Examen final de Xarxes de Con	9/1/2013	Tardor 2012	
NOM:	COGNOMS	DNI:	

Responeu el problemes en el mateix enunciat (POSEU EL NOM). El test es recollirà en 45 minuts. Justifiqueu les respostes. La data de revisió s'anunciarà en el racó. Duració: 2h45min.

**Pregunta 1.** (1 punt) Una empresa compra el domini *grau.xc.com* per a organitzar els seus serveis i màquines. Pretén oferir als seus treballadors i clients serveis web i de correu electrònic. Per a tal finalitat, munta un servidor DNS amb autoritat sobre l'esmentat domini, i li assigna l'adreça IP 212.13.14.15. Aquest servidor serà també usat com a DNS local dels usuaris del domini. També compra dues màquines més, una per a oferir els serveis web (HTTP) amb IP 212.10.10.10 amb àlies *www.grau.xc.com* i l'altre per al correu electrònic SMTP amb IP 212.20.20.20 i amb àlies *smtp.grau.xc.com*. Totes les màquines del domini tenen configurat aquest servidor de correu com a servidor de correu sortint (SMTP local). La pàgina web principal de l'empresa consta del document HTML principal i de 5 imatges incrustades. A partir d'aquestes dades, es demana respondre les següents preguntes:

1.A Indica quines comandes DNS rebrà i generarà el servidor DNS del domini per tal que l'usuari de la màquina pc1.xc-grau.com, amb adreça ramon@xc.grau.com, pugui enviar un missatge a l'adreça josep@upc.edu. Es valorarà que en el camp missatge indiqueu també el registre DNS (A, CNAME, MX, NS) involucrat. Exemple: "Query:Registre CNAME associat a www.grau.xc.com". Totes les cache DNS són buides a l'inici.

Màquina Orgien (IP o nom)	Màquina destí (IP o nom)	Missatge en format "[Query   Response]:Significat"		
smtp.xc-grau.com	212.13.14.15	Query:Registre MX associat al domini upc.edu		
212.13.14.15	Servidor ROOT	Query:Registre MX associat al domini upc.edu		
Servidor ROOT	212.13.14.15	Response:Registre NS associat al domini .edu		
212.13.14.15	Servidor .edu	Query:Registre MX associat al domini upc.edu		
Servidor edu	212.13.14.15	Response:Registre NS associat al domini upc.edu		
212.13.14.15	Servidor upc.edu	Query:Registre MX associat al domini upc.edu		
Servidor upc.edu	212.13.14.15	Response: El registre MX té per valor smtp.upc.edu (camp "Informació addicional de la resposta inclou l'adreça 212.20.20.20)		
212.13.14.15	smtp.xc-grau.com	Response: El registre MX té per valor smtp.upc.edu (camp "Informació addicional de la resposta inclou l'adreça 212.20.20.20)		

1.B Indica el nombre d'interaccions HTTP (peticions i respostes) que es donarien per descarregar la pàgina principal de www.grau.xc.com i totes les imatges incrustades si tant client com servidor utilitzen primer el model persistent de HTTP i després el no persistent. Ara indica el nombre de connexions TCP que hi hauria en cada cas per a fer la descàrrega. Finalment, assumint que el nombre de RTTs necessari per a l'establiment d'una connexió TCP és 1.5RTT i per al tancament és 2RTT, indica quants RTTs farien falta per a fer la descàrrega de document principal i imatges tant en el model HTTP persistent com en el no persistent.

Model	Num. Peticions i Respostes	Num. Conn. TCP	RTTs	Justificació
Model HTTP No Persistent	1+5 peticions 1+5 respostes	1+5 connexions TCP	27 RTT	1 connexió per cada petició: 1 document HTML + 5 imatges $6 \times (1.5 + 1 + 2) = 6 \times 4.5 = 27 \text{ RTT}$
Model HTTP Persistent sense Pipelining	1+5 peticions 1+5 respostes	1 connexió TCP	9,5 RTT	1 connexió per totes les peticions: 1 document HTML + 5 imatges 1 RTT per petició+resposta 1.5 + (1+5) + 2 = 9.5 RTT
Model HTTP Persistent amb Pipelining	1+5 peticions 1+5 respostes	1 connexió TCP	5,5 RTT	1 connexió per totes les peticions: 1 document HTML + 5 imatges 1 RTT pel document HTML, 1 RTT per totes les imatges 1.5 + $(1+1)$ + 2 = 5.5 RTT

Examen final de Xarxes de Con	9/1/2013	Tardor 2012	
NOM:	COGNOMS	DNI:	

Responeu el problemes en el mateix enunciat (POSEU EL NOM). El test es recollirà en 45 minuts. Justifiqueu les respostes. La data de revisió s'anunciarà en el racó. Duració: 2h45min.

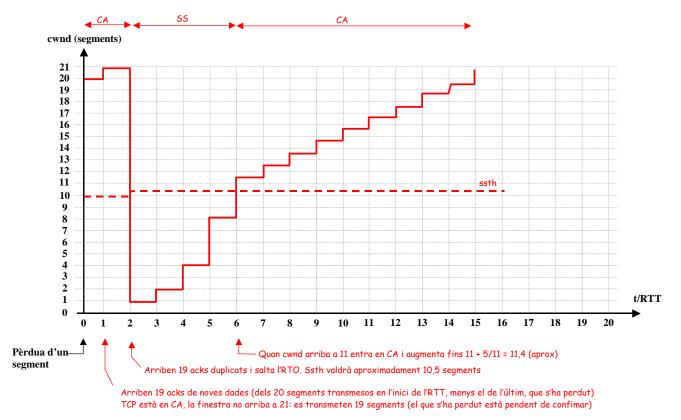
## Pregunta 2. (2 punts).

El host de la figura es descarrega un fitxer d'Internet amb una connexió TCP. La descàrrega es fa a través d'una línia ADSL de 4 Mbps. L'RTT és de 100 ms. Suposar l'RTO aproximadament igual a l'RTT. Suposa que en un moment donat (que identificarem amb t = 0) (1) el slow start threshold (ssth) en el servidor val 10 segments; (2) la finestra de congestió val 20 segments, que permet transmetre 20 ms



segments sense confirmar, i (3) es perd l'ultim dels segments enviats. Repon les següents preguntes. Inventa't les dades que puguin faltar i comenta les suposicions que facis.

**2.A** (1 punt) Representar l'evolució de la finestra en el servidor fins que torna a tenir un valor major o igual a 20 segments. Per això ajuda't amb el següent diagrama. Indica clarament (1) que val el ssth (2) en quins intèrvals TCP està en les fases de slow start (SS) i congestion avoidance (CA).



## Suposicions:

A l'inici de cada RTT s'envia tota la finesta i al final es reben els acks Es perd l'últim segment enviat en l'inici del primer RTT.

**2.B** (**0.5 punt**) Suposa que la descàrrega del fitxer és tal que el diagrama anterior es repeteix de forma aproximadament periòdica. Digues quants segments d'informació es transmeten correctament en cada període, la duració del període, i estima quina serà la velocitat eficaç (*throughput*) aconseguida en la descàrrega.

Segments = 19 + 19 + 1 + 2 + 4 + 8 + 11 + 12 + ... + 19 = 53 + (11+19) 9 / 2 = 188 segments Temps = 15 RTT = 1,5 segons vef =  $188 \times 1460 \times 8 / 1,5 = 1,46$  Mbps (suposem MSS = 1460).

**2.C** (**0.5 punt**) Suposa que deixa d'haver-hi pèrdues. Estima aproximadament quina serà la velocitat efectiva màxima, i la finestra òptima necessària per aconseguir-la. Dóna el valor de la finestra òptima en bytes i segments.

Suposem que el coll d'ampolla és la línia ADSL.

Cada RTT es transmet una finestra, per tant:

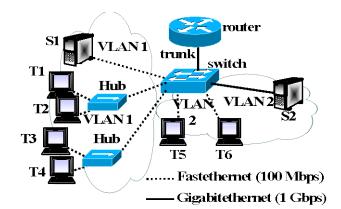
vef = Wopt(bytes) $\times$ 8/RTT, Wopt(bytes) = vef  $\times$  RTT/8 = 4 10<sup>6</sup>  $\times$  100 10<sup>-3</sup>/8 = 50 kbytes

Wopt(segments) = ceiling(50 kbytes / 1460) = 35 segments

Examen final de Xarxes de Con	9/1/2013	Tardor 2012	
NOM:	COGNOMS	DNI:	

Responeu el problemes en el mateix enunciat (POSEU EL NOM). El test es recollirà en 45 minuts. Justifiqueu les respostes. La data de revisió s'anunciarà en el racó. Duració: 2h45min.

Pregunta 3. (2 punts).



Tenemos la configuración de la figura, donde hay 6 terminales PC (identificados de T1 a T6), 2 servidores S1 y S2, 1 switch, 2 Hubs y un Router.

T1 y T2, al igual que T3 y T4, están conectados a sendos Hubs que a su vez están conectados al switch, todo a 100 Mbps. Las máquinas T1 a T4 junto a S1 forman la VLAN1.

Por otro lado, T5 y T6 están conectados directamente al switch, también a 100 Mbps, mientras que S1 y S2 están conectados al switch a diferentes velocidades: S1 a 100 Mbps y S2 a 1 Gbps. T5, T6 y S2 forman la VLAN2. Finalmente, el Router se conecta al switch con un port de trunk a 1Gbps. El Router da salida a Internet a 50 Mbps. Considerar que la eficiencia de los Hubs es del 80% y la del switch del 100%.

- **3.A** (1 puntos) Si T1, T3, T4 y T5 envían a la vez a S2, respectivamente, 600, 800, 400 y 600 MBytes, ¿cuánto se tardará en hacer todas las transferencias? ¿Qué terminal habrá conseguido una velocidad efectiva mayor?
- **3.B** (**0.5 puntos**) Si todos los terminales T1 a T6 y S2 envían datos de forma continua a la màxima velocidad posible hacia S1, ¿qué velocidad efectiva conseguirán cada uno de ellos? ¿deberá el switch realizar algún tipo de control de flujo?
- **3.C** (**0.5 puntos**) Si todos los terminales y servidores envían datos de forma continua a la màxima velocidad posible hacia Internet, ¿cuál será ahora velocidad efectiva que conseguirán T1, S1 y S2?

## Solución

A. T1 puede enviar a 80 Mbps (está sólo en su Hub) y T5 a 100 Mbps. Sin embargo, T3 y T4 deben compartir el Hub, por lo que se repartirán los 80 Mbps hasta que el primero acabe. S2 puede aceptar el tráfico total de 80+80+100. El hecho de que T1, T3 y T4 no estén en la VLAN2 no afecta, pues el trunk tampoco será cuello de botella.

T4 es quien menos datos ha de enviar, por lo que acabará antes que T3. En concreto, T4 tardará t4=400\*8/40=80s. En esos 80 segundos T3 habrá enviado también 400 MB. Para los 400 que quedan, necesitará 400\*8/80=40 segundos, por lo que su tiempo total será de t3=80+40=120s.

Los otros tiempos serán t1=600\*8/80=60s y t5=600\*8/100=48s. [Nota: No olvidar pasar los Bytes a bits.] Claramente, la mayor velocidad será la de T5, pues es el único que va a su velocidad màxima (100 Mbps).

B. S1 sólo admite 100 Mbps, mientras que pueden enviarle: T1+T2 y T3+T4 80 Mbps cada hub, T5 y T6 100 Mbps y S2 1 Gbps. Las diferentes VLANs no es problema, pues el trunk es de 1 Gbps.

El port del switch de salida hacia S1 recibe de 3 ports: Hub T1+T2, Hub T2+T3 y trunk (por donde viene el tráfico de T5, T6 y S2, pues al ser de la VLAN2 han de pasar por el Router para ir a S1, de la VLAN1).

Por tanto, los 100 Mbps que puede recibir S1 se reparten entre dichos 3 ports (33,3 Mbps cada uno). En los dos ports con Hub, el tráfico se divide entre los 2 terminales de cada Hub (33,3/2=16,65) y en el port de trunk se reparte equitativamente entre T5, T6 y S2 (33,3/3=11,1). [Nota: No hemos de aplicar el 80% de eficiencia del hub pues estamos por debajo de los 80 Mbps de velocidad máxima.]

Es decir, las velocidades efectivas serán: T1=T2=T3=T4=16,65 Mbps y T5=T6=S2=11,1 Mbps.

Habrá control de flujo. El switch usará tramas de pausa por los ports síncronos (T5, T6 y S2) y tramas de jabber por los dos hubs.

C. El trunk intentará enviar 1Gbps, pero el Router no podrá (por la limitación de la salida a Internet de sólo 50 Mbps). Por tanto, el control deberá hacerlo TCP para cada una de las conexiones de las máquinas de esta red con la máquina externa a la que se conecten. Es decir, las 8 conexiones (T1 a T6 y S1 a S2) se repartirán los 50 Mbps, correspondiendo (50/8) 6,25 Mbps para cada máquina (está por debajo de cualquier otra limitación posible). [Nota: No es correcto hacer el reparto de tráfico a nivel de ports del switch ni a nivel de VLANs.]

Examen final de Xarxes of OM:	le Computadors (X   COGNOMS	(C), Grau en Enginy	eria Informàtica	9/1/2013 DNI:	Tardor 2012
esponeu el problemes en el mateix e stifiqueu les respostes. La data de r es preguntes poden ser multirespo	evisió s'anunciarà en el	racó. Duració: 2h45min.		5 si té 1 error, 0 alt	rament.
H1 Hub trunk H2 VLAN 1 H3 Hub H4 H5 Les taules ARP i cache D	H6	la seva VLAN. Digu  1   X  2   X  3   X  2. RU Suposa que de	5	es generaran:  10 11 11 12 adreça IP del servid	or WEB. Digues
3. RU Suposa que des de H1 datagrames IP s'hauran tra primer echo reply.  1			4. MR Digues en quin adreces broadcast:  ☐ ARP request ☐ DNS request ☐ Missatges d'upda ☐ DHCP-Request	·	sos es van servir
5. MR Digues quines respost HTML:  ☐ S'hi poden afegir elements ☐ S'hi poden afegir element ☐ L'emement form permet dades per enviar al servic ☐ La presentació (font, colo en un fitxer d'estil (CSS).	s XML ts Javascript que l'usuari introdueixi dor. r, etc) es pot especifica	☐ Hi pot haver of ☐ Hi pot haver of ☐ Els root-serve (per exemple, ☐ Els servidors d	nes respostes són certes iferents noms amb la ma iferents IPs amb el mateirs tenen les adreces de l'autoritat de .com). e noms normalment envi	teixa IP. x nom. es autoritats dels <i>to<sub>l</sub></i>	
7. MR Digues quines de les s  La xarxa 198.10.10.0/27  1 subxarxa de hostid=4.  L'adreça broadcast de la x  Un enllaç punt-a-punt es p  198.10.10.250/30 i les adr  L'adreça per defecte és 0	es pot dividir en 2 subx carxa 198.10.10.0/27 és podria configurar amb la reces 198.10.10.251 19	sarxes de hostid=3bits i s 198.10.10.255. a xarxa 88.10.10.252.	digues quines de le	ISS=100 bytes i sstl es següents seqüènd reben 4 confirmacid ades:	hrsh=100 bytes, cies de cwnd
 11:45:43.087696 IP hos	tA.28029 > hostB.	19: . ack 61267 wi			
9. MR Digues quins dels seg	B.19 > hostA.28029: F of hostB.19 > hostA.28029: .68	61267:61267(0) ack 1 w 28029: . 59179:606 61267:62715(1448) ack	vin 1448 527(1448) ack 1 win 1 win 1448	1448	bolcat anterior:
10. MR Digues quines respost  En mode full duplex no e  En un switch cada port é  Les estacions connectad	s fa servir CSMA/CD s un domini de col·lision	ns diferent			

Un switch que rep una trama amb una destinació que no estigui en la taula MAC, la retransmetrà per tots els ports que pertanyen a

la mateixa VLAN que el port per on s'ha rebut, i no per els ports que pertanyen a VLANs diferents.