



Universidad de Granada Departamento de Teoría de la Señal, Telemática y Comunicaciones

FUNDAMENTOS DE REDES

- 3er. curso del Grado de Ingeniería Informática Examen de teoría - Febrero 2015

| Apellidos y nombre: | PROFESOR | Grupo: |
|---------------------|----------|--------|
| | | |

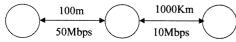
Conteste a cada una de las preguntas en el espacio reservado para ello.

1. (1 pto.: 10×0 ,1) Marque como verdaderas (V) o falsas (F) las siguientes afirmaciones:

(Nota: una respuesta errónea anula una correcta)

| | | V | F |
|----|---|----------------|---|
| a) | La capa de transporte, en OSI, incluye el control de congestión | 7.55 Garage | X |
| b) | Las entidades pares son entidades en distintas capas de un mismo dispositivo | 1145 Name | X |
| c) | El formato TLV hace referencia a la organización Tipo-Longitud-Valor en las | | |
| | cabeceras de protocolos | X | |
| d) | ICMP es un protocolo seguro de capa de sesión | | X |
| e) | DHCP es un protocolo que permite la asignación dinámica de direcciones IP | X | D |
| f) | El control de flujo de TCP se basa en el parámetro número ACK para ajustar la | | |
| | ventana | 4.2 | M |
| g) | UDP incluye piggybacking | 1.4 | X |
| h) | La conmutación de circuitos garantiza la recepción ordenada de la información | Х | D |
| i) | El protocolo IP incluye control de flujo | | × |
| j) | Todas las direcciones IP públicas son únicas | Х | 0 |

- 2. (1,5 ptos: 1+0,5)
 - a) Defina las características fundamentales a considerar en el diseño de aplicaciones en red y discuta su relación con el uso del correspondiente protocolo de capa de transporte
 - b) Discuta la naturaleza de los siguientes tipos de protocolos en función de dichas características: transferencia de ficheros, navegación web, video/audio almacenado, video/audio interactivo y chat.
- 3. (1,25 ptos: 1+0,25) Teniendo en cuenta el efecto del inicio lento, en una LAN sin congestión con distancia de 100 m entre dispositivos, 100 Mbps de velocidad de transmisión y un MSS de 2KB,
 - a) ¿cuánto tiempo se emplea en enviar 1 GB? Describa el diagrama (resumido) de tiempos
 - b) ¿y si la ventana de control de flujo es de 4 KB?
 Nota: Considere 2·10⁸ m/s la velocidad de propagación de la onda en el medio
- 4. (1,25 ptos: 1+0,25) Un mensaje de 100 kB se transmite a lo largo de dos saltos de una red. Ésta limita la longitud máxima de los paquetes a 1 kB y cada paquete tiene una cabecera de 80 bytes. Las líneas de transmisión de la red no presentan errores y tienen las siguientes características:



a) ¿Qué tiempo se emplea en la transmisión completa del mensaje mediante datagramas?

b) ¿Qué tiempo adicional se emplearía, para mismo tamaño de cabeceras, usando circuitos virtuales? Considere que tanto el establecimiento como la desconexión se inician por parte del emisor de los datos y se realizan enviando un único paquete de control de extremo a extremo y su correspondiente confirmación.

2:-

Transperencies del teme 2, características

de aplicaciones & introducción a TCP/UDP

- Pérdida de datos

- Requisites temporales

- Randimiento

- Seguridad

Tables asciadas.

Inicio Lento

LAN sin congestion => sin retransmisiones

$$d = 100 \text{ m} = 5 \text{ tprop} = \frac{cl}{2.10^8 \text{ m/s}} = 0.5 \,\mu\text{seg}$$

$$Vt = 100 \,\mu\text{sps}$$

$$d = \frac{cl}{2.10^8 \,\text{m/s}} = \frac{2 \times 1024 \times 8}{10^8 \,\text{bps}} = 164 \,\mu\text{seg}$$

$$MSS = 2 \,kB$$

$$d = \frac{cl}{2.10^8 \,\text{m/s}} = \frac{2 \times 1024 \times 8}{10^8 \,\text{bps}} = 164 \,\mu\text{seg}$$

$$d = \frac{2 \times 1024 \times 8}{10^8 \,\text{bps}} = \frac{164 \,\mu\text{seg}}{10^8 \,\text{bps}}$$

$$d = \frac{2 \times 1024 \times 8}{10^8 \,\text{bps}} = \frac{164 \,\mu\text{seg}}{10^8 \,\text{bps}}$$

$$d = \frac{2 \times 1024 \times 8}{10^8 \,\text{bps}} = \frac{164 \,\mu\text{seg}}{10^8 \,\text{bps}}$$

$$d = \frac{2 \times 1024 \times 8}{10^8 \,\text{bps}} = \frac{164 \,\mu\text{seg}}{10^8 \,\text{bps}}$$

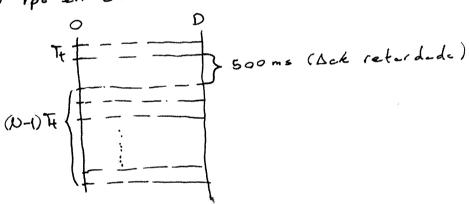
$$d = \frac{2 \times 1024 \times 8}{10^8 \,\text{bps}} = \frac{164 \,\mu\text{seg}}{10^8 \,\text{bps}}$$

$$d = \frac{2 \times 1024 \times 8}{10^8 \,\text{bps}} = \frac{164 \,\mu\text{seg}}{10^8 \,\text{bps}}$$

$$d = \frac{2 \times 1024 \times 8}{10^8 \,\text{bps}} = \frac{164 \,\mu\text{seg}}{10^8 \,\text{bps}}$$

Nota: Si se considera el tack despreciable, podemos /debemos considerar el tprop tembién des preciable, ya que pera 60B de cabeceras tack = 4,8 uses > tprep.

a) Tpo en envier 16B (can tprop 20 & tack 20)



De forme teorica, el tiempo es: troe= N. Ter Sooms + 4 tprop + 2 tack Con les apreximecienes, de acuerde al gréfice, tetaNT++Sooms $\mathcal{N} = \left\lceil \frac{168}{2kB} \right\rceil = \left\lceil \frac{2^{50}(4)}{2 \cdot 2^{10}} \right\rceil = 2^{49}$

tet 2 219 (164 uses) + 500 ms = 86,5 seg

b) si asumines torrep 20 d tack 20, el resultade es el mismo. De forme teórice:

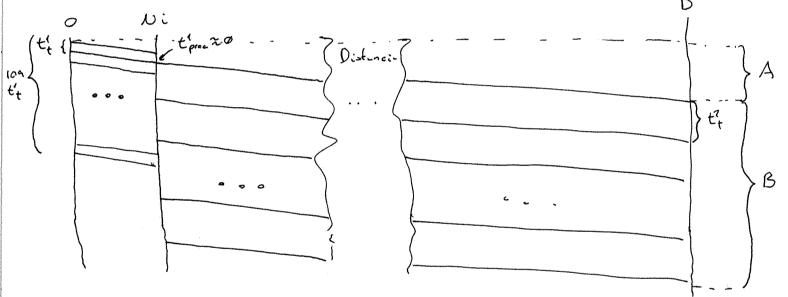
(x) En l- asignature, hemes considerade unidades de alnacenamiente como potencies de 2. Cabria interpretaciones alternativas.

Calculo les tpes en el 1er enla ce:

$$t_t = \frac{\Delta kB}{50 \text{ Mbps}} = 0,164 \text{ ns}$$
 $t_p = \frac{100 \text{ m}}{2.108 \text{ m/s}} = 0,5 \mu \text{s}$ the reading the residual to the second of the se

$$t_t^2 = \frac{1kB}{10 \, \text{Mbps}} = 0.819 \, \text{ns} \quad t_p^2 = \frac{106 \, \text{m}}{2.108 \, \text{m/s}} = 5 \, \text{ms}$$

Con estes valeres se poede hacer un diagrama de tpes realista:



a) El tpo de transmission complete seré: (asomiende padding)

$$T_{tot}^{a} = A + B = (t_p^1 + t_t^2 + t_p^2) + (109 \cdot t_t^2)$$

$$T_{tot}^{a} = 94,4 \text{ ms}$$

b) Añadimes al tpe anterior el de cenerio, y descenerios:

$$T_{\text{conex}} = T_{\text{conex}} + T_{\text{tet}} + T_{\text{olese}}$$

$$T_{\text{conex}} = T_{\text{dosc}} = 2 \cdot (t_{\text{cont}}^{1} + t_{p}^{1} + t_{\text{cont}}^{2} + t_{p}^{7} + t_{prec}^{7} + t_$$