool pippo;
00038     DETime inzioreset;
00039
00040     numerototnodi = get < IntParameter, int >(Param, "numnodi", "NwMap", "");
00041     distmaxpoi = get < DoubleParameter, double > (Param,"range_tra_poi","NwMap", "");
00042     lunghezza = get < DoubleParameter, double >(Param, "limitX", "NwMap", "");
00043     altezza = get < DoubleParameter, double >(Param, "limitY", "NwMap", "");
00044     numpoi = get < IntParameter, int >(Param, "numpoi", "NwMap", "");
00045     distmaxpoi = get < DoubleParameter, double > (Param,"range_tra_poi","NwMap", "");
00046     HopTime = get < DETimeParameter, DETime > (Param, "HopTime", "Node", "");
00047     ObserveTime = get < DETimeParameter, DETime > (Param, "ObserveTime", "Node", "");
00048     MaxStopTime = get < DETimeParameter, DETime > (Param, "MaxStopTime", "Node", "");
00049     MinStopTime = get < DETimeParameter, DETime > (Param, "MinStopTime", "Node", "");
00050     velocitymax = get < DoubleParameter, double >(Param, "velocitymax", "Node", "");
00051     velocitymin = get < DoubleParameter, double >(Param, "velocitymin", "Node", "");
00052     TimeResolution = get < IntParameter, int > (Param, "TimeResolution", "Test", "");
00053     tempoSimulazione =get<DETimeParameter,DETime>(Param,"SimulationTime","System","");
00054
00055     velocitynode = rndUniformDouble(velocitymin,velocitymax);
00056     DETime moveNode = DETime(double(HopTime)/100);
00057
00058     Idostacoloaggiramento = -1;
00059     idverticeaggiramento = -1;
00060     pippo = true;
00061     poiCounterNode = 0;

```

```

00062
00063 while (pippo) {
00064     posizione.x = rndUniformDouble (0, lunghezza);
00065     posizione.y = rndUniformDouble (0, altezza);
00066     if (pmappa->posizioneraggiungileblobal (posizione)) {
00067         pippo = false;
00068     };
00069 }
00070 aggiornaIDregione();
00071
00072 poideinodi.clear();
00073
00074 //-----Probes-----
00075 NumPoiVisitedNode = Results->getGlobalProbeMeanSlice ("NumPoiVisitedNode");
00076 NumPckArrivedTotal = Results->getGlobalProbeMeanSlice ("PckArrivedTotal");
00077 NumPckArrivedStream = Results->getGlobalProbeMeanSlice ("PckArrivedStream");
00078 NumPckArrivedElastic = Results->getGlobalProbeMeanSlice ("PckArrivedElastic");
00079 NumPckLostTotal = Results->getGlobalProbeMeanSlice ("PckLost");
00080 EndToEndDelayElastic = Results->getGlobalProbeMeanSlice ("EndToEndDelayElastic");
00081 EndToEndDelayStreamMsg =
00082     Results->getGlobalProbeMeanSlice ("EndToEndDelayStreamMsg");
00083 EndToEndDelayElasticMsg =
00084     Results->getGlobalProbeMeanSlice ("EndToEndDelayElasticMsg");
00085 EndToEndDelayStream = Results->getGlobalProbeMeanSlice ("EndToEndDelayStream");
00086 EndToEndDelayTotal = Results->getGlobalProbeMeanSlice ("EndToEndDelayTotal");
00087 EndToEndDelayHistogramStream =
00088     Results->getGlobalProbeHistogram ("EndToEndDealyStreamHistogram");
00089 EndToEndDelayHistogramElastic =
00090     Results->getGlobalProbeHistogram ("EndToEndDealyElasticHistogram");
00091 EndToEndDelayMessageHistogramStream =
00092     Results->getGlobalProbeHistogram ("EndToEndDelayMessageHistogramStream");
00093 EndToEndDelayMessageHistogramElastic =
00094     Results->getGlobalProbeHistogram ("EndToEndDelayMessageHistogramElastic");
00095 PoiVisitedHistogram = Results->getGlobalProbeHistogram ("PoiVisitedHistogram");
00096
00097 //-----Probes Mean-----
00098 MeanE2EStream = Results->getGlobalProbeMean ("MeanE2EStream");
00099 MeanE2EElastic = Results->getGlobalProbeMean ("MeanE2EElastic");
00100 MeanE2EMessageStream = Results->getGlobalProbeMean ("MeanE2EMessageStream");
00101 MeanE2EMessageElastic = Results->getGlobalProbeMean ("MeanE2EMessageElastic");
00102 MeanPckArrivedStream = Results->getGlobalProbeMean ("MeanPckArrivedStream");
00103 MeanPckArrivedElastic = Results->getGlobalProbeMean ("MeanPckArrivedElastic");
00104
00105 //-----
00106 NNumPCKLost = 0;
00107 numpacchettiricevuti = 0;
00108 numpckarrivedStream = 0;
00109 numpckarrivedElastic = 0;
00110
00111 posizionefinale = creanuovadest();
00112 posizioneintermedia = posizionefinale;
00113
00114 //Se llama a los eventos necesarios para el correcto funcionamiento-----
00115 newEvent (new Ev_Muovinode (this), moveNode);
00116 newEvent (new Ev_ObserveNode (this), ObserveTime);
00117 }
00118
00119 //#####
00120 //-----HEv_ReceivePacket-----
00121 //#####
00122 void Node::HEv_ReceivePacket (packet pck, AccessPoint *pAPoint)
00123 {
00124     int Idsorgente, IDmsg, numtotpck;
00125     bool trovato;
00126     DTime Delay, DelayMsg;
00127
00128     trovato = false;
00129     Idsorgente = pck.IDNodosorgente;

```

```

00130   IDmsg = pck.IDMessage;
00131
00132   if (pck.priority) {
00133       numpckarrivedStream = numpckarrivedStream + 1;
00134       Delay = (T->Tick() - pck.TimeBorn.Tick());
00135       EndToEndDelayStream->Observe(Delay);
00136       EndToEndDelayHistogramStream->Observe(Delay);
00137       EndToEndDelayTotal->Observe(Delay);
00138       MeanE2EStream->Observe(Delay);
00139       if(pck.IDpacket== 0){
00140           bornMsgStream = pck.TimeBorn.Tick();
00141           IdMsgStream = pck.IDMessage;
00142       }
00143       if((pck.IDpacket== (pck.numpckinmsg - 1))&&(pck.IDMessage == IdMsgStream)){
00144           DelayMsg = (T->Tick() - bornMsgStream);
00145           MeanE2EMessageStream->Observe(DelayMsg);
00146           EndToEndDelayStreamMsg->Observe(DelayMsg);
00147           EndToEndDelayMessageHistogramStream->Observe(DelayMsg);
00148       }
00149   }
00150 }
00151 else {
00152     numpckarrivedElastic = numpckarrivedElastic + 1;
00153     Delay = (T->Tick() - pck.TimeBorn.Tick());
00154     EndToEndDelayElastic->Observe(Delay);
00155     EndToEndDelayHistogramElastic->Observe(Delay);
00156     EndToEndDelayTotal->Observe(Delay);
00157     MeanE2EElastic->Observe(Delay);
00158     if(pck.IDpacket== 0){
00159         bornMsgElastic = pck.TimeBorn.Tick();
00160         IdMsgElastic = pck.IDMessage;
00161     }
00162     if((pck.IDpacket== (pck.numpckinmsg - 1))&& (pck.IDMessage == IdMsgElastic)){
00163         DelayMsg = (T->Tick() - bornMsgElastic);
00164         MeanE2EMessageElastic->Observe(DelayMsg);
00165         EndToEndDelayElasticMsg->Observe(DelayMsg);
00166         EndToEndDelayMessageHistogramElastic->Observe(DelayMsg);
00167     }
00168 }
00169 numpacchettiricevuti = numpacchettiricevuti + 1;
00170 pAPoint->diminuirebuffer(pck);
00171 };
00172
00173 //#####
00174 //-----getposition-----
00175 //#####
00176 coordinates Node::getposition ()
00177 {
00178     return (posizione);
00179 }
00180
00181 //#####
00182 //-----setAggiramentoostacolo-----
00183 //#####
00184 void Node::setAggiramentoostacolo(int idostacolo, int idvertice)
00185 {
00186     Idostacoloaggiramento = idostacolo;
00187     idverticeaggiramento = idvertice;
00188 };
00189
00190 //#####
00191 //-----muovinode-----
00192 //#####
00193 void
00194 Node::HEv_Muovinode ()
00195 {
00196     coordinates pos;
00197     bool pippo;

```

```

00198  DETime TimeTxReq, stoptime;
00199  DETime SpostaTime = DETime(double(HopTime)/100);
00200  int aux;
00201
00202  if (posizione.x == posizionefinale.x && posizione.y == posizionefinale.y) {
00203      //El nodo esta en su destino: pide informacion al AP,
00204      //se elige un nuevo de destino y se llama al evento después de StopTime.
00205      Idostacoloaggiramento = -1;
00206      idverticeaggiramento = -1;
00207      aggiornaIDregione ();
00208      poiCounterNode ++;
00209      NumPoiVisitedNode->Observe (poiCounterNode);
00210      Poicounter++;
00211      posizionefinale = creanuovadest ();
00212      pmappa->richiediAPoint (this, IDregione, ID);
00213      stoptime = DETime(rndUniformDouble (MinStopTime, MaxStopTime));
00214      newEvent (new Ev_Muovinode (this), stoptime);
00215      return;
00216  }
00217
00218  else { //Si el nodo no ha llegado aun a posicion final
00219      if (pmappa->traiettoriafattibileglobal (posizione, posizionefinale)) {
00220          //Si el nodo puede moverse en linea recta hacia su destinacion
00221          //porque no tiene obstaculos en medio.
00222          posizioneintermedia.x = posizionefinale.x;
00223          posizioneintermedia.y = posizionefinale.y;
00224          pos = spostadaa (posizione, posizionefinale, velocitynode*double(HopTime));
00225          posizione.x = pos.x;
00226          posizione.y = pos.y;
00227      }
00228      else { // Si el nodo tiene obstaculos intermedios para llegar a su destino:
00229          if ((posizione.x == posizioneintermedia.x)
00230              &&(posizione.y == posizioneintermedia.y))
00231              {
00232                  //Si ya ha llegado a la posicion intermedia,
00233                  //se calcula la posicion intermedia sucesiva.
00234                  pos = pmappa->trovadestintermedia (posizione, posizionefinale,
00235                                                      Idostacoloaggiramento, idverticeaggiramento, this);
00236                  posizioneintermedia = pos;
00237              };
00238          //Si la posicion intermedia tiene tambien obstaculos en medio, se recalcula
00239          if (!(pmappa->traiettoriafattibileglobal (posizione, posizioneintermedia))) {
00240              pos = pmappa->trovadestintermedia (posizione, posizioneintermedia,
00241                                                  Idostacoloaggiramento, idverticeaggiramento, this);
00242              posizioneintermedia.x = pos.x;
00243              posizioneintermedia.y = pos.y;
00244              newEvent (new Ev_Muovinode (this), SpostaTime);
00245              return;
00246          }
00247          else{
00248              pos = spostadaa (posizione, posizioneintermedia,
00249                              velocitynode*double(HopTime));
00250              posizione.x = pos.x;
00251              posizione.y = pos.y;
00252          }
00253      };
00254  };
00255
00256  //Actualiza la region, pues puede darse que al desplazarse haya cambiado a otra.
00257  aggiornaIDregione ();
00258
00259  //Para hacer que se vuelva a mover el nodo después de HopTime.
00260  newEvent (new Ev_Muovinode (this), HopTime);
00261 };
00262 //#####
00263 //-----aggiornaIDregione-----
00264 //#####
00265 //#####
00266 void Node::aggiornaIDregione ()

```

```

00267 {
00268     IDregione = pmappa->trovaregioneappartenenza(posizione);
00269 };
00270
00271 //#####
00272 //-----getid-----
00273 //#####
00274 int Node::getid ()
00275 {
00276     return (ID);
00277 };
00278
00279 //#####
00280 //-----getIdregione-----
00281 //#####
00282 int Node::getIdregione ()
00283 {
00284     return (this->IDregione);
00285 };
00286
00287 //#####
00288 //-----HEv_ObserveNode-----
00289 //#####
00290 void Node::HEv_ObserveNode()
00291 {
00292     NumPckArrivedTotal->Observe( (numpckarrivedStream + numpckarrivedElastic) );
00293     NumPckArrivedStream->Observe( numpckarrivedStream );
00294     NumPckArrivedElastic->Observe( numpckarrivedElastic );
00295     NumPckLostTotal->Observe(NNumPCKLost);
00296     MeanPckArrivedStream->Observe(numpckarrivedStream);
00297     MeanPckArrivedElastic->Observe(numpckarrivedElastic);
00298     newEvent (new Ev_ObserveNode(this), ObserveTime);
00299     if ((poiCounterNode == 0)&&((T->Tick()*pow(10,TimeResolution)) >=
00300         (int(double(tempoSimulazione-ObserveTime))))
00301     {
00302         cout<<"No llega a destino el Nodo: "<<ID<<" , con pos: "<<posizione.x<<","
00303         <<posizione.y<<"buscando:"<<posizionefinale.x<<","<<posizionefinale.y<<'\n';
00304     }
00305 };
00306
00307 //#####
00308 //-----creanuovadest-----
00309 //#####
00310 coordinates Node::creanuovadest ()
00311 {
00312     coordinates pos, posinic,posfin;
00313     int poidestino, idpoi, poipartenza, npoi, i,j;
00314     vector <int> posiblepoi;
00315     i = 0;
00316
00317     if (poideinodi.size() > 0){
00318         npoi = poideinodi.size();
00319         idpoi = poideinodi[(npoi-1)];
00320         posinic = pmappa->getpoicoord (idpoi);
00321     }
00322     else{
00323         posinic = posizione;
00324     }
00325 }
00326
00327 for(int i = 0 ; i < numpoi ; i++){
00328     pos=pmappa->getpoicoord(i);
00329     if ((trovadistanza (posinic,pos) < distmaxpoi/6) && (!(isSeen(i)))){
00330         posiblepoi.push_back(i);
00331     }
00332 }
00333
00334 if (posiblepoi.size(>0){
00335     poidestino = posiblepoi[rndUniformInt (0, (posiblepoi.size()-1))];

```

```

00336     poideinodi.push_back(poidestino);
00337     PoiVisitedHistogram->Observe(poidestino+1);
00338     posfin = pmappa->getpoicoord(poidestino);
00339     return (posfin);
00340 }
00341 posiblepoi.clear();
00342
00343 for(int i = 0 ; i < numpoi ; i++){
00344     pos=pmappa->getpoicoord(i);
00345     if ((trovadistanza (posinic,pos) < distmaxpoi/2)&& (!(isSeen(i)))){
00346         posiblepoi.push_back(i);
00347     }
00348 }
00349 if (posiblepoi.size(>0){
00350     poidestino = posiblepoi[rndUniformInt(0,(posiblepoi.size()-1))];
00351     poideinodi.push_back(poidestino);
00352     PoiVisitedHistogram->Observe(poidestino+1);
00353     posfin = pmappa->getpoicoord(poidestino);
00354     return (posfin);
00355 }
00356 posiblepoi.clear();
00357
00358 for(int i = 0 ; i < numpoi ; i++){
00359     pos=pmappa->getpoicoord(i);
00360     if ((trovadistanza (posinic,pos) < distmaxpoi)&& (!(isSeen(i)))){
00361         posiblepoi.push_back(i);
00362     }
00363 }
00364 if (posiblepoi.size(>0){
00365     poidestino = posiblepoi[rndUniformInt(0,(posiblepoi.size()-1))];
00366     poideinodi.push_back(poidestino);
00367     PoiVisitedHistogram->Observe(poidestino+1);
00368     posfin = pmappa->getpoicoord(poidestino);
00369     return (posfin);
00370 }
00371 posiblepoi.clear();
00372
00373 for(int i = 0 ; i < numpoi ; i++){
00374     pos=pmappa->getpoicoord(i);
00375     if (!(isSeen(i)){
00376         posiblepoi.push_back(i);
00377     }
00378 }
00379 if (posiblepoi.size(>0){
00380     poidestino = posiblepoi[rndUniformInt(0,(posiblepoi.size()-1))];
00381     poideinodi.push_back(poidestino);
00382     PoiVisitedHistogram->Observe(poidestino+1);
00383     return (pmappa->getpoicoord(poidestino));
00384 }
00385 else {
00386     poideinodi.clear();
00387     pos=creanuovadest();
00388     return(pos);
00389 };
00390 };
00392 //#####
00393 //-----isSeen-----
00394 //#####
00395 bool Node::isSeen(int index)
00396 {
00397     for(int i = 0 ; i < poideinodi.size() ; i++){
00398         if (poideinodi[i]==index){
00399             return (true);
00400         }
00401     }
00402     return (false);
00403 };

```

A.15 Node.h

```

00001 #ifndef __Node_h__
00002 #define __Node_h__
00003
00004 #include "Common.h"
00005 #include "probemean.h"
00006 #include "probehistogram.h"
00007 #include "derandom_time.h"
00008
00009 extern long int Poicounter;
00010 class Mappa;
00011 class AccessPoint;
00012 //#####
00013 //----- Clase Node -----
00014 //#####
00015 class Node:public DevTerminal
00016 {
00017 protected:
00018     //Punteros a los objetos externos
00019     Mappa * pmappa;
00020     DESystem *System;
00021
00022     //Variables DTime
00023     DTime HopTime; //Cada cuanto tiempo un nodo llama al evento 'muovinodo'
00024     DTime ObserveTime; //Cada cuanto tiempo un nodo llama al evento 'ObserveNode'
00025     DTime MaxStopTime; //Tiempo maximo que esta parado un nodo en la destinacion.
00026     DTime MinStopTime; //Tiempo minimo que esta parado un nodo en la destinacion.
00027     DTime tempoSimulazione; //Tiempo que va a durar la simulacion.
00028     DTime bornMsgStream, bornMsgElastic; //Almacena los tiempos de nacimiento del
00029                                     //mensaje Stream o Elastic que se esta recibiendo.
00030
00031     //Variables para identificacion del nodo en el mapa y gestion de la movilidad
00032     int ID; //ID identificador del nodo.
00033     coordinates posizione; //x,y de la posicion en la que se encuentra en el instante.
00034     coordinates posizionefinale; //x,y della posicion final que se quiere alcanzar.
00035     coordinates posizioneintermedia; //x,y de la posicion intermedia hacia la que va.
00036     double velocitymax; //Maxima velocidad en pix/s con que el terminal se puede mover
00037     double velocitymin; //Minima velocidad en pix/s con que el terminal se puede mover
00038     double velocitynode; //Velocidad aleatoria con la que se mueve cada nodo.
00039     unsigned int IDregione; //ID de la region en la que se encuentra el nodo.
00040     double distmaxpoi; //Distancia maxima a que puede estar un PoI del nodo
00041                     //para considerarlo posible destino.
00042     int Idostacoloaggiramento, idverticeaggiramento; //Almacenan el ultimo vertice
00043                                     //sorteado, para evitar entrar en bucle.
00044     vector<int> poideinodi; //Sirve para saber los PoI que ha visitado ya el nodo.
00045
00046     //Variables para los Probes y adquisicion de resultados.
00047     double NNumPCKLost, numpacchettiricevuti;
00048     double numpckarrivedStream, numpckarrivedElastic;
00049     int numpoi, poiCounterNode, numerototnodi;
00050     unsigned int IdMsgStream, IdMsgElastic;
00051     double TimeResolution;
00052
00053     ProbeSlice *NumPckArrivedTotal;
00054     ProbeSlice *NumPckArrivedStream;
00055     ProbeSlice *NumPckArrivedElastic;
00056     ProbeSlice *NumPckLostTotal;
00057     ProbeSlice *EndToEndDelayElastic;
00058     ProbeSlice *EndToEndDelayStream;
00059     ProbeSlice *EndToEndDelayElasticMsg;
00060     ProbeSlice *EndToEndDelayStreamMsg;
00061     ProbeSlice *EndToEndDelayTotal;

```

```

00062 ProbeSlice *NumPoiVisitedNode;
00063
00064 ProbeMean *MeanE2EStream;
00065 ProbeMean *MeanE2EElastic;
00066 ProbeMean *MeanE2EMessageStream;
00067 ProbeMean *MeanE2EMessageElastic;
00068 ProbeMean *MeanPckArrivedStream;
00069 ProbeMean *MeanPckArrivedElastic;
00070
00071 ProbeHistogram *EndToEndDelayHistogramStream;
00072 ProbeHistogram *EndToEndDelayHistogramElastic;
00073 ProbeHistogram *EndToEndDelayMessageHistogramStream;
00074 ProbeHistogram *EndToEndDelayMessageHistogramElastic;
00075 ProbeHistogram *PoiVisitedHistogram;
00076
00077 public:
00078 //-----constructor-----
00079     Node (DESystem * _System, int _ID, Mappa * _pmappa)
00080     : DevTerminal (_System, _ID, 0)
00081     , System (_System)
00082     , ID (_ID)
00083     , pmappa (_pmappa)
00084     {
00085     };
00086 //-----destructor-----
00087     Node::~Node () {};
00088 //-----setup-----
00089     static void setup (ParamManager * Param, GlobalProbeManager * Results);
00090 //-----initialize-----
00091     virtual void Initialize (void);
00092 //-----getposition-----
00093     coordinates getposition ();
00094 //-----getIdregione-----
00095     int getIdregione ();
00096 //-----getid-----
00097     int getid ();
00098 //-----muovinodo-----
00099     void HEv_Muovinodo ();
00100 //-----HEv_ReceivePacket-----
00101     void HEv_ReceivePacket (packet pck, AccessPoint *pAPoint);
00102 //-----HEv_ObserveNode-----
00103     void HEv_ObserveNode ();
00104 //-----aggiornaIDregione-----
00105     void aggiornaIDregione ();
00106 //-----creanuovadest-----
00107     coordinates creanuovadest ();
00108 //-----setAggiramentoostacolo-----
00109     void setAggiramentoostacolo(int idostacolo, int idvertice);
00110 //-----isSeen-----
00111     bool isSeen(int index);
00112 };
00113
00114 #endif

```

A.16 Ostacolo.cpp

```

00001 #include "Ostacolo.h"
00002 #include "math.h"
00003 #define PI 3.1415926
00004
00005 //#####
00006 //-----asignaID-----
00007 //#####
00008 void
00009 Ostacolo::asignaID (unsigned int id)
00010 {
00011     IDOstacolo = id;
00012 };
00013
00014 //#####
00015 //-----asignarangevertx-----
00016 //#####
00017 void Ostacolo::asignarangevertex (double range)
00018 {
00019     Rangevertex = range;
00020 };
00021
00022 //#####
00023 //-----getID-----
00024 //#####
00025 unsigned int Ostacolo::getID ()
00026 {
00027     return (IDOstacolo);
00028 };
00029
00030 //#####
00031 //-----getv1-----
00032 //#####
00033 coordinates Ostacolo::getv1 ()
00034 {
00035     return (v1);
00036 };
00037
00038 //#####
00039 //-----getv2-----
00040 //#####
00041 coordinates Ostacolo::getv2 ()
00042 {
00043     return (v2);
00044 };
00045
00046 //#####
00047 //-----getv3-----
00048 //#####
00049 coordinates Ostacolo::getv3 ()
00050 {
00051     return (v3);
00052 };
00053
00054 //#####
00055 //-----getv4-----
00056 //#####
00057 coordinates Ostacolo::getv4 ()
00058 {
00059     return (v4);
00060 };
00061

```

```

00062 //#####
00063 //-----getvindice-----
00064 //#####
00065 coordinates Ostacolo::getvindice (int i)
00066 {
00067     if (i == 1) {
00068         return (v1);
00069     };
00070     if (i == 2) {
00071         return (v2);
00072     };
00073     if (i == 3) {
00074         return (v3);
00075     };
00076     if (i == 4) {
00077         return (v4);
00078     };
00079 };
00080
00081 //#####
00082 //-----Constructores-----
00083 //#####
00084 Ostacolo::Ostacolo (coordinates v1p, coordinates v2p, coordinates v3p,
00085                    coordinates v4p)
00086 {
00087     v1.x = v1p.x;
00088     v1.y = v1p.y;
00089     v2.x = v2p.x;
00090     v2.y = v2p.y;
00091     v3.x = v3p.x;
00092     v3.y = v3p.y;
00093     v4.x = v4p.x;
00094     v4.y = v4p.y;
00095 }
00096
00097 //#####
00098 //-----puntoraggiungibile-----
00099 //#####
00100 bool Ostacolo::puntoraggiungibile (coordinates posizione)
00101 {
00102     //Esta funcion recibe como entrada una posicion y devuelve true o false en funcion
00103     //de que dicha posicion caiga dentro del obstaculo o no.
00104     //Nota: Ecuacion de la recta para 2 puntos -> (y-y1)/(y2-y1) = (x-x1)/(x2-x1)
00105
00106     int centrale = 0;
00107     if (v1.y == v2.y && v3.y == v4.y && v1.x == v4.x && v2.x == v3.x) {
00108         //Caso de obstaculo rectangular con lados horizontales y verticales.
00109         //En realidad el siguiente caso contiene tambien a este.
00110         if ((v1.x <= posizione.x) && (posizione.x <= v2.x) && (v1.y <= posizione.y)
00111             && (v4.y >= posizione.y))
00112             {
00113                 return (false);
00114             }
00115         else {
00116             return (true);
00117         }
00118     }
00119     else {
00120         //Caso general de obstaculos con lados oblicuos:
00121         //Se calcula interseccion recta v1-v2 y recta v3-v4 con la recta vertical que pasa
00122         //por posizione y mira las intersecciones.Se observa si la ordenada de la posicion
00123         //se encuentra en medio de las 2 intersecciones.
00124         //Hago lo mismo con las rectas v2-v3 y v1-v4 considerando la abcisa de la posicion
00125         double intersezionex1, intersezioney1, intersezionex2, intersezioney2;
00126         int centrale = 0;
00127         //Interseccion con la recta v1-v2.
00128         if (v1.y != v2.y) {

```

```

00129     intersezioney1 =(v2.y - v1.y)*((posizione.x - v1.x)/(v2.x - v1.x)) + v1.y;
00130     intersezionex1 = v1.x +(v2.x - v1.x)*(intersezioney1 - v1.y)/(v2.y - v1.y);
00131     }
00132     else {
00133         intersezioney1 = v1.y;
00134         intersezionex1 = posizione.x;
00135     }
00136     //Interseccion con la recta v3-v4.
00137     if (v3.y != v4.y) {
00138         intersezioney2 =(v3.y - v4.y)*((posizione.x - v4.x)/(v3.x - v4.x)) + v4.y;
00139         intersezionex2 = v4.x +(v3.x - v4.x)*(intersezioney2 - v4.y)/(v3.y - v4.y);
00140     }
00141     else {
00142         intersezioney2 = v3.y;
00143         intersezionex2 = posizione.x;
00144     }
00145     if (intersezioney1 <= posizione.y && intersezioney2 >= posizione.y) {
00146         centrale++;
00147     }
00148
00149     //Interseccion con la recta v1-v4.
00150     if (v1.x != v4.x) {
00151         intersezionex1 = v1.x + (v4.x - v1.x)*(posizione.y - v1.y)/(v4.y - v1.y);
00152         intersezioney1 = v1.y +(v4.y - v1.y)*(intersezionex1 - v1.x)/(v4.x - v1.x);
00153     }
00154     else {
00155         intersezionex1 = v1.x;
00156         intersezioney1 = posizione.y;
00157     }
00158     //Interseccion con la recta v2-v3.
00159     if (v2.x != v3.x) {
00160         intersezionex2 = v2.x + (v3.x - v2.x)*(posizione.y - v2.y)/(v3.y - v2.y);
00161         intersezioney2 = v2.y +(v3.y - v2.y)*(intersezionex1 - v2.x)/(v3.x - v2.x);
00162     }
00163     else {
00164         intersezionex2 = v2.x;
00165         intersezioney2 = posizione.y;
00166     }
00167     if (intersezionex1 <= posizione.x && intersezionex2 >= posizione.x) {
00168         centrale++;
00169     }
00170     if (centrale == 2) { //Si la posizione se encuentra entre las 4 rectas (dentro).
00171         return (false);
00172     }
00173     else {
00174         return (true);
00175     }
00176 }
00177 }
00178
00179 //#####
00180 //-----traiettoriafattibile-----
00181 //#####
00182 bool Ostacolo::traiettoriafattibile (coordinates pos1, coordinates pos2)
00183 {
00184     double m1, m2, q1, q2, posxmin, posxmax, posxminv, posxmaxv, posyminv;
00185     double posymaxv, posymin, posymax;
00186     int numintersecciones = 0; //Sirve para contar cuantos lados del obstaculo son
00187                             //interceptados por la trayectoria.
00188     coordinates intersez;
00189
00190     if (pos1.x <= pos2.x) {
00191         posxmin = pos1.x; //En posxmin va la x de pos1 si pos1 se encuentra
00192         posxmax = pos2.x; //a izquierda de pos2, o viceversa.
00193     }
00194     else {
00195         posxmin = pos2.x;
00196         posxmax = pos1.x;

```

```
00197     };
00198     if (pos1.y <= pos2.y) {
00199         posymin = pos1.y;
00200         posymax = pos2.y;
00201     }
00202     else {
00203         posymin = pos2.y;
00204         posymax = pos1.y;
00205     };
00206
00207 //Interseccion con el lado v1-v2.
00208     if (v1.x <= v2.x) {
00209         posxminv = v1.x;
00210         posxmaxv = v2.x;
00211     }
00212     else {
00213         posxminv = v2.x;
00214         posxmaxv = v1.x;
00215     };
00216     if (v1.y <= v2.y) {
00217         posyminv = v1.y;
00218         posymaxv = v2.y;
00219     }
00220     else {
00221         posyminv = v2.y;
00222         posymaxv = v1.y;
00223     };
00224     intersez = trovaintersezione (v1, v2, pos1, pos2);
00225     if (posxminv <= intersez.x && intersez.x <= posxmaxv
00226         && posxmin <= intersez.x && intersez.x <= posxmax
00227         && posyminv <= intersez.y && intersez.y <= posymaxv
00228         && posymin <= intersez.y && intersez.y <= posymax)
00229     {
00230         numintersezioni = numintersezioni + 1;
00231     }
00232
00233 //Interseccion con el lado v2-v3.
00234     if (v2.x <= v3.x) {
00235         posxminv = v2.x;
00236         posxmaxv = v3.x;
00237     }
00238     else {
00239         posxminv = v3.x;
00240         posxmaxv = v2.x;
00241     };
00242     if (v2.y <= v3.y) {
00243         posyminv = v2.y;
00244         posymaxv = v3.y;
00245     }
00246     else {
00247         posyminv = v3.y;
00248         posymaxv = v2.y;
00249     };
00250     intersez = trovaintersezione (v2, v3, pos1, pos2);
00251     if (posxminv <= intersez.x && intersez.x <= posxmaxv
00252         && posxmin <= intersez.x && intersez.x <= posxmax
00253         && posyminv <= intersez.y && intersez.y <= posymaxv
00254         && posymin <= intersez.y && intersez.y <= posymax)
00255     {
00256         numintersezioni = numintersezioni + 1;
00257     }
00258
00259 //Interseccion con el lado v3-v4.
00260     if (v3.x <= v4.x) {
00261         posxminv = v3.x;
00262         posxmaxv = v4.x;
00263     }
00264     else {
```

```

00265     posxminv = v4.x;
00266     posxmaxv = v3.x;
00267 };
00268 if (v3.y <= v4.y) {
00269     posyminv = v3.y;
00270     posymaxv = v4.y;
00271 }
00272 else {
00273     posyminv = v4.y;
00274     posymaxv = v3.y;
00275 };
00276 intersez = trovaintersezione (v3, v4, pos1, pos2);
00277 if (posxminv <= intersez.x && intersez.x <= posxmaxv
00278     && posxmin <= intersez.x && intersez.x <= posxmax
00279     && posyminv <= intersez.y && intersez.y <= posymaxv
00280     && posymin <= intersez.y && intersez.y <= posymax)
00281 {
00282     numintersezioni = numintersezioni + 1;
00283 }
00284
00285 //Interseccion con el lado v4-v1.
00286 if (v1.x <= v4.x) {
00287     posxminv = v1.x;
00288     posxmaxv = v4.x;
00289 }
00290 else {
00291     posxminv = v4.x;
00292     posxmaxv = v1.x;
00293 };
00294 if (v1.y <= v4.y) {
00295     posyminv = v1.y;
00296     posymaxv = v4.y;
00297 }
00298 else {
00299     posyminv = v4.y;
00300     posymaxv = v1.y;
00301 };
00302 intersez = trovaintersezione (v1, v4, pos1, pos2);
00303 if (posxminv <= intersez.x && intersez.x <= posxmaxv
00304     && posxmin <= intersez.x && intersez.x <= posxmax
00305     && posyminv <= intersez.y && intersez.y <= posymaxv
00306     && posymin <= intersez.y && intersez.y <= posymax)
00307 {
00308     numintersezioni = numintersezioni + 1;
00309 }
00310
00311 //Se comprueba si el numero de intersecciones es mayor que 0.
00312 if (numintersezioni > 0) {
00313     return (false);
00314 }
00315 else {
00316     return (true);
00317 };
00318
00319 }
00320
00321 //#####
00322 //-----verticevisible-----
00323 //#####
00324 bool Ostacolo::verticevisible (coordinates posizione, int numvertice)
00325 {
00326     coordinates intersezione;
00327     bool ris;
00328     ris = true;
00329
00330     if (numvertice == 1) {
00331         intersezione = trovaintersezione (posizione, v1, v3, v2);
00332         if (intersezionecompresa (intersezione, v3, v2)

```

```
00333     && intersezionecompresa (intersezi)one, v1, posizi)one)
00334     {
00335         ris = false;
00336     }
00337     intersezi)one = trovaintersezi)one (posizi)one, v1, v3, v4);
00338     if (intersezionecompresa (intersezi)one, v3, v4)
00339         && intersezionecompresa (intersezi)one, v1, posizi)one)
00340     {
00341         ris = false;
00342     }
00343
00344     //El if de debajo sirve porque la funcion intersezionecompresa devuelve false si
00345     //'intersezi)one' coincide con uno de los dos vertices v1,v3 (en este caso).Por
00346     //tanto, sirve para evitar ambigüedad si 'posizi)one' es externa al obstaculo
00347     //pero sobre la recta que une dos vertices opuestos.
00348     if ((puntosuretta (posizi)one, v1, v3))
00349         && (trovadistanza (posizi)one, v1) > trovadistanza (posizi)one, v3))
00350     {
00351         ris = false;
00352     }
00353 }
00354 if (numvertice == 2) {
00355     intersezi)one = trovaintersezi)one (posizi)one, v2, v3, v4);
00356     if (intersezionecompresa (intersezi)one, v3, v4)
00357         && intersezionecompresa (intersezi)one, v2, posizi)one)
00358     {
00359         ris = false;
00360     }
00361     intersezi)one = trovaintersezi)one (posizi)one, v2, v1, v4);
00362     if (intersezionecompresa (intersezi)one, v1, v4)
00363         && intersezionecompresa (intersezi)one, v2, posizi)one)
00364     {
00365         ris = false;
00366     }
00367     if ((puntosuretta (posizi)one, v2, v4))
00368         && (trovadistanza (posizi)one, v2) > trovadistanza (posizi)one, v4))
00369     {
00370         ris = false;
00371     }
00372 }
00373 if (numvertice == 3) {
00374     intersezi)one = trovaintersezi)one (posizi)one, v3, v1, v2);
00375     if (intersezionecompresa (intersezi)one, v1, v2)
00376         && intersezionecompresa (intersezi)one, v3, posizi)one)
00377     {
00378         ris = false;
00379     }
00380     intersezi)one = trovaintersezi)one (posizi)one, v3, v1, v4);
00381     if (intersezionecompresa (intersezi)one, v1, v4)
00382         && intersezionecompresa (intersezi)one, v3, posizi)one)
00383     {
00384         ris = false;
00385     }
00386     if ((puntosuretta (posizi)one, v1, v3))
00387         && (trovadistanza (posizi)one, v3) > trovadistanza (posizi)one, v1))
00388     {
00389         ris = false;
00390     }
00391 }
00392 if (numvertice == 4) {
00393     intersezi)one = trovaintersezi)one (posizi)one, v4, v1, v2);
00394     if (intersezionecompresa (intersezi)one, v1, v2)
00395         && intersezionecompresa (intersezi)one, v4, posizi)one)
00396     {
00397         ris = false;
00398     }
00399     intersezi)one = trovaintersezi)one (posizi)one, v4, v3, v2);
00400     if (intersezionecompresa (intersezi)one, v3, v2)
```

```

00401     && interseziõnecompresa (interseziõne, v4, posiziõne)
00402     {
00403         ris = false;
00404     }
00405     if ((puntosuretta (posiziõne, v2, v4))
00406         && (trovadistancia (posiziõne, v4) > trovadistancia (posiziõne, v2)))
00407     {
00408         ris = false;
00409     }
00410 }
00411 return (ris);
00412 };
00413
00414 //#####
00415 //-----Puntovicinovertice-----
00416 //#####
00417 coordinates Ostacolo::puntovicinovertice (int i)
00418 {
00419 //Funcion que devuelve las coordenadas de un punto exterior al obstaculo que este en
00420 //la cercanias del vertice con indice i. Si por ejemplo se pasa i=1, calcula la
00421 //recta que pasa por los vertices v1-v3 y coge un punto sobre tal recta que sea
00422 //externo al obstaculo y que diste de v1 como maximo el valor 'rangevertex'.
00423     double m, a, xrange, Rangemin, pmin;
00424     coordinates pos;
00425
00426     Rangemin = 0.2;
00427     pmin = 0;
00428
00429     if (i == 1) {
00430         if (v1.x == v3.x) {
00431             pos.x = v1.x;
00432             pos.y = (rndUniformDouble ( (v1.y - Rangevertex), (v1.y - Rangemin)));
00433         }
00434         else {
00435             m = (v3.y - v1.y) / (v3.x - v1.x); //coeficiente angular de la recta v1-v3
00436             a = atan (m); //angulo de inclinacion de la recta v1-v3
00437             xrange = Rangevertex * abs (cos (a));
00438             pmin = Rangemin * abs (cos (a));
00439             if (v1.x <= v3.x) {
00440                 pos.x = rndUniformDouble ( (v1.x - xrange), (v1.x - pmin) );
00441             }
00442             else {
00443                 pos.x = rndUniformDouble ( (v1.x + pmin) , (v1.x + xrange) );
00444             }
00445             pos.y = (v1.y + (v3.y - v1.y) * (pos.x - v1.x) / (v3.x - v1.x));
00446         }
00447     };
00448
00449     if (i == 3) {
00450         if (v1.x == v3.x) {
00451             pos.x = v1.x;
00452             pos.y = rndUniformDouble ( (v3.y + Rangemin), (v3.y + Rangevertex) );
00453         }
00454         else {
00455             m = (v3.y - v1.y) / (v3.x - v1.x); //coeficiente angular de la recta v1-v3
00456             a = atan (m); //angulo de inclinacion de la recta v1-v3
00457             xrange = Rangevertex * abs (cos (a));
00458             pmin = Rangemin * abs (cos (a));
00459             if (v1.x <= v3.x) {
00460                 pos.x = rndUniformDouble ( (v3.x + pmin) , (v3.x + xrange) );
00461             }
00462             else {
00463                 pos.x = rndUniformDouble ((v3.x - xrange), (v3.x - pmin) );
00464             }
00465             pos.y = (v1.y + (v3.y - v1.y) * (pos.x - v1.x) / (v3.x - v1.x));
00466         };
00467     };
00468 }

```

```

00469     if (i == 2) {
00470         if (v2.x == v4.x) {
00471             pos.x = v2.x;
00472             pos.y = rndUniformDouble ((v2.y - Rangevertex), (v2.y - Rangemin));
00473         }
00474         else {
00475             m = (v2.y - v4.y) / (v2.x - v4.x); //coeficiente angular de la recta v2-v4
00476             a = atan (m); //angulo de inclinacion de la recta v2-v4
00477             xrange = Rangevertex * abs (cos (a));
00478             pmin = Rangemin * abs (cos (a) );
00479             if (v4.x <= v2.x) {
00480                 pos.x = rndUniformDouble ( (v2.x + pmin) , (v2.x + xrange));
00481             }
00482             else {
00483                 pos.x = rndUniformDouble ( (v2.x - xrange), (v2.x - pmin) );
00484             }
00485             pos.y = (v2.y + (v4.y - v2.y) * (pos.x - v2.x) / (v4.x - v2.x));
00486         };
00487     };
00488
00489     if (i == 4) {
00490         if (v2.x == v4.x) {
00491             pos.x = v2.x;
00492             pos.y = rndUniformDouble ( (v4.y + Rangemin), (v4.y + Rangevertex) );
00493         }
00494         else {
00495             m = (v2.y - v4.y) / (v2.x - v4.x); //coeficiente angular de la recta v2-v4
00496             a = atan (m); //angulo de inclinacion de la recta v2-v4
00497             xrange = Rangevertex * abs (cos (a));
00498             pmin = Rangemin * abs (cos (a) );
00499             if (v4.x <= v2.x) {
00500                 pos.x = rndUniformDouble ((v4.x - xrange), (v4.x - pmin) );
00501             }
00502             else {
00503                 pos.x = rndUniformDouble ( (v4.x + pmin) , (v4.x + xrange));
00504             }
00505             pos.y = (v2.y + (v4.y - v2.y) * (pos.x - v2.x) / (v4.x - v2.x));
00506         };
00507     };
00508
00509     return (pos);
00510 };
00511
00512 //#####
00513 //-----determinaidvertice-----
00514 //#####
00515 int Ostacolo::determinaidvertice(coordinates posizione)
00516 {
00517     int id;
00518     id = -1;
00519     if( (posizione.x == v1.x) && (posizione.y == v1.y)){id = 1;};
00520     if( (posizione.x == v2.x) && (posizione.y == v2.y)){id = 2;};
00521     if( (posizione.x == v3.x) && (posizione.y == v3.y)){id = 3;};
00522     if( (posizione.x == v4.x) && (posizione.y == v4.y)){id = 4;};
00523     return(id);
00524 };

```

A.17 Ostacolo.h

```

00001 #ifndef __Ostacolo_h__
00002 #define __Ostacolo_h__
00003 #include "Common.h"
00004
00005 //#####
00006 //-----Clase Ostacolo-----
00007 //#####
00008 class Ostacolo
00009 {
00010 //Las coordenadas de los vertices del obstaculo se han tomado en este orden:
00011 //v1 : vertice alto izquierda.
00012 //v2 : vertice alto derecha.
00013 //v3 : vertice bajo derecha.
00014 //v4 : vertice bajo izquierda.
00015 private:
00016     coordinates v1, v2, v3, v4;
00017     double Rangevertex; //Sirve para el algoritmo de movilidad(ver la
00018     unsigned int IDOstacolo; //funcion puntovicinovertece).
00019
00020 public:
00021
00022 //Funciones para introducir y leer las variables privadas.
00023     void assegnaID (unsigned int id);
00024     void assegnarangevertex (double range);
00025     void assegnacoordinate (coordinates v1, coordinates v2,
00026                             coordinates v3, coordinates v4);
00027     unsigned int getID ();
00028     coordinates getv1 ();
00029     coordinates getv2 ();
00030     coordinates getv3 ();
00031     coordinates getv4 ();
00032     coordinates getvindice (int i);
00033
00034 //Funciones para el modelo de movilidad.
00035     bool puntoraggiungibile (coordinates posizione);
00036     bool traiettoriafattibile (coordinates pos1, coordinates pos2);
00037     bool verticevisibile (coordinates posizione, int numvertice);
00038     coordinates puntovicinovertece (int i);
00039     int determinaidthertice(coordinates posizione);
00040
00041 //Constructor.
00042     Ostacolo (coordinates v1, coordinates v2, coordinates v3, coordinates v4);
00043 };
00044
00045 #endif

```

A.18 Regione.cpp

```
00001 #include "Regione.h"
00002
00003 //-----getv1-----
00004 coordinates Regione::getv1 ()
00005 {
00006     return (v1);
00007 };
00008
00009 //-----getv2-----
00010 coordinates Regione::getv2 ()
00011 {
00012     return (v2);
00013 };
00014
00015 //-----getv3-----
00016 coordinates Regione::getv3 ()
00017 {
00018     return (v3);
00019 };
00020
00021 //-----getv4-----
00022 coordinates Regione::getv4 ()
00023 {
00024     return (v4);
00025 };
00026
00027 //-----getid-----
00028 unsigned int Regione::getid ()
00029 {
00030     return (IDregione);
00031 };
00032
00033 //-----setID-----
00034 void Regione::setID (unsigned int ID)
00035 {
00036     IDregione = ID;
00037 };
00038
00039 //-----setv1-----
00040 void Regione::setv1 (coordinates v)
00041 {
00042     v1.x = v.x;
00043     v1.y = v.y;
00044 };
00045
00046 //-----setv2-----
00047 void Regione::setv2 (coordinates v)
00048 {
00049     v2.x = v.x;
00050     v2.y = v.y;
00051 };
00052
00053 //-----setv3-----
00054 void Regione::setv3 (coordinates v)
00055 {
00056     v3.x = v.x;
00057     v3.y = v.y;
00058 };
00059
00060 //-----setv4-----
00061 void Regione::setv4 (coordinates v)
```

```

00062 {
00063     v4.x = v.x;
00064     v4.y = v.y;
00065 };
00066
00067 //-----posappartenente-----
00068 bool Regione::posappartenente (coordinates posizione)
00069 {
00070     bool res;
00071
00072     if (v1.x <= posizione.x && posizione.x <= v2.x && v1.y >= posizione.y
00073         && v4.y <= posizione.y)
00074     {
00075         res = true;
00076     }
00077     else {
00078         res = false;
00079     }
00080     return (res);
00081 };
00082
00083 //-----Constructor-----
00084 Regione::Regione (coordinates v1p, coordinates v3p, unsigned int ID)
00085 {
00086     v1.x = v1p.x;
00087     v1.y = v1p.y;
00088     v2.x = v3p.x;
00089     v2.y = v1p.y;
00090     v3.x = v3p.x;
00091     v3.y = v3p.y;
00092     v4.x = v1p.x;
00093     v4.y = v3p.y;
00094     IDregione = ID;
00095 };
00096
00097 //-----distanzaconfine(posizione)-----
00098 double Regione::distanzaconfine (coordinates posizione)
00099 {
00100     //Esta funcion devuelve la distancia de 'posizione' al lado mas cercano de la
00101     //region que se esta considerando.
00102     double distancia, distanzanew;
00103
00104     //Se inicializa distancia a un valor muy grande.
00105     distancia = 10 * trovadistanza (v1, v2);
00106
00107     distanzanew = distanzapuntoretta (v1, v2, posizione);
00108     if (distanzanew < distancia) {
00109         distancia = distanzanew;
00110     }
00111
00112     distanzanew = distanzapuntoretta (v3, v2, posizione);
00113     if (distanzanew < distancia) {
00114         distancia = distanzanew;
00115     }
00116
00117     distanzanew = distanzapuntoretta (v3, v4, posizione);
00118     if (distanzanew < distancia) {
00119         distancia = distanzanew;
00120     }
00121
00122     distanzanew = distanzapuntoretta (v1, v4, posizione);
00123     if (distanzanew < distancia) {
00124         distancia = distanzanew;
00125     }
00126     return (distancia);
00127 };

```

A.19 Regione.h

```
00001 #ifndef Regione__h
00002 #define Regione__H
00003 #include "Common.h"
00004
00005 //#####
00006 //-----Clase Regione-----
00007 //#####
00008 class Regione
00009 {
00010 //Los vertices v1,v2,v3,v4 van enumerados asi:
00011 // v1 : vertice alto izquierda.
00012 // v2 : vertice alto derecha.
00013 // v3 : vertice bajo derecha.
00014 // v4 : vertice bajo izquierda.
00015
00016 private:
00017     coordinates v1, v2, v3, v4;
00018     unsigned int IDregione;
00019
00020 public:
00021     Regione (coordinates v1, coordinates v3, unsigned int ID);
00022
00023     coordinates getv1 ();
00024     coordinates getv2 ();
00025     coordinates getv3 ();
00026     coordinates getv4 ();
00027     unsigned int getid ();
00028
00029     void setID (unsigned int ID);
00030     void setv1 (coordinates v);
00031     void setv2 (coordinates v);
00032     void setv3 (coordinates v);
00033     void setv4 (coordinates v);
00034
00035     bool posappartenente (coordinates pos);
00036     double distanzaconfine (coordinates posizione);
00037
00038 };
00039 #endif
```

A.20 SysTest.cpp

```

00001 #include "SysTest.h"
00002 #include <cmath>
00003 //-----Constructor-----
00004 SysTest::SysTest (ParamManager * _Param, GlobalProbeManager * _Results,
00005                 ProbeManager * _ProbeMgr)
00006 :DESystem (_Param, _Results, _ProbeMgr, get < IntParameter, int >
00007 (_Param, "TimeResolution", "Test", ""), 1,1, 1)
00008     1, 1)
00009 {
00010     theNwMap = NULL;
00011     theNodes.clear ();
00012 }
00013
00014 //-----Setup-----
00015 void
00016 SysTest::setup (ParamManager * Param, GlobalProbeManager * Results)
00017 {
00018     Param->addClass ("Test", "Test system");
00019     Param->addParameter ("Test", new IntParameter ("TimeResolution",
00020         "Risoluzione temporale", "-4", "(0,inf)"));
00021     Mappa::setup (Param, Results);
00022     Node::setup (Param, Results);
00023     AccessPoint::setup (Param, Results);
00024     Param->setDefault ("BaseFileName", "results/");
00025     Param->setDefault ("TimeResolution", "-4");
00026 }
00027
00028 //-----Initialize-----
00029 void SysTest::Initialize ()
00030 {
00031     int i, j, numAP, numzonecol, numzonerow;
00032     coordinates pos, posf;
00033     Node *tempNode;
00034     AccessPoint *tempAP;
00035     string name;
00036     DESystem::Initialize ();
00037
00038     numnodi = get < IntParameter, int >(Param, "numnodi", "NwMap", "");
00039     tempoSimulazione = get<DETimeParameter, DETime>(Param, "SimulationTime", "System", "");
00040     numAP = get < IntParameter, int >(Param, "numAP", "NwMap", "");
00041     numzonecol = get < IntParameter, int >(Param, "numzone_col", "NwMap", "");
00042     numzonerow = get < IntParameter, int >(Param, "numzone_row", "NwMap", "");
00043     numAP = numzonecol * numzonerow;
00044     Poicounter = 0;
00045
00046     theNwMap = new Mappa (this);
00047     theNwMap->Initialize ();
00048
00049     for (i = 0; i < numAP; i++) { //Se crean los AccessPoint.
00050         tempAP = new AccessPoint(this, i, theNwMap);
00051         tempAP->Initialize();
00052         theNwMap->inserisciAccessPoint (tempAP);
00053     };
00054
00055     for (j = 0; j < numnodi; j++) { //Se crean ahora los nodos en la red.
00056         tempNode = new Node (this, j, theNwMap);
00057         tempNode->Initialize ();
00058         theNwMap->inseriscinodo (tempNode);
00059     };
00060
00061     cout<<"Creados y posicionados "<<numnodi<<" nodos en la Red"<<'\n';

```

```

00062 cout<<"Creados y posicionados "<<numAP<<" Puntos de Acceso en la Red"<<'\n';
00063 };
00064
00065 //-----Destructor-----
00066 SysTest::~SysTest ()
00067 {
00068     delete theNwMap;
00069     theNodes.clear ();
00070
00071     cout<<"Valor final de numPoixNode: "<<(double(Poicounter))/numnodi<<'\n';
00072     cout<<"Valor final de Poicounter: "<<Poicounter<<'\n';
00073 };
00074
00075 //-----Main-----
00076 void
00077 DEMain ()
00078 {
00079     RunSimul < SysTest > ();
00080 }

```

A.21 SysTest.h

```

00001 #ifndef __Test_Routing_h__
00002 #define __Test_Routing_h__
00003
00004 #include "desystem.h"
00005 #include "dedevice.h"
00006 #include "dedebug.h"
00007 #include "demain.h"
00008 #include "Common.h"
00009 #include "Mappa.h"
00010 #include "Node.h"
00011 #include "AccessPoint.h"
00012
00013 long int Poicounter;
00014 //#####
00015 //-----Clase SysTest-----
00016 //#####
00017 class SysTest : public DESystem
00018 {
00019     protected:
00020     Mappa* theNwMap;
00021     vector <Node*> theNodes;
00022     int numnodi;
00023     DETime tempoSimulazione;
00024
00025     public:
00026     SysTest(ParamManager* _Param,GlobalProbeManager* _Results,ProbeManager* _ProbeMg);
00027     static void setup(ParamManager *Param, GlobalProbeManager *Results);
00028     void Initialize();
00029     virtual ~SysTest();
00030 };
00031
00032 #endif

```

Anexo B

Manual de NePSi



Il sistema INeSiS (Integrated Network Signal Processing Simulator) è una piattaforma di simulazione che comprende due sottosistemi:

MuDiSP (Multirate Digital Signal Processor): un simulatore che considera flussi di bit sincroni e collegamenti fra blocchi di tipo deterministico e stabilito a priori.

Network Protocol Simulator (NePSi): un simulatore a eventi discreti e asincroni in cui il flusso di dati fra i vari blocchi è stabilito in maniera dinamica nel corso della simulazione (in run-time).



NePSi – cos'è, cosa non è

- Framework - offre un insieme di classi utili alla programmazione di sistemi DE
- Le simulazioni risultano veloci
- Portabile (ANSI C++) – funzionamento uniforme su Linux, Windows, MacOS
- Non ha un front-end grafico per la costruzione di simulazioni
- Non ha un front-end grafico per l'analisi dei risultati
- Non ha un front-end grafico per il debugging
- La documentazione è scarsa



Sistema Discrete Event (DE)

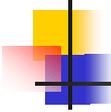
Un sistema DE è un sistema che evolve in base a *eventi*, che vengono scambiati tra i blocchi della simulazione stessa.

- Gli eventi possono essere generati in modo deterministico o random, e possono contenere un'informazione.
- Ad ogni evento è associato un *tempo*, che è il tempo di ricezione del segnale da parte del blocco a cui è destinato.
- Il blocco di destinazione dell'evento deve essere deciso al run-time (non devono esserci connessioni a priori tra blocchi).

Gli eventi in generale sono scambi di messaggi fra blocchi del simulatore, un particolare tipo di evento può essere ad esempio il cambiamento di stato in una macchina a stati finiti.

Se l'evento è l'arrivo di un pacchetto, l'informazione associata all'evento sarà ad esempio il tipo di pacchetto.

Il tempo associato all'evento è sempre il tempo associato alla sua ricezione, che costituisce un elemento importante per la connotazione dell'evento in quanto è l'istante in cui verrà presumibilmente generato un altro evento.



Blocchi NePSi

Ogni blocco NePSi è costituito da una (o più) classi C++. La programmazione di ogni blocco è totalmente lasciata all'implementatore; l'uso di NePSi avviene tramite ereditarietà ed offre la possibilità di gestire:

- tempo
- parametri al run-time
- generatori di numeri random
- analizzatori di dati

Non è possibile l'incapsulazione di blocchi, anche se è possibile ottenere qualcosa di simile.

In generale un blocco NePSi corrisponde ad una classe C++, più eventuali sottoclassi di utility.

Ogni blocco ha come classi padri delle classi generiche, da cui eredita alcune funzioni fondamentali, come il concetto di tempo, la gestione dei parametri a run-time, i generatori random, etc.

Ogni blocco NePSi ha caratteristiche a sé stanti, non è cioè possibile generare un blocco "terminale mobile" e tanti sottoblocchi "generatore random", "ricezione ACK", e così via. Ogni blocco avrà caratteristiche peculiari, e anche se in realtà produrrà dati che verranno usati da un macro oggetto "terminale mobile" rimane un'entità autonoma. Ciò offre maggiore flessibilità al simulatore.



Simulazioni DE

Ogni simulazione DE ha le seguenti caratteristiche:

- Ogni entità (terminale, base station, canale, etc.) può essere scomposto in blocchi logici autonomi (**blocchi**)
- Ogni blocco comunica i propri cambiamenti di stato ad altri blocchi (**eventi**)
- Ogni cambiamento di stato avviene ad un determinato tempo e genera un evento che verrà ricevuto ad un tempo successivo (**tempo**)

La dimensione di un blocco deve essere scelta accuratamente, scegliendo un blocco troppo piccolo (cioè che svolge poche funzioni) si rischia di renderlo inutile, scegliendo un blocco più grande è possibile che generi troppi eventi e che congestioni il sistema.



Simulazioni generiche

Ogni simulazione dovrebbe poter:

- Leggere parametri dall'esterno (flessibilità)
- Scrivere i risultati (generazione di statistiche)
- Poter essere facilmente oggetto di debugging

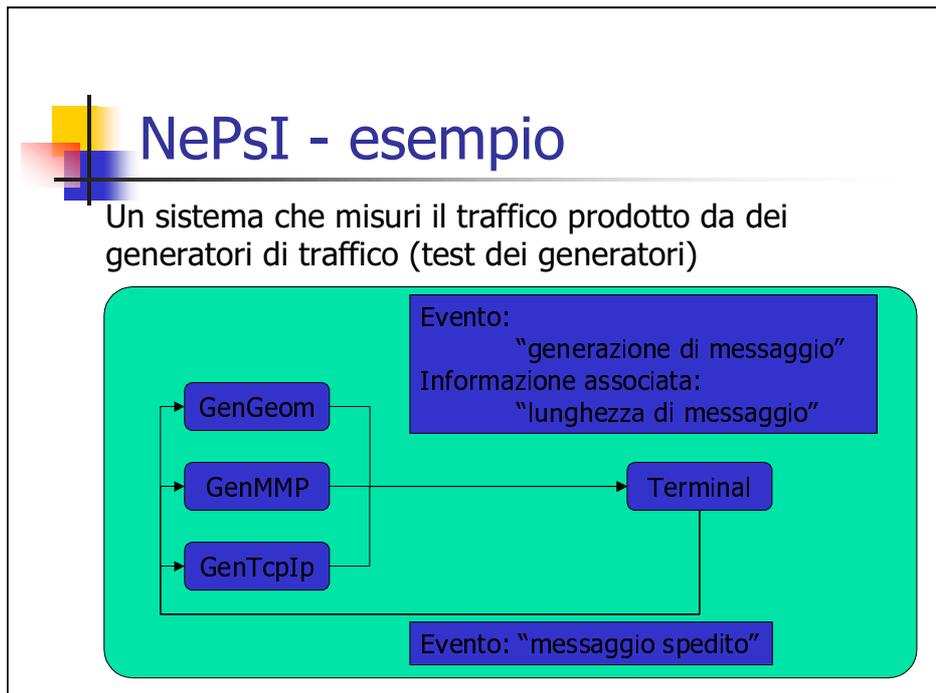


NePSi – prerequisiti

- **ANSI C++**
 - Classi
 - Ereditarietà
 - Member Functions
 - Classi e funzioni virtuali

- **Standard Template Libraries (STL)**
 - Tipi e Uso

Conoscere le Standard Template Libraries permette di ottimizzare la scrittura del codice, evitando di dover perdere tempo a scrivere funzioni che già esistono. Un esempio evidente è la gestione dei vettori. Con la STL `<vector>` si possono facilmente gestire vettori di dimensioni dinamiche, senza doversi preoccupare di allocare e deallocare memoria.

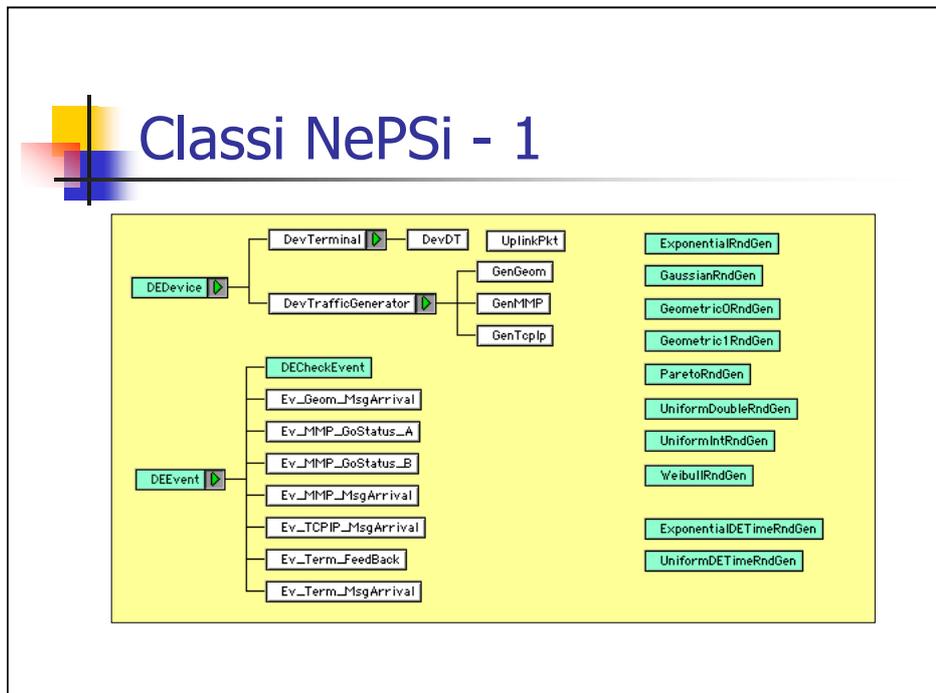


Il blocco GenGeom si riferirà al tempo mandando dei messaggi a sé stesso che hanno **durata** pari a quella voluta per scandire il tempo. Ad esempio, se GenGeom deve mandare dei messaggi (eventi) al Terminal ogni X secondi, dopo ogni messaggio a Terminal manderà a sé stesso un messaggio di **durata** X secondi, e solo dopo che lo avrà ricevuto genererà il nuovo evento per Terminal.

La scansione del tempo in NePsI avviene in sub-unità; in NePsI il tempo viene rappresentato con un numero di tipo **unsigned long long int** (indicato con **time_int**).

La minima unità di tempo rappresentabile è denominata **tick**; la frazione di secondo che un tick rappresenta viene decisa a priori dal programmatore. In genere si usa $1 \text{ tick} = 1 \mu\text{s}$.

La scelta di un **unsigned long long int** è motivata con la necessità di avere un grado di accuratezza nella determinazione del tempo anche dopo un numero elevato di eventi.



DEDevice è una classe virtuale da cui si derivano tutti i blocchi per terminali mobili; le classi generiche sono tutte di tipo *virtual* per evitare che vengano utilizzate, essendo esse implementate solo in qualità di classi padre in meccanismi di ereditarietà. Le classi DevTerminal e DevTrafficGenerator sono state dunque costruite dal programmatore, per questo particolare esempio applicativo, per ereditarietà da DEDevice.

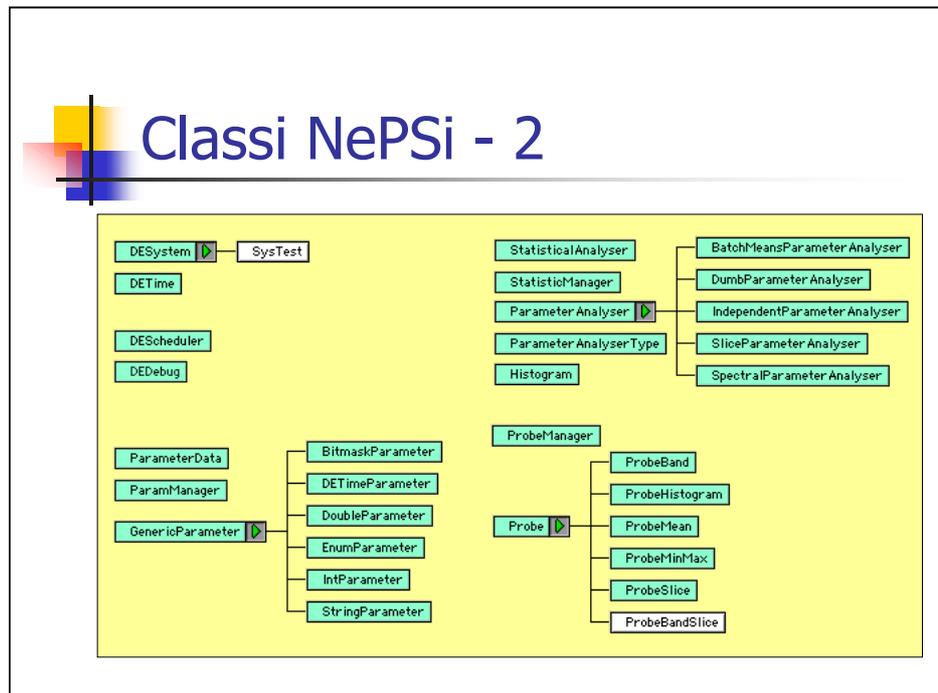
UplinkPckt è un pacchetto molto semplice (ad esempio una struttura C) che serve al sistema per scambiare le informazioni. E' in sostanza l'informazione associata al messaggio di uplink.

DEEvent è la classe virtuale da cui derivano gli eventi. Un evento è in realtà una classe, e ciò per dare possibilità allo scheduler di sistema (l'oggetto che gestisce gli eventi e l'asse temporale del simulatore) di gestire più facilmente gli eventi. Se ad esempio si assegna ad ogni classe evento una variabile membro relativa al tempo, lo scheduler non si dovrà preoccupare di cosa quella classe esegua, ma potrà semplicemente leggere la variabile tempo di tutte le classi evento in coda e provvedere ad eseguirle in base a quale ha il tempo di arrivo minore.

DECheckEvent è una classe che serve al sistema per auto-controllarsi durante la simulazione.

Le classi indicate con colore chiaro derivate da DEEvent sono gli eventi relativi all'esempio in esame, e costituiscono gli eventi che i vari blocchi mandano a sé stessi o al Terminal. Ad esempio, Ev_Geom_MsgArrival è l'evento che il GenGeom manda a sé stesso per scandire l'intertempo di generazione eventi al Terminal, Ev_MMP_GoStatus_A è l'evento utile al generatore MMP per cambiare stato, e così via.

Altre classi utili, mostrate in figura, sono quelle relative ai generatori casuali, sia di numeri generici (blocco sopra) che di tempo (la coppia sottostante di classi relative a DETime).



Dalla classe DESystem si ottiene per derivazione SysTest, che definisce quali classi operano nel simulatore, e che contiene il “main”.

DETime si occupa del tempo, dei tick, e della precisione.

DEScheduler si occupa di sapere qual è il prossimo evento, ed è l’istanza dell’oggetto Scheduler descritto in precedenza. Questa classe non deve di norma essere modificata dai programmatori utenti di NePSi.

In figura sono poi da notare tre blocchi principali di classi, quelle relative ai Parametri, che si occupano di lettura e scrittura dei parametri di simulazione, quelle dell’Analyser e quelle del Probe, che generano e gestiscono le statistiche da osservare. Fra questi due ultimi gruppi di classi, la principale differenza sta nel fatto che Analyser genera solo un numero limitato di parametri statistici e può decidere se interrompere o meno la simulazione analizzando tali dati, mentre Probe può generare più tipi di dati statistici ma non può agire sulla simulazione.



Blocchi – funzioni “speciali”

Durante l'esecuzione di una simulazione, ogni blocco (classe) viene richiamato più volte secondo la seguente logica:

- Setup (funzione statica)
 - Dichiarare i parametri usati dalla classe
- Initialize
 - Preparare la classe alla simulazione (lettura parametri, inizializzazione variabili, etc.)
- Handler degli eventi (uno per ogni tipo di evento)
 - Risposta ad un evento

Sono le funzioni membro necessarie ad ogni blocco derivante dal DEDevice. La Setup deve essere “static”, in quanto non appartiene a nessuna istanza della classe, ed ha effetti pertanto su tutte le istanze della classe stessa.

Viene usata per modificare i parametri, e viene chiamata una volta sola per simulazione, prima che vengano letti i parametri, e deve essere eseguita per ogni classe coinvolta. La Setup dentro Systest deve chiamare tutte le Setup delle classi dei vari blocchi definiti dall'utente (le Setup delle classi interne di NePSi sono chiamate in modo automatico).

Initialize viene chiamata più volte, ma sempre a tempo zero; ad esempio, se si vogliono fare simulazioni multi-run, in cui cioè si ripetono più prove di simulazione in sequenza, ogni volta che automaticamente si riavvia una nuova simulazione, tornando così al tempo zero, si effettua una nuova chiamata a Initialize, che rappresenta il costruttore degli oggetti.

Gli Handlers degli eventi sono poi le funzioni tramite cui una classe reagisce all'arrivo di un evento; Ogni classe avrà un Handler per ogni tipo di evento che gli può arrivare.



Blocchi – funzioni “speciali” - 2

- Setup (funzione statica)
 - Viene eseguita UNA sola volta per esecuzione del programma e non deve contenere riferimenti non statici.
- Initialize
 - Viene eseguita più volte durante l'esecuzione, sempre all'inizio di un RUN (durante un'esecuzione si possono fare più RUN).
- Handler degli eventi (uno per ogni tipo di evento)
 - E' buona norma avere un handler per tipo di evento, ma nulla vieta di avere un handler che gestisce più tipi differenti.



Note e considerazioni:

Per costruire una nuova simulazione la cosa più semplice è copiare una simulazione già fatta e modificarla. In questo modo si ha che:

- Si ha uno stile di programmazione uniforme.
- Si evita di “dimenticarsi” alcune funzioni standard (in molte classi derivate si *devono* ridefinire alcune funzioni)
- Dagli esempi si *impara*



Events: note

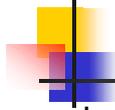
Un evento non ha il tempo di esecuzione memorizzato internamente; quest'ultimo viene specificato tramite la chiamata a **newEvent**.

Il tempo specificato è relativo al tempo attuale, ossia si indica *tra quanto* accadrà l'evento, non *quando* accadrà l'evento (notazione relativa, non assoluta).

La chiamata a **newEvent**, inoltre, può non contenere il tempo di ritardo; in questo caso l'evento è sincrono rispetto all'evento in corso. Gli eventi sincroni sono da preferirsi agli eventi "a delay 0" (maggiore velocità).

Quando si genera un evento (tipicamente all'interno dell'Handler di un altro evento), si comunicherà allo scheduler fra quanto tempo accadrà l'evento che si sta generando, tramite la chiamata alla funzione `newEvent`.

Il tempo è chiamato in `DETime`, e può essere espresso in tick, in secondi o in una forma utile alla rappresentazione del tempo in `Slot/Frame/SuperFrame`.



DETime - classe tempo

La classe `DETime` fornisce una notazione di tempo flessibile e generica. La base è un *unsigned long long int* (64bit) che misura unità di tempo, generici o sottomultipli del secondo. Le funzioni membro permettono di:

- Eseguire conversioni da/in secondi "normali".
- Dividere il tempo secondo slot, frame e superframe.
- Gestire il tempo in base a slot, frame e superframe (somme di slot, frame e superframe).
- Gestire l'overflow (tempo fuori scala).

Il DTime può determinare quanti secondi compongono uno slot, quanti slot compongono un frame, e così via.

E' possibile chiedere a questo blocco in che slot/frame/superframe la simulazione si trova, oppure si può chiedere a che tempo corrisponde lo slot (o frame o superframe) successivo a quello attuale.



DTime - classe tempo - es.

```

DTime( time_int step, time_int bigStep, time_int superStep )
DTime( string A)      (const DTime& A)      (double A)

time_int Tick()      Step()      BigStep()      SuperStep()
time_int RelativeTick() RelativeStep() RelativeBigStep()

operators + - * / % += < <= == != => > double()

DTime AddStep AddBigStep AddSuperStep

DTime NextStep      NextBigStep      NextSuperStep
      NextIndexedStep NextIndexedBigStep

DTime BeginOfTheNextUsefulStep

DTime ToNextStep      ToNextIndexedStep      ToBeginOfTheNextUsefulStep

bool HasOffsetZero() IsInOverflow()

```

Nelle prime due righe del listato in figura si possono notare vari tipi di costruttori per la classe DTime, in cui a seconda dei parametri passati la classe DTime viene istanziata in modo diverso.

Ci sono poi gli operatori funzione, che ritornano valori di tick o secondi.

Gli operatori definiti sono poi tutti definiti tramite overloading.

Le funzioni in carattere rosso non vengono usate in quanto considerano valori assoluti di tempo. Ciò che interessa comunicare con lo scheduler è infatti “fra quanto” accadrà l’evento successivo, non “quando” in termini assoluti.

Le funzioni finali, che ritornano valori booleani, sono usate per sapere se si è all’inizio di uno slot oppure se si è in situazione di overflow, ossia se il tempo che è stato generato è troppo elevato; in tal caso, lo scheduler gestirà ugualmente questo evento in overflow, ma lo eseguirà a fine simulazione (o mai), marcandolo come “evento in overflow”.



Parameters

Un parameter appartiene ad una classe e va definito nella *Setup()*.

Il parametro stesso (normalmente) viene letto nella *Initialize()*.

I parametri possono essere *DETime*, *double*, *int*, *string*, *enum* o *bitmask*.

```
void StatCollector::setup(ParamManager *Param, StatisticManager *)
{
    Param->addClass ("StatCollector", "Stat Collector");
    Param->addParameter ("StatCollector",
        new IntParameter("num_prio", "classe di priorit ", "4", "(0,10)");
}

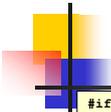
void StatCollector::Initialize()
{
    num_prio = get<IntParameter, int>(Param, "num_prio", "StatCollector", "");
    ...
}
```

I parametri possono essere usati soltanto da classi derivanti da *DEDevice*, e ci  perch  un evento non ha bisogno di parametri. “Stat collector” in carattere verde   il nome della classe, mentre quello in carattere blu   il commento che apparir  sul listato dei parametri.

“num_prio” in viola rappresenta il nome del parametro, a cui si associa ancora il commento in carattere blu; dentro *Initialize* si indica di che tipo   il parametro (*Int*, *Double*, etc.).

Dentro *Initialize*, “num_prio” in nero   una variabile, che viene inizializzata al valore letto dal fine dei parametri tramite il comando “get” predefinito.

IntParameter rappresenta il tipo di parametro, mentre *int*   la conversione che viene effettuata su quel tipo. C’  poi il nome del puntatore (*Param*), il il nome del parametro, il nome della classe (*StatCollector*) e infine un campo che nell’esempio   vuoto (non viene utilizzato).



GenGeom.h

```

#ifndef __GenGeom_h__
#define __GenGeom_h__

#include "rndgen.h"
#include "derandom_time.h"

#define DBG_EV_WIDTH 21

////////////////////////////////////////////////////////////////////////////////////////////////////////////////////////////////
// class GenGeom

class GenGeom : public DevTrafficGenerator
{
protected:
    ExponentialDETimeRndGen msgInterarrivalTime;
    GeometriclRndGen msgLength;

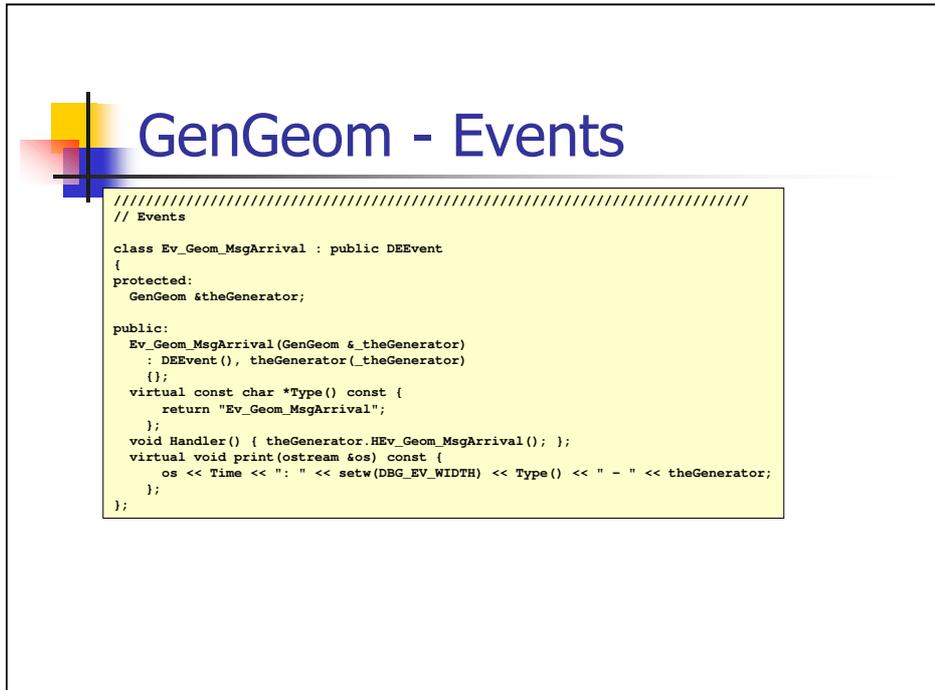
public:
    GenGeom (DESystem      *_System,
             int           _ID)
        : DevTrafficGenerator(_System, _ID)
    {};
    ~GenGeom() {};
    static void setup(ParamManager *Param, StatisticManager *Results);
    virtual void Initialize(void);
    virtual void MessageSent(void) {};
    void HEv_Geom_MsgArrival(void);
};

#endif

```

Il file mostrato in figura è un header di una classe Nepsi, deriva da DevTraffic Generator che a sua volta deriva dalla classe DeDevice. I comandi #ifndef, #define ed #endif servono per evitare la doppia inclusione. Vengono poi incluse le definizioni delle classi random. Si definisce poi la classe GenGeom, con due variabili interne, una che definisce una esponenziale, e l'altra una distribuzione geometrica.

Nella parte public si trovano le funzioni: il costruttore, che deve contenere un riferimento a DESystem (per costruire un oggetto GenGeom devo in realtà costruire un oggetto DEDevice che richiede DESystem). C'è poi il distruttore, la Setup, che deve essere dichiarata come static void, come richiesto ad ogni classe che deriva da DEDevice. Nelle classi derivate da DEEvent non servono invece né parametri né results né Setup. Ci sono poi le funzioni virtual void Initialize e MessageSent, che gestisce l'evento ricezione Message_Sent da Terminal. L'handler è detto HEv_Geom_MsgArrival (void), che deve restituire un void. Occorre notare che un handler di evento deve restituire un void, ma che non è detto che venga invocato senza parametri (quindi con un void). La maggior parte degli handler di eventi sono della forma "void HEv qualcosa(parametri).



Questa è la seconda parte della schermata precedente (nel listato sta prima di “#endif”).

L’evento che appartiene alla GenGeom viene detto Ev_Geom_etc.. E’ l’evento mandato a questa classe, e viene definito nella relativa intestazione .h.

E’ derivato da DEEvent, contiene un puntatore a GenGeom, cioè alla classe destinataria dell’evento (sé stessa).

Nel costruttore si indica il destinatario. C’è poi una funzione di servizio che stampa il nome della classe, e si chiama *Type.

C’è poi la funzione print che serve al Debugger per stampare l’evento.

Dopo << Type () << ci metto quello che voglio verrà scritto nel debugger.

Poi, void Handler () è la funzione chiamata dallo scheduler del Nepsi quando si accorge che quell’evento è il prossimo da eseguire, e che richiama la funzione HEV_Geom_MsgArrival (), che è definita nel .h come prototipo (vedi pag. precedente).



GenGeom.cpp

```

#include "deevent.h"
#include "DevTerminal.h"
#include "GenGeom.h"

void GenGeom::setup(ParamManager *Param, StatisticManager *)
{
    Param->addClass ("GenGeom", "Message generator - interarrival expon., msg len geom. ");
    Param->addParameter ("GenGeom", new DTimeParameter("MsgInterarrTime",
        "Mean message interarrival time", "1.0", "(0,inf)"));
    Param->addParameter ("GenGeom", new DoubleParameter("MsgLength",
        "Mean message length", "5.0", "(0,inf)"));
}

void GenGeom::Initialize()
{
    DTime MsgInterarrTime = get<DTimeParameter,DTime>(Param, "MsgInterarrTime", "GenGeom", "");
    double MsgLength = get<DoubleParameter,double>(Param, "MsgLength", "GenGeom", "");

    msgInterarrivalTime = ExponentialDTRndGen(MsgInterarrTime);
    msgLength = GeometricRndGen(MsgLength);

    newEvent(new Ev_Geom_MsgArrival(*this), msgInterarrivalTime.get());
}

void GenGeom::HEv_Geom_MsgArrival(void)
{
    owner->HEv_Term_MsgArrival(msgLength.get());

    newEvent(new Ev_Geom_MsgArrival(*this), msgInterarrivalTime.get());
}

```

File GenGeom.cpp.

Nel Setup dichiaro due parametri, che nell'Initialize leggo e metto in due variabili. Poi mi costruisco due variabili random, e metto un newEvent al tempo del prossimo messaggio in arrivo, in cui comunico quale oggetto riceverà l'evento (lui stesso in questo caso) e fra quanto tempo (il tempo di interarrivo dei messaggi). Poi c'è l'handler dell'evento: prima uso owner (=proprietario del generatore), poi mi rischedulo e c'è dunque un'altra chiamata a newEvent.

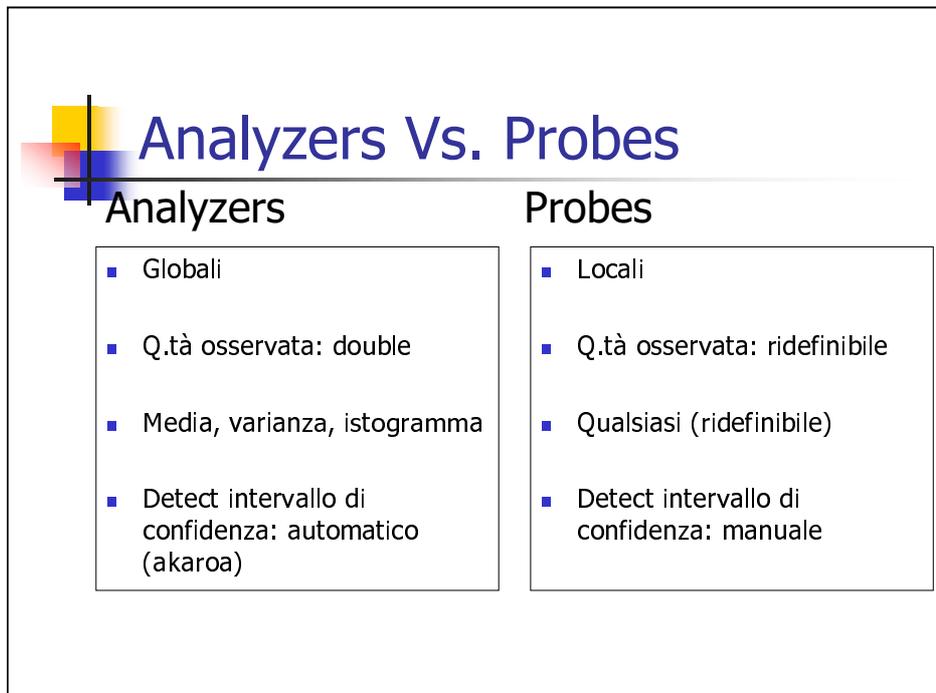
Owner è il puntatore al DevTerminal a cui notifico l'arrivo del messaggio. Avrei potuto metterlo con un evento (cioè con un newEvent anziché usare owner). Un evento è utile per fare cose nel futuro. Se ho eventi sincroni posso evitare di usare eventi, chiamo cioè direttamente la funzione del destinatario. In realtà gli eventi vengono scritti nel log del debugger. Poi, se uso la newEvent, prima del prossimo evento questa funzione finirà.

Quindi si sarebbe potuto scrivere, anziché owner:

```
newEvent (new Ev_msgArrival (owner, msgLength.get()) )
```

oppure:

```
newEvent (new Ev_msgArrival (owner, msgLength.get(), DTime() )).
```



Un Analyzer lo definisco nella setup ed è comune a tutte le istanze della classe. Ogni istanza di quella classe lavora sullo stesso Analyzer. Automaticamente sa quando stoppare la simulazione. L'intervallo di confidenza è dunque gestito in automatico.

Le probes sono classi, sono locali, e se voglio una probe per trenta terminali la devo definire come statica.

Il metodo Akaroa definisce delle soglie per l'intervallo di confidenza della variabile osservata, e al momento in cui tale soglia viene superata l'Analyzer automaticamente interviene, eventualmente interrompendo la simulazione.



Analyzers

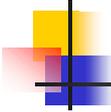
Ogni analyzer è globale e va dichiarato nella *Setup()*.

Si deve eseguire il binding tra l'analyser e una variabile int nella *Inititalize()*.

```
void Dev_MM1Server::setup(ParamManager *Param, StatisticManager *Results)
{
    Results->AddAnalyser("delay", "Request delay");
    ...
}
void Dev_MM1Server::Initialize()
{
    delay_analyser = Results->Enable("delay");
    ...
}

...
Results->ProcessObservation(delay_analyser, 0.5);
...
```

Un Analyzer lo definisco in modo simile ad un parametro. Devo aggiungere un unico Analyzer. Nell'Initialize Delay_Analyzer abilito l'analizzatore di Delay.



Probes

Una probe è un normale oggetto.
Normalmente si creano le probes nell'*Initialize()*.

```
Header file, tra le variabili membro di una classe:
ProbeMean*    theProbeDelay
NOTA: va inizializzata a 0 nel costruttore.

StatCollector::StatCollector(DESsystem *_System)
: DEDevice(_System), theProbeDelay(0)
{}

void StatCollector::Initialize()
{
    if(theProbeDelay)
        delete theProbeDelay;
    theProbeDelay = new ProbeMean("num_prio");
    ...
}

...
theProbeDelay->Observe(0.5);
...
```

Le Probe sono oggetti, si creano nell'Initialize, se sono state definite come statiche nel setup. Vanno inizializzate a 0 nel costruttore per sicurezza.

Probes - tipi

Tipi di Probe già presenti in NePSi; si può derivare per ereditarietà dalla classe *Probe*.

- ProbeMean
- ProbeMinMax
- ProbeHistogram
- ProbeBand
- ProbeSlice
- Time, $E[x]$, $E[x^2]$, $E[x^2] - E[x]^2$
- Time, $\min(x)$, $\max(x)$
- Istogramma(x)
- Time, $\text{sum}(x)/\text{Time}$
- Come ProbeMean, ma le statistiche sono azzerate ad ogni output

Note di utilizzo:

NePSi è un framework in continua evoluzione, quindi non è perfetto e non risolve *tutti* i problemi di creazione di una simulazione. Si può usare in due modi:

☹ Modo cattivo:

- Si forza la struttura se NePSi impone limitazioni.
- Non si guardano gli header NePSi.
- Si fanno troppe domande ai gestori di NePSi ;-{))

☺ Modo buono:

- Se si trovano limiti imposti, ci si chiede perché. Eventualmente si chiedono chiarimenti e/o si suggeriscono modifiche.
- Si esplora NePSi (le parti "pubbliche").
- Si scrive la documentazione ;-{))