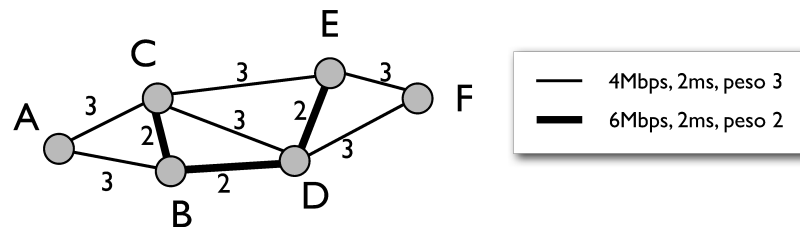


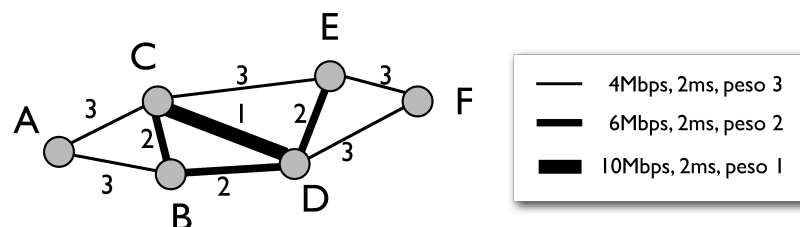
Problema 7.4: Una empresa tiene sucursales en 6 ciudades. Cada sucursal dispone de un router que interconecta la red del edificio con las de ciudades vecinas. Entre las ciudades tiene alquilados enlaces punto a punto. Hasta hace pocos meses todos estos enlaces tenían una capacidad de $4Mbps$ y un retardo de propagación de $2ms$. Recientemente se ha contratado más velocidad en algunos enlaces, que ahora son a $6Mbps$, como se ve en la figura. Sin embargo el subir la velocidad de los enlaces no cambia el tiempo de propagación que sigue siendo de $2ms$.



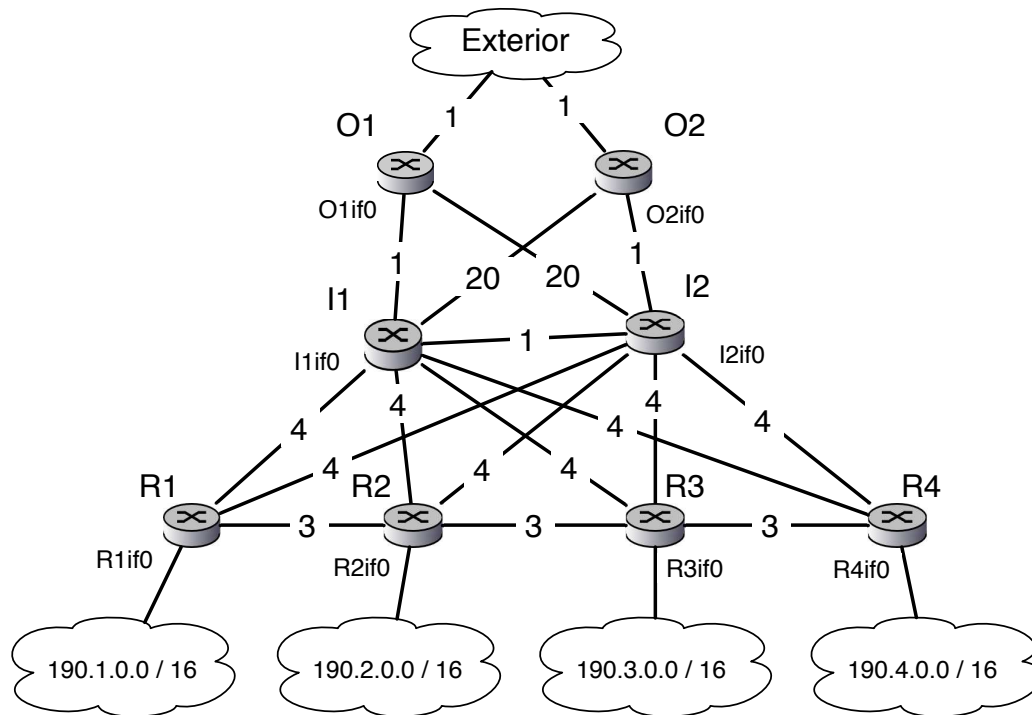
Se ha configurado un protocolo de enrutamiento de tipo distance-vector en los routers de la red y en cada router se han configurado los pesos de los enlaces como se ve en la figura. A los enlaces de $4Mbps$ se les ha asignado peso 3 y a los de $6Mbps$ peso 2 para que sean elegidos preferentemente. El algoritmo utilizado hace que cada router envíe la tabla de rutas cada $30segundos$. Si suponemos que todos los routers se reinician en un momento dado y el algoritmo de enrutamiento comienza a funcionar...

- Indique las iteraciones del algoritmo de enrutamiento que seguirá para calcular las rutas desde todas las ciudades hasta F. (0.25 pts)
- En cada iteración indique también que hará en ese momento cada router con los paquetes que tienen como dirección de destino una dirección de la ciudad F. (0.25 pts)
- Dibuje el árbol de expansión que contiene todos los caminos hacia F una vez que el algoritmo se ha estabilizado. (0.25 pts)

Partiendo de esta situación se procede a instalar un enlace de mayor velocidad entre C y E. El nuevo enlace tiene una velocidad de $10Mbps$ y un retardo de propagación de $2ms$. Se le configura peso 1 para que sea mejor que los existentes.



- Muestre las iteraciones que realizara el algoritmo de enrutamiento para adaptarse y encontrar los nuevos caminos hasta F desde todos los nodos. Indique en cada iteración que hará cada nodo con los paquetes que tienen por destino F. (0.25 pts)
- Indique razonadamente que camino recorrerá un paquete que se envíe desde A hacia F, 40 segundos después de haberse producido el cambio. Lo mismo para uno que se envíe. 120segundos después del cambio. (0.25 pts)
- Dibuje el árbol de expansión que contiene todos los caminos hacia F una vez que el algoritmo se ha estabilizado. (0.25 pts)



| R1 | |
|-----|----------------|
| if0 | 190.1.0.1 / 16 |
| if1 | 190.0.2.1 / 30 |
| if2 | 190.0.2.5 / 30 |
| if3 | 190.0.1.1 / 30 |

| R2 | |
|-----|-----------------|
| if0 | 190.2.0.1 / 16 |
| if1 | 190.0.1.2 / 30 |
| if2 | 190.0.2.9 / 30 |
| if3 | 190.0.2.13 / 30 |
| if4 | 190.0.1.5 / 30 |

| R3 | |
|-----|-----------------|
| if0 | 190.3.0.1 / 16 |
| if1 | 190.0.1.6 / 30 |
| if2 | 190.0.2.17 / 30 |
| if3 | 190.0.2.21 / 30 |
| if4 | 190.0.1.9 / 30 |

| R4 | |
|-----|-----------------|
| if0 | 190.4.0.1 / 16 |
| if1 | 190.0.1.10 / 30 |
| if2 | 190.0.2.25 / 30 |
| if3 | 190.0.2.29 / 30 |

| O1 | |
|-----|-----------------|
| if0 | 190.0.3.2 / 30 |
| if1 | exterior |
| if2 | 190.0.3.10 / 30 |

| O2 | |
|-----|-----------------|
| if0 | 190.0.3.14 / 30 |
| if1 | 190.0.3.6 / 30 |
| if2 | exterior |

| I1 | |
|-----|-----------------|
| if0 | 190.0.2.2 / 30 |
| if1 | 190.0.3.1 / 30 |
| if2 | 190.0.3.5 / 30 |
| if3 | 190.0.2.33 / 30 |
| if4 | 190.0.2.26 / 30 |
| if5 | 190.0.2.18 / 30 |
| if6 | 190.0.2.10 / 30 |

| I2 | |
|-----|-----------------|
| if0 | 190.0.2.30 / 30 |
| if1 | 190.0.2.22 / 30 |
| if2 | 190.0.1.14 / 30 |
| if3 | 190.0.2.6 / 30 |
| if4 | 190.0.2.34 / 30 |
| if5 | 190.0.3.9 / 30 |
| if6 | 190.0.3.13 / 30 |

Figura 2: Red del problema 7.5

Problema 7.5 Un operador de servicios de internet tiene la red que se ve en la figura 2. Un primer nivel de routers (R1-R4) cerca del usuario dan acceso a diferentes subredes IP. Los routers de este primer nivel estan interconectados con otros routers de primer nivel cercanos. Los routers de primer nivel tienen enlaces a dos routers de interconexión (I1-I2) y estos a dos routers exteriores (O1-O2). Los pesos de los enlaces son como se ve en la figura 2. Algunos enlaces tienen pesos altos porque no interesa que se usen salvo en caso de rotura de otros enlaces.

Los interfaces de los routers se numeran en el sentido de las agujas del reloj y en la figura se indica en cada uno cual es el interfaz if0. En la figura se dan los detalles de los interfaces de cada router

En la red se configura un protocolo de enrutamiento tipo link-state de forma que cada nodo recibe toda la información de la red y puede calcular los caminos a todas las subredes.

a) Muestre que iteraciones emplea el algoritmo para calcular las mejores rutas desde el nodo R1 a todos los demas nodos y subredes. Trate las redes de acceso como un unico nodo con su correspondiente router y el exterior como un nodo mas

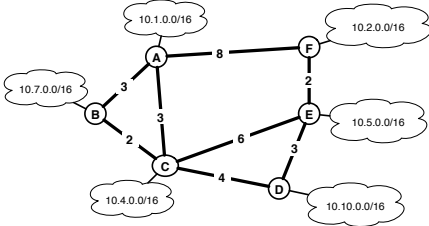
| ext | | O1 | | O2 | | I1 | | I2 | | R2 | | R3 | | R4 | |
|-----|--------|----|--------|----|--------|----|--------|----|--------|----|--------|----|--------|----|--------|
| d | camino | d | camino | d | camino | d | camino | d | camino | d | camino | d | camino | d | camino |
| | | | | | | | | | | | | | | | |
| | | | | | | | | | | | | | | | |
| | | | | | | | | | | | | | | | |
| | | | | | | | | | | | | | | | |
| | | | | | | | | | | | | | | | |
| | | | | | | | | | | | | | | | |
| | | | | | | | | | | | | | | | |
| | | | | | | | | | | | | | | | |

b) Indique la tabla de rutas que generará el algoritmo de enrutamiento en el nodo R1 para cada una de las 4 redes y el exterior

| Subred | distancia | siguiente salto |
|--------|-----------|-----------------|
| | | |
| | | |
| | | |
| | | |
| | | |
| | | |
| | | |
| | | |

c) ¿Que camino seguirá un paquete enviado por la dirección 190.1.3.1 a la dirección IP 190.4.0.3? ¿Que camino seguirá un paquete enviado por la dirección 190.2.1.1 a la dirección 190.4.0.3? ¿Recorren estos paquetes el arbol de expansion? Razone la respuesta

Pregunta 7.6: En la red de la figura tenemos varios nodos cada uno de los cuales está conectado a sus propias redes. A los enlaces entre nodos se les asigna pesos como se ve en la figura



Suponga que se utiliza un algoritmo de tipo link-state para realizar el enrutamiento. En el nodo B se conoce toda la información de enlaces y nodos y se ejecuta el algoritmo de Dijkstra para obtener los caminos mas cortos desde B a cada red destino.

- a) Muestre las iteraciones del algoritmo de Dijkstra necesarias para obtener los caminos a cada red, indicando en cada iteración la distancia a la red así como el camino
- b) ¿Qué condición hace que el algoritmo de Dijkstra se detenga? En cuantas iteraciones se detendrá en la pregunta anterior?
- c) Que tabla de rutas se generará en el nodo B una vez completado el algoritmo? Indique en cada entrada de la tabla la distancia asociada a dicha entrada

Supongamos que una vez que las tablas de rutas están establecidas se cambia en los nodos el algoritmo de enrutamiento a uno de tipo distance-vector. Después de un tiempo de funcionamiento se producen cambios en la red. En un instante determinado el nodo B tiene la tabla de rutas que ha calculado en la pregunta b. Poco después recibe un mensaje de su vecino A indicándole el siguiente vector de distancias

| | |
|---------------------|----------------|
| Destino - distancia | |
| 10.1.0.0/16 0 | 10.2.0.0/16 2 |
| 10.4.0.0/16 3 | 10.5.0.0/16 4 |
| 10.7.0.0/16 3 | 10.10.0.0/16 7 |

d) ¿Qué cambios provoca en la tabla de rutas de B la recepción de este mensaje?

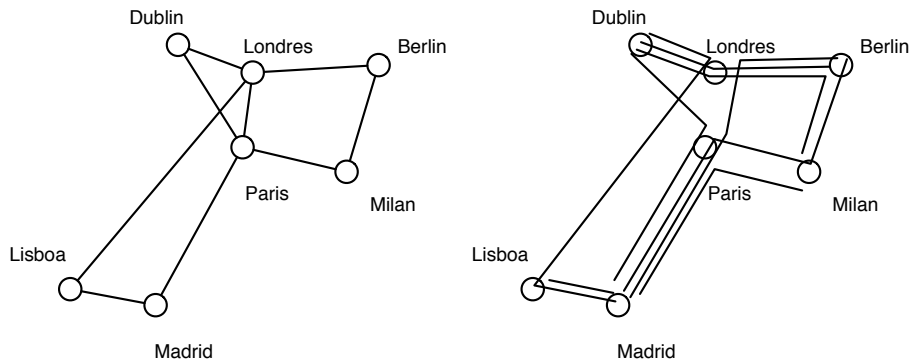


Figura 3: Escenario

Problema 7.7: Se ha establecido una red óptica entre las ciudades de la figura 3 (izquierda). En cada enlace de la red se utiliza WDM (wavelength division multiplexing) lo que permite usar 8 longitudes de onda para transmitir en 8 canales paralelos, cada uno de ellos a 20Gbps. La red va a explotarse utilizando conmutación de circuitos, permitiendo a la empresa propietaria de la red ofrecer circuitos de 20Gbps entre sus clientes que están situados en dichas ciudades. Para ello, una de estas longitudes de onda (la llamaremos longitud de onda de control) se utiliza para comunicar entre si a las unidades de control de cada nodo de forma que pueden enviarse mensajes entre si. Las otras 7 longitudes de onda son recursos que se pueden utilizar para establecer circuitos entre los nodos que lo soliciten.

Al establecer un circuito, por ejemplo entre dos empresas situadas en Madrid y Berlin, se decide un camino para el circuito y se ordena a los nodos del camino que reserven una longitud de onda en cada enlace necesario para establecer el camino, conectando un camino óptico desde el origen hasta el destino. Se dispone en cada nodo de capacidad de conversión de longitudes de onda, de forma que el camino puede estar formado por diferentes longitudes de onda en cada enlace, no es importante la longitud de onda elegida solo que haya una disponible.

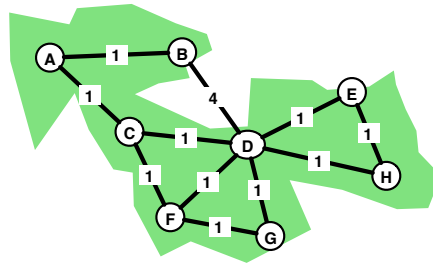
Para decidir el camino de un circuito se utiliza un algoritmo centralizado. El nodo origen, que tiene la petición del circuito, envía un mensaje a través de la longitud de onda de control, que es reenviado hasta llegar a la unidad de encaminamiento que se encuentra en el nodo de Paris. La unidad de encaminamiento mantiene el estado de todos los circuitos establecidos. Cuando recibe una petición, calcula el camino para el circuito solicitado y envía mensajes a los nodos de ese camino para que reserven recursos. Finalmente, informa al nodo de origen con lo cual el circuito queda establecido. Cuando un nodo decide liberar un circuito, envía un mensaje a la unidad de control, que informa a los nodo implicados de que pueden liberar los recursos correspondientes a ese circuito.

En la decisión del camino se utiliza el algoritmo de Dijkstra pero se tiene en cuenta los recursos ocupados por los circuitos ya establecidos. Para ello se modifican los pesos de los enlaces cada vez que se establece un circuito según la cantidad de circuitos que están pasando por cada cada enlace. El peso de cada enlace es $w = \infty$ si todos los recursos de un enlace están ocupados. Si hay recursos disponibles es $w = 1 + n_e$, donde n_e es el numero de circuitos que pasan por ese enlace. De esta forma los enlaces con más ocupación tienen menos tendencia a ser utilizados.

a) En un instante dado la red tiene establecidos los circuitos que se muestran en la figura 3 (derecha). En ese momento, llega una petición para un establecimiento de circuito entre Berlin y Madrid. Muestre la ejecución del algoritmo en la unidad de encaminamiento, dibuje el árbol de expansión que se calculara y muestre el camino del circuito que se establecerá como resultado.

b) Una vez establecido el circuito de la pregunta anterior llega una petición para un nuevo circuito entre Berlin y Madrid. ¿Qué camino seguirá el segundo circuito?

Problema 7.8: En la red de la figura se pretende utilizar el algoritmo de Bellman-Ford para calcular el enrutamiento



a) Calcule las iteraciones del algoritmo de Bellman-Ford para obtener todos los caminos a todos los nodos desde el nodo B.

| | A | | B | | C | | D | | E | | F | | G | | H | |
|---|---|--------|---|--------|---|--------|---|--------|---|--------|---|--------|---|--------|---|--------|
| | d | camino | d | camino | d | camino | d | camino | d | camino | d | camino | d | camino | d | camino |
| 0 | | | | | | | | | | | | | | | | |
| 1 | | | | | | | | | | | | | | | | |
| 2 | | | | | | | | | | | | | | | | |
| 3 | | | | | | | | | | | | | | | | |
| 4 | | | | | | | | | | | | | | | | |
| 5 | | | | | | | | | | | | | | | | |
| 6 | | | | | | | | | | | | | | | | |

b) ¿En que número de Iteración se conocen por primer vez caminos para llegar a todos los nodos de la red aunque no sean mínimos? ¿Cuál es el camino de B a E en dicha iteración? ¿Cuál es el camino de B a E al final del algoritmo?

c) Dibuje el árbol de expansión de coste mínimo obtenido. ¿Cuántos y cuales enlaces de la red original no están en el arbol de expansión?

d) ¿Pueden eliminarse estos enlaces de la red? ¿Contiene el árbol de expansión obtenido toda la información de enrutamiento necesaria para la red? Razone la respuesta

Problema 7.9: Repita el problema 7.2 y 7.3 con la siguiente red y el nodo de origen A

