Solució de l'examen

Examen final de Xarxes de Com	putadors (XC), Grau en Enginyeria Informàtica	19/6/2012	Primavera 2012
NOM:	COGNOMS	DNI:	

Responeu el problemes 1,2 en el mateix enunciat (POSEU EL NOM) i els problemes 3 i 4 en fulls d'examen SEPARATS. El test es recollirà en 40 minuts. Justifiqueu les respostes. La data de revisió s'anunciarà en el racó. Duració: 2h45min.



Pregunta 1. (2.25 punts). La xarxa de la figura està formada per una VPN entre una Seu i una Sucursal. Només es disposa d'una adreça pública en la Seu i Sucursal (veure la figura). La figura mostra quantes estacions es volen connectar en cada xarxa. En tots els routers s'activa RIP versió 2 amb sumarització a la classe. És a dir, a l'enviar els updates RIP agrega les subxarxes que s'hagin pogut definir de cada xarxa amb classe, quan l'update s'envia en una interfície que no pertany a l'agregació. Per exemple, si en la taula d'encaminament hi ha les destinacions 192.168.0.0/26 i 192.168.0.128/26, s'enviarà només la destinació 192.168.0.0/24 (quan l'update s'envia en una interfície que no pertany al rang 192.168.0.0/24). També s'ha activat split horizon. Es desitja que RIP configuri tot el que sigui possible, i que l'adreçament triat faci que les taules d'encaminament siguin correctes i tinguin, en mitjana i en el router R2, EL MENOR NOMBRE D'ENTRADES POSSIBLE. També es desitja que només puguin accedir a Internet les estacions de les xarxes N1, N5 i servidors de DMZ, i sempre a través de R2. En la DMZ hi ha un servidor web, smtp i DNS (well known ports 80, 25, 53) que han de ser accessibles des d'Internet.

1.A Proposa un esquema d'adreçament per a les xarxes internes.

Xarxa	adreça/màscara (en bits)
N1	172.16.0.0/18
N2	172.16.64.0/18
N3	172.16.128.0/18
N4	172.17.0.0/18
N5	172.18.0.0/18
N6	172.18.64.0/18
DMZ	172.17.64.0/18
Tunel	192.168.0.0/24

		f1	172.16.0.1
	R1	f2	172.16.64.1
	R	f3	172.16.128.1
IP		f4	172.17.0.1
Adreces IP		f1	172.17.0.2
lrec	R 2	f2	172.17.64.1
Ac		t1	192.168.0.1
		f1	172.18.0.1
	R3	f2	172.18.64.1
		t1	192.168.0.2

Adreces IP dels servidors				
Web	172.17.64.2			
Smtp	172.17.64.3			
DNS	172.17.64.4			

Digues quines seran les taules d'encaminament dels routers quan RIP hagi convergit. En les taules utilitza el següent conveni: 1.B N1, N2, ... per referir-te a les xarxes anteriors, defineix altres noms (especifica'ls a sota de les taules, com mostre l'exemple) per referir-te a altres rangs d'adreces. Per els gateways, per exemple, R1.f1 per referir-te a l'adreça IP del router R1 en la interfície f1.

I	₹	

<	.1			
	Destinació	Gateway	Iface	M
	N1	*	f1	1
	N2	*	f2	1
	N3	*	f3	1
	N4	*	f4	1
	DMZ	R2.f1	f4	2
	Tunel	R2.f1	f4	2
	Р3	R2.f1	f4	3
	0/0	R2.f1	f4	2

R2			
Destinació	Gateway	Iface	M
ISP1	*	ppp	1
N4	*	f1	1
DMZ	*	f2	1
Tunel	*	†1	2
P1	R1.f4	f1	2
Р3	R3.†1	†1	2
0/0	ISP1	ppp	1

R3

ISP2: 90.0.0.1/32

<u> </u>			
Destinació	Gateway	Iface	M
ISP2	*	ppp	1
N5	*	f1	1
N6	*	f2	1
Tunel	*	†1	1
P2	R2.†1	†1	2
P1	R2.†1	†1	3
0/0	R2.†1	†1	2

ISP1: 80.0.0.1/32

P1: 172.16.0.0/16 (sumaritza N1, N2 i N3) P2: 172.17.0.0/16 (sumaritza N4 i DMZ) P3: 172.18.0.0/16 (sumaritza N5 i N6)

0/0: 0.0.0.0/0

Examen final de Xarxes de Computadors (XC), Grau en Enginyeria Informatica	19/6/2012	Primavera 2012
Responeu el problemes 1,2 en el mateix enunciat (POSEU EL NOM) i els problemes 3 i 4 en fulls d'examen SEPA	ARATS. El test es rec	ollirà en 40 minuts.
Instifference les magnestes. Le date de marigié glanumaione en el magé. Dumagié, 2h45min		

Missatges RIP que enviarà cada router en les interfícies on hi ha els altres routers (utilitza N1, N2... i els noms definits 1.C anteriorment).

R1 en f4: Destinacions: P1 amb mètriques: 1

R2 en f1: Destinacions: DMZ, Tunel, 0/0, P3 amb mètriques: 1, 1, 1, 2 R2 en t1: Destinacions: DMZ, 0/0, P1, P2 amb mètriques: 1, 1, 2, 1

R3 en t1: Destinacions: P3 amb mètriques: 1

Configuració NAT. Ajuda't amb la següent taula. En la taula SNAT (source NAT) vol dir que el primer canvi es fa sobre 1.D l'adreça IP font (és el NAT habitual), i DNAT (destination NAT) sobre l'adreça IP destinació.

Rout er	Protocol (TCP/UDP	Adreça Font (@IP/masc)	Adreça destinació (@IP/masc)	Tipus de canvi (SNAT/DNAT)	Canvia a @IP	port
R2	TCP	N1	Any	SNAT	80.0.0.10	Any
R2	TCP	N5	Any	SNAT	80.0.0.10	Any
R2	TCP	Any	80.0.0.10	DNAT	Web	80
R2	TCP	Any	80.0.0.10	DNAT	Smtp	25
R2	UDP	Any	80.0.0.10	DNAT	DNS	53

Pregunta 2. (0,75 punt).

Suposa que un usuari connectat en un PC1 de N1 envia un email a pepe@upc.edu. Digues quin dispositiu i perquè generarà la resolució d'un resource record (RR) de tipus MX. Digues el possible valor dels camps Question, Answer, Authority, Additional dels missatges de query i response d'aquesta resolució. En el cas d'indicar un RR, digues el tipus. Inventa't les dades que faltin i explica breument que són.

Ho generarà el servidor d'smtp de la DMZ, per poder enviar el missatge cap un servidor de correu del domini upc.edu.

Query: Només té el camp question, on es demana un RR de tipus MX del domini upc.edu

Response: Tindrà el mateix camp question, i a més, suposem que hi haurà 1 answer, 1 authority i 2 additional: Answer: RR de tipus MX amb el nom d'un servidor de correu del domini upc.edu, per exemple, smtp.upc.edu Authority: RR del tipus NS amb el nom d'una autoritat del domini upc.edu, per exemple, ns1.upc.edu

Additional: 2 RR del tipus A amb les adreces IP dels noms smtp.upc.edu i ns1.upc.edu, per exemple, 147.83.10.1

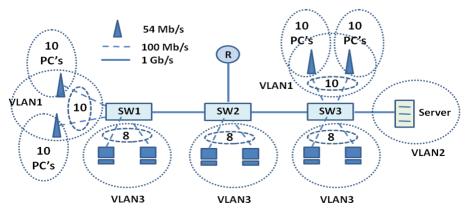
i 147.83.10.2

Examen final de Xarxes de Computadors (XC), Grau en Enginyeria Informàtica 19/6/2012 Primavera 2012

Responeu el problemes 1,2 en el mateix enunciat (POSEU EL NOM) i els problemes 3 i 4 en fulls d'examen SEPARATS. El test es recollirà en 40 minuts. Justifiqueu les respostes. La data de revisió s'anunciarà en el racó. Duració: 2h45min.

Pregunta 3. (2 punts).

Disponemos de una red como la de la figura.



Los dispositivos están repartidos de la siguiente manera.

Switch 1: conectado a 8 PC's configurados en la VLAN3 y conectado a 10 AP (Access Point) configurados en la VLAN1, cada AP tiene 10 PC's conectados.

Switch 2: conectado a 8 PC's configurados en la VLAN3.

Switch 3: conectado a 8 PC's configurados en la VLAN3, conectado a 10 AP configurados en la VLAN1, cada AP tiene 10 PC's conectados y finalmente el switch está conectado a un servidor en la VLAN2.

Suponiendo que los PC's envían tráfico cuando efectúan una petición al servidor. Contesta a las siguientes preguntas:

a) Si sólo transmiten los PC's de la VLAN1 hacia el servidor, identifica los cuellos de botella (es decir, los enlaces que limitan la velocidad efectiva, throughput) e indica cuál es el throughput que obtiene cada PC conectado a la VLAN1.

Como los AP están en la VLAN1 y el server en la VLAN2, todo el tráfico tiene que pasar por el router.

- Sw1-Sw2: inicialmente genera 54Mb/s *10 = 540 Mb/s
- Sw3-Sw2: inicialmente genera 54Mb/s *10 = 540 Mb/s

Por el trunk hacia el router suben 2*540 Mb/s = 1080 Mb/s > 1 Gb/s (cuello de botella en el enlace Sw2 a router). Luego el Sw2 hace control de flujo sobre los Sw1 y Sw3 dándoles 500 Mb/s a cada uno. Cada AP obtendrá 500Mb/s / 10 = 50 Mb/s y estación obtendrá 50 Mb/s / 10 = 5 Mb/s

b) Si sólo transmiten las estaciones de la VLAN3 hacia el servidor, identifica los cuellos de botella e indica cuál es el throughput que obtiene cada estación conectada a la VLAN3.

Como las estaciones están en la VLAN3 y el server en la VLAN2, todo el tráfico tiene que pasar por el router.

- Sw1-Sw2: inicialmente genera 100 Mb/s * 8= 800 Mb/s
- Sw3-Sw2: inicialmente genera 100 Mb/s * 8= 800 Mb/s
- Estaciones Sw2: 100 Mb/s * 8= 800 Mb/s

Por el trunk hacia el router suben 3*800 Mb/s = 2400 Mb/s > 1 Gb/s (punto de botella en el enlace Sw2 a router). Luego el Sw2 hace control de flujo sobre los Sw1 y Sw3 y sobre las estaciones dándoles:

- Al Sw1: 1 Gb/s/10=100Mb/s
- Al Sw3: 1 Gb/s/10=100Mb/s
- A las estaciones directamente conectadas al Sw2: 1 Gb/s/10=100Mb/s a cada una → luego estas obtiene su máxima capacidad

Por lo tanto, al resto de estaciones les dará:

- A las estaciones conectadas al Sw1: 100 Mb/s / 8 = 12,5 Mb/s
- A las estaciones conectadas al Sw2: 100 Mb/s / 8 = 12,5 Mb/s
- c) ¿Cuál es el throughput que obtiene cada PC conectado en la VLAN1 y estación conectada en la VLAN3 cuando todos efectúan simultáneamente una petición al servidor?

Como los PC's de la VLAN1 y de la VLAN3 están en distinta VLAN que el server, todo el tráfico tiene que pasar por el router.

- Sw1-Sw2: inicialmente genera 54Mb/s *10 + 100 Mb/s * 8= 540 Mb/s + 800 Mb/s = 1340 Mb/s (congestion).
- Sw3-Sw2: inicialmente genera 54Mb/s *10 + 100 Mb/s * 8= 540 Mb/s + 800 Mb/s = 1340 Mb/s (congestion
- Estaciones Sw2: 100 Mb/s * 8= 800 Mb/s

En definitiva, el reparto de tráfico es similar al ejercicio anterior por parte del Sw2. A cada estación conectada directamente al Sw2 le tocarán 100 Mb/s, y a los switches Sw1 y Sw2 les tocará 100 Mb/s respectivamente. Estos 100 Mb/s se repartirán (Sw2 y Sw2 son casos simétricos) de la siguiente manera: 100 Mb/s / 18 enlaces = 5,55 Mb/s para cada enlace. Por lo tanto, las estaciones directamente conectadas al Sw1 o Sw2 recibirán 5,55 Mb/s y las que están en los AP recibirán 5,55 Mb/s/10=0,555 Mb/s.

Pregunta 4. (2,5 punts).

Un PC está conectado a un Servidor a través de una red Gigabit Ethernet. Inicialmente sólo están estas dos máquinas en la red y el PC se descarga un fichero de 10⁹ bytes del Servidor. Por otro lado, se calcula que el RTT es de 10 ms y se fija el RTO a 50 ms. Suponemos que el ISN es 0 para ambas máquinas, que ambas anuncian una ventana de 32000 octetos y que el MSS es de 1000 bytes.

Responeu el problemes 1,2 en el mateix enunciat (POSEU EL NOM) i els problemes 3 i 4 en fulls d'examen SEPARATS. El test es recollirà en 40 minuts. Justifiqueu les respostes. La data de revisió s'anunciarà en el racó. Duració: 2h45min. SE PIDE:

a) Rellenar una tabla de 7 columnas con la siguiente información de los 6 primeros segmentos intercambiados desde que el PC inicia la conexión (suponer que la descarga empieza inmediatamente cuando se ha completado el establecimiento de conexión):

Columna 1) Número de intercambio

Columna 2) Identificador de máquina que envía

Columna 3) Identificador de máquina que recibe

Columna 4) Flags activos (S, P, F)

Columna 5) Número de secuencia

Columna 6) Tamaño de datos

Columna 7) Número de ACK

1	2	3	4	5	6	7
1	PC	S	S	0	0	-
2	S	PC	S	0	0	1
3	PC	S		_	0	1
4	S	PC		1	1000	1
5	PC	S		-	0	1001
6	S	PC		1001	1000	1

b) ¿Cuál será la velocidad aproximada a la que se transmitirá el fichero?

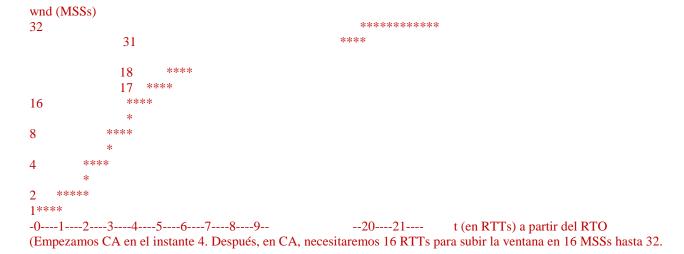
Como el fichero es muy grande, estaremos la mayor parte del tiempo transmitiendo a la velocidad de la ventana anunciada. Por tanto:

v = awnd / RTT = 32.000*8 bits / 0.01 s = 25.6 Mbps

Y esta velocidad es más restrictiva que la de la red (1Gbps).

c) Si después de enviar medio fichero se pierde un segmento, dibujar la evolución de la ventana real de transmisión, en función del tiempo, desde el instante en que se envía la primera vez el segmento que se pierde. Indicar en qué fase del SA/CA nos encontramos en cada momento.

El umbral estará en 16 MSS. Por tanto, pasaremos de SS a CA cuando la ventana llegue a ese valor. La gráfica empieza en el instante que se reinicia la cwnd.



d) Suponer ahora que hay 50 PCs descargándose el mismo fichero. Si, debido a la congestión, en la descarga de un PC concreto se pierde un segmento cada vez que se llega a la ventana anunciada ¿cuál será la velocidad aproximada de esta descarga? Calcular aproximadamente la eficiencia de la red Ethernet.

Si cada vez que llega a la ventana anunciada pierde un segmento, la evolución repetitiva de la ventana será como la de la pregunta anterior. Es decir, necesitará 20 RTTs+ 1 RTO para enviar 1+2+4+8+16+17+18+19+...+31 (es decir, 391) MSSs. Por tanto, la velocidad máxima TCP será:

v = 391000 * 8 bits / (20*0,01 + 0,05) s = 3128000 / 0,25 = 12,5 Mbps

Para que lo anterior sea posible, la red ha de permitir como mínimo esa velocidad de unos 12,5 Mbps. Al haber 50 máquinas compartiendo la red Ethernet, la velocidad máxima que podría alcanzar cada descarga si la eficiencia fuese del 100% seria de 1Gbps/50 =20 Mbps. Por tanto, si la velocidad es de 12 Mbps, la eficiencia como mínima ha de ser de 12/20=62,5%

				e l'examen		
Ex NOM:	camen final de Xarxes de Co	mputadors (XC), G	rau en	Enginyeria Informàtica	19/6/2012 DNI:	Primavera 2012
Tustifiqu	eu les respostes. La data de revisió s	s'anunciarà en el racó. D	uració:	blemes 3 i 4 en fulls d'examen SEPA 2h45min. MR correcte val 0.25 punts, 0.125		
	(MR) Indica que respuestas son o DTD es un lenguaje pensado pa XSD es un lenguaje pensado pa de un documento XML XLST es un lenguaje pensado pa de un documento XML CSS es un lenguaje pensado pa documentos XML en documento	ra definir estilos ara validar la sintaxis ara validar la sintaxis ra transformar	Se S	R) Disponemos de la red 192.15.80 rrectas. e pueden generar 16 subredes /25 Ina posible subred es la red 192.15 Ina posible subred es la red 192.15 e podrían generar 256 subredes /3	5.82.0/23 5.81.128/25	puestas son
	(MR) Indica que respuestas son de En un correo electrónico el coma SMTP especifíca el "asunto" del MIME permite especificar distini (e.g. audio, txt, video) en un mis HTTP pipelining se puede usar el persistentes IMAP es un protocolo que permiten transacciones HTTP	ando SUBJECT de correo a enviar tos tipos de datos amo correo SMTP n conexiones no	M' de DEs br X C	R) Indica que respuestas son corre TU path discovery es un protocolo e scubrir rutas entre una estación ori s necesario que un servidor DHCP coadcast (red IP) que el bloque de d NAT es un mecanismo que permit irecciones desde clientes externos PAT permite multiplexar múltiples pe irección IP	de encaminamient gen y otra destino esté en el mismo di irecciones IP que e hacer translacior hacia servidores i	dominio proporciona nes de nternos
	tramas que habían colisionado menor de colisionar en el próxin En CSMA/CA (wifi), el back-off que habían colisionado tengan colisionar en el próximo intento. El jabber es un mecanismo que pentre conmutadores Ethernet.	k-off permite que aquel tengan una probabilidad no intento. Dermite que aquellas tra una probabilidad menor permite descubrir bucle: usa un conmutador Eth na recibida por un puer	d amas r de s ernet	6. (MR) Indica que respuestas s La llamada al sistema conne estado syn_sent Las opciones TCP son parte estándar TCP Un cliente que recibe un seç al estado Time_Wait Si un servidor cierra su sock close() antes de recibir un si inhabilita su puerto durante pocos minutos.	ect() provoca que l' de los 20 Bytes de gmento TCP con e tet con la llamada egmento TCP con	e cabecera I flag F=1 pasa al sistema el flag F=1,
7.	(RU) Respecto a la figura 1. ¿Cu y reply) se envían cuando todas l si se hace un ping desde una est estación en la red N6? 2 4	ántos mensajes ARP (ro as ARP caches están v	acías,	8. (MR) A un router llega un pac fragmentar. La MTU es de 1 correctas Se generan 3 paquetes IP q 1460 y el bit M=1. □ El último paquete generado c X Alguno de los paquetes IP q y el bit M=0.	500 Bytes. Di que ue se generan tien contiene 640 Bytes	e respuestas son e el offset a de payload
	N1 R1 N2 R2	NS R3 - (1	N6	H1 AP	Switch	H3



Figura 1

- 9. (MR) Indica que respuestas son correctas (figura 1):
- Con split horizon activo, R2 solo anuncia a R3 las redes N1, N2, N3 y N4
- \square Con split horizon activo, R2 solo anuncia a R1 las redes N2, N3, N4, N5 y N6
- La distancia mínima que hay de R1 a N6 es de 3 saltos ☐ Sin Split horizon activo, R3 solo anuncia a R2 las redes N3, N4, N5 y N6
- 10. (MR) La estación H1 hace un ping a la estación H2 y otro ping a la estación H3. Indica que respuestas son correctas (figura 2):
- ☐ La trama transmitida por H1 y enviada hacia la estación H2 tiene el bit to-DS =1 (en modo infraestructura)
- 🗵 La trama transmitida por H1 y enviada hacia la estación H2 contiene el BSSID del AP (en modo infraestructura)
- X La trama transmitida por H1 y enviada hacia la estación H3 tiene el bit to-DS =1
- \square La trama retransmitida por AP con origen H1 y enviada hacia la estación H3 contiene el BSSID del AP