

ARQUITECTURA DE REDES, SISTEMAS Y SERVICIOS **Conjunto de problemas del Tema 1**

1. Suponga dos equipos terminales de una red de conmutación de paquetes que están en la misma sala y envían paquetes por sendos enlaces de comunicación interconectados por un conmutador (Figura 1). El equipo A emplea en su enlace una velocidad de transmisión de 10Mbps y dicho enlace tiene 10Km hasta el siguiente nodo de conmutación. El equipo B emplea una velocidad de transmisión de 15Mbps y su enlace recorre una distancia de 20Km. Ambos enlaces son full-duplex de la misma velocidad en ambos sentidos. Si en el instante t_0 el equipo A comienza a enviar un paquete de 1000 bytes hacia el equipo B y el equipo B en el mismo instante uno de 2000 bytes hacia el equipo A, calcule en qué instante llegará cada paquete al destino. ¿Cuál de los dos llegará antes?. Considere que el instante en el que el paquete llega al destino es cuando se termina de recibir su último bit. La velocidad de propagación en el enlace de A es de 200.000 Km/s y de 250.000 Km/s en el de B. A continuación calcule cuál de los dos paquetes llegará antes si ambos son de 1000 bytes.
2. En la topología de la Figura 1 tenemos dos equipos extremos de una red de área extensa de una tecnología de conmutación de paquetes. El equipo central denomina a sus dos interfaces “este” y “oeste” según su orientación. Los enlaces que tiene con los dos equipos funcionan a una velocidad de transmisión de 40Mbps full duplex con una MTU de 200 bytes y cabeceras de 8 bytes. La velocidad de propagación es la misma en ambos enlaces (200.000Km/s). El enlace oeste es de 50Km y el enlace este de 2Km. El nodo A quiere enviar un fichero de 2000 bytes al nodo B tan rápido como pueda.
 - a. Suponiendo que el conmutador tarda un tiempo despreciable en tomar la decisión de encaminamiento calcule el tiempo que transcurre entre que el nodo A empieza a enviar el primer paquete hasta que el nodo B termina de recibir el último.
 - b. Suponiendo que el tiempo de procesado para cada paquete en el conmutador es de $5\mu s$, repita el cálculo anterior
 - c. Suponga ahora un escenario similar en el que se emplea una tecnología de conmutación de circuitos con la misma topología. Para la señalización del circuito se emplea conmutación de paquetes por un canal reservado, paralelo al enlace de datos y con una capacidad de 512Kbps full-duplex. Para el establecimiento, el nodo A envía un paquete de 40 bytes al nodo B el cual le contesta con otro del mismo tamaño. El tiempo de procesado de todos los paquetes que atraviesan el conmutador es de $5\mu s$ y el nodo B tarda también $5\mu s$ en procesar una petición de circuito y comenzar a transmitir la respuesta. A partir de la recepción en A del segundo paquete puede comenzar la transmisión desde A por el circuito reservado. De nuevo A quiere enviar un bloque de información a B de 2000 bytes, los cuales no requerirán ningún encapsulado adicional ni se enfrentan a una MTU. Calcule el tiempo que tardará desde el inicio de la solicitud de establecimiento de circuito hasta que el nodo B ha recibido los 2000 bytes si el circuito reserva la capacidad total de los enlaces de datos.

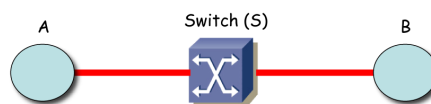


Figura 1 - Topología

3. Supongamos parte de una arquitectura de protocolos. La tecnología de nivel N+1 construye PDUs de tamaño variable formadas por una cabecera de 20 bytes y un bloque de datos que puede tener desde 0 hasta 10240 bytes. La tecnología de nivel N siempre envía PDUs de 251 bytes de datos más 5 de cabecera que añade él (tamaño constante de paquete). Si recibe del nivel N+1 una cantidad inferior de bytes completa hasta 251 con bytes a 0. La tecnología de nivel N+1 ofrece un servicio de fragmentación y reensamblado, necesario para poder enviar las PDUs que construye de gran tamaño, empleando el servicio de la tecnología de nivel N. Para ello, si con el bloque de datos de usuario que tiene, la PDU resultante del nivel N+1 es mayor que la MTU anunciada por el nivel N, el nivel N+1 divide ese bloque de datos en varios de tal forma

que al añadir la cabecera a cada uno no excedan la MTU ofrecida por el nivel N. Dada una PDU de nivel N+2 de 990 bytes que se desea enviar calcule cuántos bytes se entregan en total al nivel N-1.

4. En el escenario de la Figura 2 los nodos A y B envían paquetes al nodo C pasando por un conmutador de paquetes intermedio (S). El enlace A-S tiene una longitud de 10 Km, el enlace B-S de 20 Km y el S-C de 100 m. Todos los enlaces son full-duplex y con una velocidad de propagación de 200.000 Km/s. Los enlaces A-S y B-S emplean una velocidad de transmisión de 10 Mbps. En el instante t_0 los nodos A y B comienzan a enviar sendos paquetes de 100 bytes dirigidos al nodo C. El conmutador, cuando recibe un paquete, tarda 5 μ s en procesarlo y tomar la decisión de encaminamiento. Si el enlace por donde debe sacarlo está libre lo transmitirá inmediatamente y si no lo dejará almacenado en una memoria asociada a ese enlace de salida (lo que se llama una “cola a la salida”). En el momento en el que el enlace queda de nuevo libre se extrae el primer paquete que se hubiera introducido en esa memoria y se transmite (asumimos despreciable el tiempo entre que se termina de transmitir un paquete y se empieza a transmitir el que estaba esperando en memoria).
- Si el enlace S-C emplea una velocidad de transmisión de 20 Mbps, calcule el tiempo que pasará el paquete que envía A y el que envía B en memoria del conmutador. Calcule el instante en que llegará cada paquete a C.
 - Repita los cálculos anteriores suponiendo que el enlace S-C emplea una velocidad de 5 Mbps.
 - Suponga ahora que tanto A como B no envían un solo paquete sino dos cada uno, uno inmediatamente tras el anterior (“back to back”). El enlace S-C es de 10 Mbps. Calcule el tiempo que cada paquete pasa en memoria del conmutador. Calcule el instante en que el nodo C ha terminado de recibir el segundo paquete de A y el instante en que ha terminado de recibir el segundo de B. Haga una representación gráfica donde el eje X sea el tiempo transcurrido desde t_0 y el vertical sea la cantidad de bits de paquetes que tiene el conmutador en memoria, contando los bits de los paquetes en memoria solo cuando se ha terminado de recibir el paquete completo (el interfaz lo entrega al procesador) y que se liberan en cuanto se decide empezar a enviar el paquete (el procesador lo entrega a memoria intermedia del interfaz). A continuación repita esa representación contando tanto la memoria del procesador como la del interfaz (eso quiere decir que cada bit que ha entrado en el interfaz cuenta, así como cada bit que ha sido enviado).

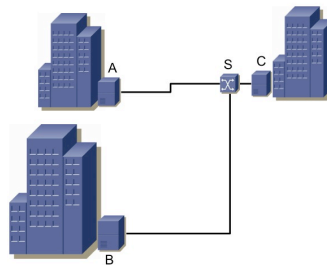


Figura 2 - Escenario

5. Supongamos el escenario de la Figura 1 con un conmutador de paquetes entre dos equipos finales. En el nodo A se está digitalizando una señal de voz obteniendo una muestra de 1 byte cada 0,125ms. Estas muestras se acumulan en memoria hasta formar un paquete y en cuanto se completa el paquete se envía hacia el nodo B. El paquete es reenviado por el conmutador (store-and-forward) y finalmente alcanza el nodo B donde se reproduce la señal de voz. La velocidad de transmisión de ambos enlaces es de 155Mbps, el tiempo de propagación para el total del camino es de 1ms y el conmutador tarda 0,5ms en tomar la decisión de conmutación. Cada paquete que se envía lleva L bytes de muestras de voz y una cabecera fija de 4 bytes. Dado ese tamaño L, calcule cuál es el mínimo y el máximo tiempo que puede transcurrir entre que se genera una muestra de voz en el nodo A y ésta se tiene en el nodo B para poder reproducirla. Nota: el mínimo y el máximo no se logran variando L sino que L es un dato fijo del problema.
6. Dos equipos A y B están unidos a través de un conmutador de paquetes. El enlace entre el nodo A y el conmutador de paquetes emplea una tasa de transmisión de 10Mbps full-duplex. El enlace entre el conmutador y el nodo B emplea una tasa de transmisión de 2Mbps. Una aplicación en el nodo A envía un flujo de paquetes hacia B con un espaciado constante de 0,45ms (entre el comienzo de dos transmisiones consecutivas). Los paquetes tienen todos un tamaño de 2000bits. El nodo de conmutación puede mantener en memoria un máximo de dos paquetes a la espera de comenzar la transmisión. Calcule el tiempo que tardará

cada paquete en llegar al destino. ¿Qué paquetes no llegan al nodo B? Calcule el tiempo que hará falta para que 10 paquetes lleguen al nodo B.

7. Supongamos el escenario de la Figura 1 con un conmutador de paquetes entre dos equipos finales. El enlace entre el nodo A y el conmutador es de 10 Mbps full-duplex mientras que el que hay entre el conmutador y el nodo B es de 100 Mbps full-duplex. La distancia de cada enlace es de 80 Km y la velocidad de propagación es de 200.000 Km/s. El nodo A envía paquetes de 200 Bytes uno tras otro a máxima velocidad hacia el nodo B. Por cada paquete que recibe completamente, B envía de vuelta a A un paquete de 20 Bytes. Calcule cuántos paquetes ha transmitido (aunque no hayan llegado) completamente A en el instante en que recibe el primer paquete de B. El tiempo de procesado en el conmutador puede suponerlo despreciable, así como el tiempo entre que B recibe un paquete y comienza a enviar su respuesta. Dibuje un diagrama de tiempos que permita hacer el cálculo propuesto.
8. En el escenario de la figura 2 los nodos A y B envían paquetes al nodo C pasando por un conmutador de paquetes intermedio (S). El enlace A-S tiene una longitud de 10 Km, el enlace B-S de 20 Km y el S-C de 100 m. Todos los enlaces son full-duplex y con una velocidad de propagación de 200.000 Km/s. Los enlaces A-S y B-S emplean una velocidad de transmisión de 10 Mbps. En el instante t_0 los nodos A y B comienzan a enviar un paquete cada uno de 100 bytes dirigido al nodo C. El conmutador, cuando termina de recibir un paquete tarda $5 \mu s$ en procesarlo y tomar la decisión de encaminamiento. Si el enlace por donde debe sacarlo está libre lo transmitirá inmediatamente y si no lo dejará almacenado en una memoria asociada a ese enlace de salida (lo que se llama una “cola a la salida”). En el momento en el que el enlace queda de nuevo libre se extrae el primer paquete que se hubiera introducido en esa memoria y se transmite (asumimos despreciable el tiempo entre que se termina de transmitir un paquete y se empieza a transmitir el que estaba esperando en memoria). Si el enlace S-C emplea una velocidad de transmisión de 5 Mbps, calcule el tiempo que pasará el paquete que envía A y el que envía B en memoria del conmutador. Calcule el instante en que llegará cada paquete a C.
9. Supongamos cierta tecnología de LAN inalámbrica en la cual si un PC recibe transmisiones simultáneas de más de una máquina se corrompe la recepción de todos los paquetes. Se colocan 3 PCs, PC1, PC2 y PC3 solos en esa LAN. La distancia de PC1 a PC3 es d_{13} , la distancia de PC2 a PC3 es d_{23} . PC1 y PC2 comienzan a enviar en el mismo instante un paquete dirigido a PC3. El tamaño del paquete enviado por PC1 es L_{13} y el enviado por PC2 es L_{23} . La velocidad de propagación de la señal es c y la velocidad de transmisión es v . ¿Cuál es el tamaño máximo que puede tener el paquete que envía PC1 para que no se produzca colisión?
10. Supongamos el escenario de la Figura 1 con un conmutador de paquetes entre dos equipos finales. Ambos enlaces son de 10 Mbps full-duplex. El primero tiene una MTU física de 8.192 Bytes y el segundo de 1.500 Bytes. La distancia de cada enlace es de 80 Km y la velocidad de propagación es de 200.000 Km/s. Una aplicación en el nodo A envía bloques de datos de 2.000 Bytes hacia el nodo B. La tecnología de conmutación de paquetes añade a cada uno una cabecera de 20 bytes. Afortunadamente la tecnología mencionada soporta fragmentación. Esto quiere decir que el nodo A, para cada bloque de datos, añade la cabecera y envía el paquete al nodo S pero éste debe fragmentar el paquete antes de poder hacer el reenvío. El protocolo llena por completo los primeros paquetes en la fragmentación y los bytes sobrantes van en el último. Por supuesto, cada uno de esos paquetes debe llevar su propia cabecera. Por cada paquete que recibe el nodo B envía de vuelta uno sin datos, solo con la cabecera, que sirve de confirmación de los datos que ha recibido. Cuando el nodo A recibe todas las confirmaciones de un bloque de 2.000 Bytes envía inmediatamente otro. Dibuje un diagrama de tiempos que permita calcular el throughput de datos y calcúlelo.
11. Dos redes de conmutación de paquetes se encuentra localizadas en sedes de una empresa en edificios diferentes (Figura 3). Cada una de estas redes está formada por un conmutador con interfaces con una velocidad de transmisión de 100Mbps para los ordenadores, con cables de 100m hasta los mismos. Las dos redes se interconectan mediante un enlace a través de una WAN que transporta los paquetes a una velocidad de 2Mbps. La distancia que recorre el medio de transmisión en la WAN es de 30 Km. Las aplicaciones que se emplean en las dos sedes están relacionadas con la compra-venta de acciones en bolsa, escenario en el cual en poco tiempo pueden fluctuar los precios y convertir el beneficio de una venta en una pérdida. Por ello, se desea acotar el retardo que sufre la comunicación entre las aplicaciones en ambas sedes. Se impone al gestor de red que el retardo en un sentido no exceda de $500 \mu s$. Se refiere al tiempo entre que una aplicación en una sede empieza a enviar una trama y ésta se recibe en la máquina destino. Suponga en todos los enlaces una velocidad de propagación de 200.000 Km/s.

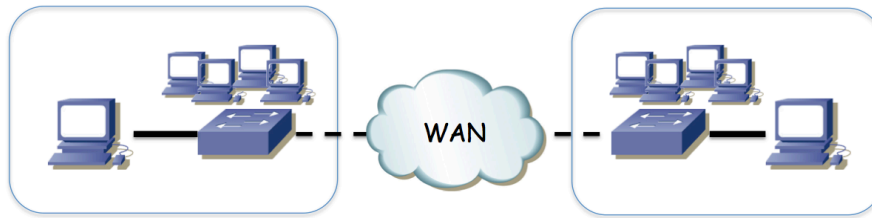


Figura 3 - Escenario del problema

- a) Las aplicaciones envían paquetes con muy poca información. Suponiendo un paquete de 64 Bytes calcule el retardo mínimo que sufre de un ordenador en un edificio a otro en el otro.
- b) ¿Podría darse un retardo mayor que 100ms para paquetes de ese tamaño? Si es así ponga un ejemplo de cómo podría darse y si no demuestre que no puede suceder.
12. Una tecnología de conmutación de paquetes emplea paquetes de tamaño variable con un tamaño mínimo de 64 bytes y tamaño máximo de 1518 bytes. Un enlace entre dos hosts atraviesa un único equipo de conmutación (Figura 1). Este equipo emplea almacenamiento y reenvío y añade un retardo de procesamiento a los paquetes de $80\mu\text{s}$. La velocidad de transmisión en los enlaces es de 10Mbps en uno y de 2Mbps en el otro. La velocidad de propagación en el medio es de 220.000Km/s . La distancia del nodo A al conmutador es de 100m. Calcule la máxima longitud que puede tener el enlace entre el conmutador y el nodo B de tal forma que en situaciones de cola vacía en el interfaz de salida del conmutador, un paquete no tarde más de 8ms en ir desde el nodo A al nodo B (midiendo el tiempo desde que empieza a ser transmitido en A y hasta que termina de ser recibido en B).
13. Suponga un conmutador de paquetes S que emplea almacenamiento y reenvío con un tiempo despreciable de procesado, que se encuentra entre dos hosts A y B. Los enlaces son full-duplex, el enlace A-S con una tasa de transmisión v_1 y el enlace S-B con una tasa de transmisión v_2 . El retardo de propagación en el enlace A-S es t_{p1} y en el enlace S-B es t_{p2} . El host A envía dos paquetes consecutivos de tamaño L. Deduzca una expresión para el retardo en cola que sufre el segundo paquete.
14. Supongamos el escenario de la Figura 1 con un conmutador de paquetes entre dos equipos finales. El tiempo de propagación en el enlace A-S es t_{p1} y el tiempo de propagación en el enlace S-B es t_{p2} . El equipo A envía paquetes a B uno tras otro de forma continua. Todos tienen el mismo tamaño y dado éste y la velocidad de transmisión de cada enlace el tiempo de transmisión de los paquetes en el enlace A-S es t_x y en el enlace S-B es $2t_x$. Calcule una expresión que en función de los parámetros indicados devuelva el número de paquetes que ha enviado completamente A en el instante en que termina de llegar el primer paquete a B. Dada una velocidad de propagación v idéntica en ambos enlaces indique qué distancia debería haber entre cada par de equipos para que cuando llegue el primer paquete a B se hayan terminado de enviar al menos 5 paquetes en A. Calcule una expresión que en función de los parámetros indicados devuelva el número de paquetes que ha enviado completamente A en el instante en que termina de llegar el paquete n-ésimo a B.
15. Supongamos el escenario de la Figura 1 con un conmutador de paquetes entre dos equipos finales. El primer enlace es a 10 Mbps y el segundo a 8 Mbps (ambos full-duplex). La distancia de cada enlace es de 80 Km y la velocidad de propagación es de 200.000 Km/s . Una aplicación en el nodo A envía paquetes de 1400 Bytes hacia el nodo B. Tras terminar de enviar un paquete espera 200 ms antes de empezar a transmitir el siguiente. El equipo de conmutación dedica 50 ms a procesar cada paquete que le llega antes de poder reenviarlo, empleando para ello store-and-forward. Dibuje un diagrama de tiempos que permita calcular el throughput de datos y calcúlelo.
16. Ethernet como tecnología LAN trabajaba en modo half-duplex, con un medio compartido. Explique qué significa esto.
17. ¿Qué es un protocolo? ¿Qué es una PDU? Enumere y describa ventajas e inconvenientes de emplear una arquitectura de protocolos en capas. ¿En qué se diferencia un “protocolo” de un “interfaz” y de un “servicio” al hablar de una arquitectura de protocolos en capas? Explique diferencias entre la arquitectura de protocolos OSI y TCP/IP. ¿En qué nivel se encuentra el protocolo IP? Explique para qué sirve el encapsulado, qué inconvenientes presenta.
18. ¿Cuál es el nombre que se emplea para las PDUs de nivel de enlace?

19. Algunas tecnologías de red hacen control de errores en el nivel de enlace. Existen protocolos de nivel de transporte que también implementan control de errores. Explique por qué ha podido llegarse a esta situación.
20. Muchos mecanismos de control de errores en conmutación de paquetes se basan en la retransmisión de los paquetes que se considera que se han perdido. Describa los efectos que estas retransmisiones pueden tener sobre la red y sobre el receptor.
21. Explique las diferencias entre el control de flujo y el control de congestión
22. Suponga el escenario de la Figura 1. La tecnología empleada se basa en conmutación de paquetes. Se va a enviar un bloque de datos de 1000 bytes. La PDU que se construye añade 10 bytes de cabecera. Una alternativa es enviar los 1000 bytes en un solo paquete que sería entonces de 1010 bytes. Otra posibilidad es partir ese bloque de datos en varios paquetes y enviarlos uno tras otro. Si en un caso cualquiera se divide en N paquetes aproximadamente iguales calcule el número de paquetes que se deberían emplear para minimizar el tiempo que transcurre entre que se empieza a enviar el primero en A y se termina de recibir el último en B.
23. Suponga un enlace de un conmutador por el que recibe paquetes de otro equipo que empiezan a llegar en los instantes respectivos 0, 0.3, 0.6, 0.75, 1.1, 1.4, 1.5, 1.9, 3.2 y 3.5 segundos. Los tamaños respectivos de los paquetes son 100, 200, 100, 300, 10000, 512, 876, 1024, 1500 y 256 bytes. La tasa de transmisión de ese enlace es de 1.5Mbps. Tomando el eje de tiempo marque en él el intervalo que dura la recepción de cada paquete. Calcule el throughput medio en cada intervalo de 0.5 segundos. Calcule el throughput medio en cada intervalo de 1 segundo. Calcule el throughput medio en cada intervalo de 2 segundos. Haga representaciones gráficas (eje horizontal el instante medio del intervalo, eje vertical el valor del throughput medio).
24. Suponga un conmutador de paquetes S que emplea almacenamiento y reenvío con un tiempo despreciable de procesamiento, que se encuentra entre dos hosts A y B. Los enlaces son full-duplex, el enlace A-S con una tasa de transmisión v_1 y el enlace S-B con una tasa de transmisión v_2 . El retardo de propagación en el enlace A-S es t_{p1} y en el enlace S-B es t_{p2} . El host A envía dos paquetes consecutivos de tamaño L. Deduzca una expresión para el retardo en cola que sufre el segundo paquete.
25. Dos hosts se encuentran interconectados a través de una WAN basada en conmutación de paquetes. El camino entre un host y el otro es simétrico y atraviesa un solo conmutador de la WAN. Uno de los enlaces emplea una tasa de transmisión de 25 Mbps y el otro de 100 Mbps, ambos full-duplex. Uno de los hosts envía dos paquetes consecutivos de L bytes dirigidos al otro extremo. En el mismo instante comienza el otro host también a enviar otros dos paquetes consecutivos de idéntico tamaño al otro extremo. Interesa el instante en que termina de llegar una secuencia de dos paquetes al otro extremo. Demuestre gráficamente cuál de los dos hosts recibe primero los dos paquetes.
26. En la Figura 4 se muestra parte de una red de conmutación de paquetes de una tecnología en la cual todos los paquetes son de 53 bytes. Todos los enlaces son simétricos full-duplex. La tasa de transmisión de los enlaces con host es de 155Mbps, la tasa de transmisión de los enlaces entre conmutadores es de 50Mbps. Los enlaces A-S1 y S1-S2 tiene una longitud de 1Km cada uno, el enlace B-S1 una longitud de 600m, el enlace S3-S2 de 200m y el enlace S2-C de 100m. La velocidad de propagación en todos los enlaces es de 200.000Km/s. Los conmutadores tienen la capacidad de mantener en memoria hasta 200 paquetes. En el instante $t=0$ el host A comienza el envío de un paquete. En $t=4 \mu s$ el host B comienza el envío de otro paquete. En $t=5 \mu s$ comienza el conmutador S3 a enviar un paquete hacia S2. Todos estos paquetes se dirigen al host C. Todos los conmutadores tienen un tiempo de procesamiento de $1 \mu s$. Calcule en qué instante de tiempo termina de llegar cada paquete de A y B al conmutador S2. Calcule en qué instante de tiempo termina de llegar cada paquete al host C.

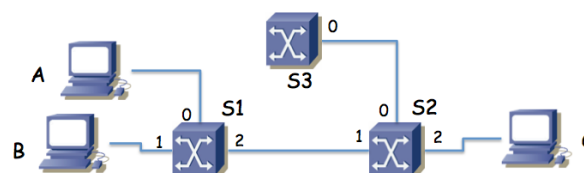


Figura 4 - Topología del problema

27. Dos hosts A y B se comunican a través de una red de conmutación de paquetes. El camino entre uno y otro por dicha red es simétrico y atraviesa 6 conmutadores que emplean store&forward. Todos los enlaces usan

una tasa de transmisión de 10Gbps full-duplex, con una longitud del cable de 100 m y una velocidad de propagación en todos ellos de 200.000 Km/s. El tiempo de procesado en los conmutadores es despreciable. Se desea que en caso de que los enlaces no estén congestionados el tiempo que transcurre entre que se empieza a transmitir un paquete en A hasta que termina de recibirse en B no exceda de los 5 μ s. Calcule el tamaño máximo que deben tener los paquetes que envía A para cumplir ese requisito.

28. La Figura 5 muestra un conmutador de paquetes interconectando 3 hosts. Los paquetes pueden ser de cualquier número de bytes entre 64 y 1518. Todos los enlaces son full-duplex a 10Mbps. En un interfaz cualquiera (de un host, de un switch, etc) una trama no puede comenzar a enviarse inmediatamente a continuación de terminar de enviar la anterior. Entre ambas debe dejarse un tiempo libre equivalente al tiempo de envío de 20 bytes y tendremos esto en cuenta en este problema. El tiempo que tarda el conmutador en procesar una trama para decidir si es correcta y por dónde reenviarla es de 5 μ s. Consideraremos despreciable el retardo de propagación en todos los cables dado que son de pocos metros. El conmutador cuenta con una memoria compartida de 128 MiBytes para almacenar paquetes. El conmutador reenvía por un puerto de salida las tramas en el mismo orden en que las recibe, contando el instante en que termina de recibirse cada trama (independientemente del puerto por el que se haya recibido).

a) Comenzando en el instante $t_0=0$ el host A envía dos tramas consecutivas al host C, la primera del tamaño máximo y la segunda del tamaño mínimo. Calcule el instante de tiempo (relativo a t_0) en que cada una de esas dos tramas termina de ser recibida en el host C.

b) Ahora suponga que en el instante 1220 μ s (a contar desde t_0) el host B envía 3 tramas consecutivas del tamaño mínimo al host C y el host C envía empezando en el mismo instante otras 3 tramas consecutivas del tamaño mínimo al host A. Calcule ahora el instante en que termina de llegar cada trama enviada por A a C

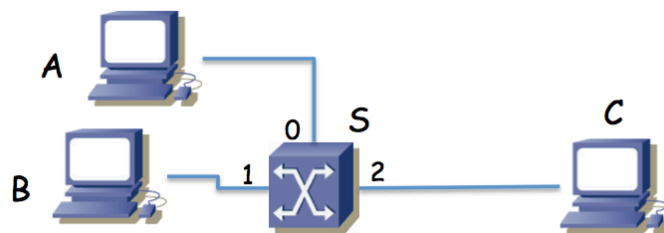


Figura 5 - Topología del problema

29. Dos hosts A y B se comunican a través de un conmutador de paquetes S que hace almacenamiento y reenvío (Figura 1). Ambos enlaces son full-duplex de tasa simétrica. El enlace entre A y el conmutador es a 10Mbps. El enlace entre B y el conmutador es a 1Mbps. El conmutador es capaz de mantener un máximo de 2 paquetes en memoria/buffer (sin contar los paquetes que en ese momento esté recibiendo o enviando pues se encuentran en la memoria de los interfaces correspondientes). El tiempo de conmutación en S es despreciable. El host A envía paquetes a B. Envía 3 paquetes de 100 bytes cada uno, uno tras otro sin tiempo de espera entre ellos. Tras terminar la transmisión del tercer paquete espera T segundos inactivo y envía de nuevo otros 3 paquetes idénticos, repitiendo continuamente este proceso de pausas y envíos.

a) Calcule el mínimo valor de T para que no se pierda ningún paquete de la segunda ráfaga.

b) Explique cómo depende este tiempo de los retardos de propagación en cada uno de los enlaces.

c) Describa qué sucederá con los paquetes de la tercera ráfaga.

30. Dos hosts A y B se comunican a través de un conmutador de paquetes S que hace almacenamiento y reenvío en nivel de red (nivel 3). Ambos enlaces son full-duplex de tasa simétrica. El enlace entre A y el conmutador es a 10Mbps y con 20Km de longitud. El enlace entre B y el conmutador es a 20Mbps y 5Km de longitud. La velocidad de propagación en ambos enlaces es de aproximadamente 200.000Km/s. En ambos enlaces los paquetes tienen una cabecera de 14 bytes pero la MTU en el enlace oeste es de 2.000 bytes mientras que en el enlace este es de 500 bytes (MTUs del nivel de enlace). El conmutador es capaz de hacer fragmentación en el nivel de red. Cuando lo hace intenta que todos los fragmentos que se forman a partir de un mismo paquete sean aproximadamente del mismo tamaño (siempre un número entero de bytes). Evidentemente cada fragmento será un paquete autónomo y por lo tanto tendrá su propia cabecera de nivel de red.

El conmutador es capaz de mantener un máximo de 15.000 bytes de paquetes en memoria/buffer (sin contar los paquetes que en ese momento esté recibiendo o enviando pues se encuentran en la memoria de los interfaces correspondientes). El tiempo de procesado en S es despreciable. Las PDUs del nivel de red tienen 20 bytes de cabecera constante y hasta 10.000 bytes de datos. El host A envía dos paquetes de nivel 3 con 1.200 bytes de datos cada uno, dirigidos ambos al host B, uno inmediatamente a continuación del otro.

a) Calcule en qué instante de tiempo el host B posee todos los datos del primer paquete que envió A.

b) Calcule en qué instante de tiempo el host B posee todos los datos del segundo paquete que envió A.

31. En la Figura 6 todos los enlaces son simétricos full-duplex. Los enlaces en línea gruesa emplean una tasa de transmisión de 100Mbps y el enlace en línea fina de 1Mbps. La longitud de los enlaces a 100Mbps es muy pequeña y conlleva un retardo de propagación despreciable frente al retardo de propagación en el enlace a 1Mbps. El retardo de propagación en este último enlace es de 20ms. Los conmutadores emplean almacenamiento y reenvío con una tecnología de conmutación de datagramas. Las PDUs del nivel de enlace de esta tecnología son de tamaño variable entre 64 y 1518 bytes con una MTU de 1492 bytes. El nivel físico añade a cada trama un preámbulo de 96 bits. Los conmutadores de la figura hacen conmutación en capa 2. Se emplea en la comunicación extremo a extremo además un protocolo de nivel de red que construye PDUs con 20 bytes de cabecera y un tamaño variable de datos entre 0 y 20.000 bytes. También los hosts extremo emplean un protocolo de nivel de transporte que forma las PDUs mediante unas cabeceras de 12 bytes y un bloque de datos de entre 0 y 1.000 bytes. Este protocolo de nivel de transporte, por cada segmento con datos que recibe envía de vuelta un segmento del tamaño mínimo que sirve para confirmar al origen de la correcta recepción del correspondiente segmento de datos.

El protocolo de nivel de aplicación puede tener N tramas enviadas mientras espera confirmación. Cada vez que se recibe una confirmación se puede enviar un segmento nuevo. Supondremos que no hay pérdidas ni paquetes corruptos.

Haga un diagrama temporal (tiempo en el eje vertical, espacio en el horizontal) en el que represente el envío de una ventana de paquetes adyacentes desde el host A al host B y sus correspondientes confirmaciones de vuelta hasta el host A.

Explique cómo depende el tiempo entre las confirmaciones recibidas de la velocidad en el enlace entre el conmutador S1 y el S2.

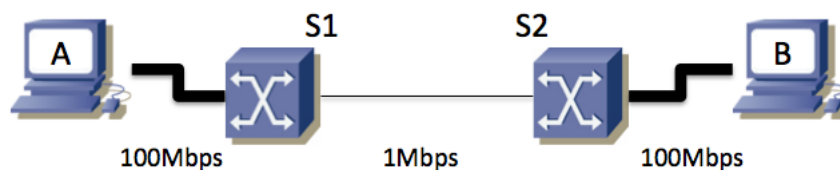


Figura 6 - Topología del problema