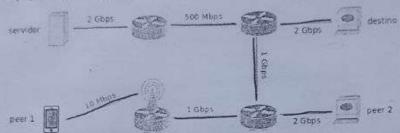
Redes y Sistemas Distribuidos 2023 - Recuperatorio Parcial 1

1	2	3	4	Total

*Completar este ejercicio en esta misma página y enviar un	Hoja: 1 de 3
Nombre	
Ejercicio 1: (Introducción) Indicar si cada sentencia es Vi una sola frase.	erdadera o falsa y justificar su respuesta en
L. Los códigos correctores de errores se usan para recup	perar paquetes de datos que han sido
eliminados de los búferes de los routers entre el host or	
V (F) Justificación:	1 1
v Ar) rustincacioni.	
The same state of the first state of the same state of	la casa fícies y que se evita o recupera por
. Las colisiones son un fenómeno que se dan a nivel de nedio de mecanismos de la capa de enlace.	la capa lisica y que se evita o recupera por
reale de mecanismos de la capa de cinace.	
<i>d</i> - , ,	
V () Justificación:	
<i>/ -</i> ,	
<i>/</i>	
V Di Justificación:	los routers en el camino entre el host orige
Los mecanismos de control de flujo buscan evitar que	los routers en el camino entre el host orige
Los mecanismos de control de flujo buscan evitar que destino saturen sus recursos de memoria.	los routers en el camino entre el host orige
Los mecanismos de control de flujo buscan evitar que destino saturen sus recursos de memoria.	los routers en el camino entre el host orige
Los mecanismos de control de flujo buscan evitar que destino saturen sus recursos de memoria.	los routers en el camino entre el host orige
Los mecanismos de control de flujo buscan evitar que destino saturen sus recursos de memoria.	
Los mecanismos de control de flujo buscan evitar que destino saturen sus recursos de memoria. Dustificación La capa de transporte en el modelo OSI es equivalente	
Los mecanismos de control de flujo buscan evitar que destino saturen sus recursos de memoria. Dustificación La capa de transporte en el modelo OSI es equivalente	
Los mecanismos de control de flujo buscan evitar que destino saturen sus recursos de memoria. La capa de transporte en el modelo OSI es equivalente	
Los mecanismos de control de flujo buscan evitar que destino saturen sus recursos de memoria. La capa de transporte en el modelo OSI es equivalente	
Los mecanismos de control de flujo buscan evitar que destino saturen sus recursos de memoria. La capa de transporte en el modelo OSI es equivalente (F) Justificación: La capa de red es responsable de proporcionar un enri	a la capa de red en el modelo TCP/IP.
Los mecanismos de control de flujo buscan evitar que destino saturen sus recursos de memoria. La capa de transporte en el modelo OSI es equivalente (F) Justificación:	a la capa de red en el modelo TCP/IP.
La capa de transporte en el modelo OSI es equivalente (F) Justificación: La capa de transporte en el modelo OSI es equivalente (F) Justificación: La capa de red es responsable de proporcionar un enraquetes a través de una o varias redes con posiblemente (F) de la capa de red es responsable de proporcionar un enraquetes a través de una o varias redes con posiblemente (F) de la capa de red es responsable de proporcionar un enraquetes a través de una o varias redes con posiblemente (F) de la capa de red es responsable de proporcionar un enraquetes a través de una o varias redes con posiblemente (F) de la capa de red es responsable de proporcionar un enraquetes a través de una o varias redes con posiblemente (F) de la capa de red es responsable de proporcionar un enraquetes a través de una o varias redes con posiblemente (F) de la capa de red es responsable de proporcionar un enraquetes a través de una o varias redes con posiblemente (F) de la capa de red es responsable (F) de la capa de red es re	a la capa de red en el modelo TCP/IP.
La capa de transporte en el modelo OSI es equivalente	a la capa de red en el modelo TCP/IP.

Completar este ejercicio en esta misma página y enviar una foto siguiendo las direcciones dadas por Zulip Hoja: 2 de 3

Ejercicio 2: (Introducción) Observe la red ilustrada en la figura y responda. (Asuma que el enrutamiento es óptimo y que los enrutadores pueden dividir la carga de tráfico.) (Use el espacio en blanco de abajo para los cálculos más relevantes.)



- a) ¿Cuál es la máxima tasa de datos que los nodos "peer 1" y "peer 2" puede esperar al descargar un archivo en modalidad cliente-servidor desde el nodo "servidor"?
- Máxima tasa en "peer 1": 10 Mbps / Máxima tasa en "peer 2": 500 Mbps
- b) Considerando las tasas calculadas ¿Cuánto tiempo haría falta para descargar un archivo de 100 MB (Megabytes) desde el "servidor"? (Dar respuesta en segundos con un decimal.) (Asuma las descargas no suceden concurrentemente.)
- Tiempo de descarga "peer 1": 83,8 seg. / Tiempo de descarga "peer 2": 1,6 seg.

b) .
$$\frac{100 \text{ MB}}{10 \text{ Mbps}} = \frac{100 \cdot 2^{20} \cdot 8 \text{ b}}{10 \cdot 10^6 \text{ bps}} = 83,88 \text{ s}$$

Lecía peer 1.

$$\frac{100 \, \text{MB}}{500 \, \text{Mbps}} = \frac{100 \cdot 2^{20} \cdot 8b}{500 \cdot 10^6} = 1,67 \, \text{s}$$

$$D = 400 \text{ km}$$

$$R = 400 \text{ Mbps}$$

$$L = 1000B$$

$$RTT = 2 \cdot 1 \text{ ms} = 2 \text{ ms}$$

$$L = 1000B$$

$$RTT = 2 \cdot 1 \text{ ms} = 2 \text{ ms}$$

$$L = 1000B$$

$$RTT = 2 \cdot 1 \text{ ms} = 2 \text{ ms}$$

U = 50% = 0,5% U $0,5\% \frac{N \cdot 4/R}{RTT + 4/R}$ $0,5\% \frac{N \cdot 0,02ms}{2ms + 0,02ms}$ 0,5% (2ms + 0,02ms)% N => N > 50,5 => Minimo 0,02ms 0,02ms