	Primer Control Xarxes de	e Computadors (XC), Grau en Enginyeria Informàtica	3/0	4/2017	Primavera 2017
No	om:	Cognoms:	Grup:	DNI:	·
D	urada: 1h15mn. El t	est es recollirà en 25 mn. Respondre en	el mateix	enuncia	<u>.</u>
T	est. (4 punts). Totes	s les preguntes poden ser multirespost	a. Valen la	a meitat	si hi ha un error, 0 si
	és. Marqueu la res	=			
	especto a los modelos T				
_	•	ón envía unos pocos bytes, el segmento TCP cor le red sin conexión, podemos usar protocolos d	-	-	
	·	ls se sitúan en el nivel de red.	e transporte	con y sin	conexion.
	•	mentos TCP, los convierte a IP y los vuelve a re-	-enviar.		
	especto a direcciones IP				
	192.170.100.0/28 es	una dirección privada.			
		una dirección de subred.			
	192.170.100.14/28 p				
	•	.92.170.100.4/30 podrían ser subredes del rang		-	
	=	cciones 10.0.3.0/27. Queremos direccionar en	dicho rango	2 redes de	e 1 host, 1 de 5 hosts y otra o
7	hosts.				
		tes direcciones para conseguirlo.			
	· ·	8/30 pueden ser las dos subredes de 1 host.			
	•	er una de las subredes.			
	10.0.3.0/26 podría se				
	especto a los protocolos	•			
		n encapsulados en un paquete IP.			
		an encapsulados en un paquete IP.			
		ener una dirección IP a partir de un nombre.			
	la cabecera IPv4:	ijan sobie obr.			
. []		cupan más de un tercio de la cabecera.			
		ecera se mide en bloques de 32 bits.			
	_	dica el protocolo sobre el que viaja el datagram	a.		
	•	idad de Servicio determinada disponemos de h		es.	
. Sc	bre los Routers:	, , , , , , , , , , , , , , , , , , ,	, .		
		ı un datagrama generan un mensaje informativ	o de control	ICMP.	
	· ·	plementar varios protocolos de nivel de enlace.			
	·	DHCP para poder fragmentar el datagrama cua		entregado	o al host.
	Utilizan la tabla de er	nrutamiento para saber a quién hay que entreg	ar el datagra	ama.	
. Sc	bre la seguridad en IP:				
	Si añadimos un túnel	de salida por un Router, debemos cambiar los	valores de la	a tabla de	enrutamiento.
	•	ltrar datagramas para evitar que salgan de, o er	ntren a, un F	Router en f	unción de información que
_	no sólo se encuentra				
		ue un servidor Web que tenemos en nuestra su	bred sea ata	acado, es i	mprescindible que use DNAT
_	· ·	bred separada del resto por otro Router.			
	•	nentar un túnel es incluir el datagrama que que	remos que	atraviese e	el túnel en la cabecera de un
	datagrama de salida.				
_	relación a RIP:				
		de Routing con dos entradas con métricas de 1	100 y 200, lo	s mensaje	s RIP Update que se envíen
	para esas dos entrad	as serán distintos.			

Los mensajes RIP Update sólo se envían cuando hay cambios en las tablas de Routing.
El protocolo OSPF es igual al RIP cuando usa Split Horizon y Poisoned Reverse a la vez.

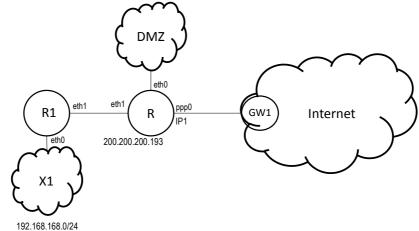
☐ El Split Horizon permite evitar que un Router envíe a otro información que ya había obtenido de él.

Control de Xarxes de Computadors (XC),	03/04/2017	Primavera 2017	
NOM (en MAJÚSCULES):	COGNOMS (en MAJÚSCULES):	GRUP:	DNI:

Duració: 1h 15 minuts. El test es recollirà en 25 minuts.

Problema 1 (4 punts).

La figura mostra una part de la xarxa d'una empresa amb la seva configuració. S'utilitza el rang d'adreces privades 192.168.168.0/24 per a la xarxa X1 i el rang d'adreces públiques disponible és 200.200.200.192/28. L'adreça del router R assignada per l'ISP és IP1 i la del router de l'ISP és GW1.



a) (0'5 punts) Del rang d'adreces públiques disponible s'assigna l'adreça 200.200.200.193 a la interfície interna del router R amb R1. Determinar quina serà la subxarxa més gran que es pot assignar a la DMZ (adreces públiques) i quants servidors s'hi poden allotjar.

b) (0'5 punts) Completa les taules d'encaminament de R1 i R.

	R1						
Network	Network Mask Gateway Iface						

	R						
Network	Mask	Gateway	Iface				

c) (0'75 punts) Un dispositiu connectat a X1 fa "ping 200.200.200.193". Completar la <u>seqüència de trames Ethernet i datagrames que passen per X1</u> suposant que el dispositiu està ja configurat i que les taules ARP són buides. L'adreça IP del dispositiu és "A", l'adreça Mac és "a"; l'adreça IP de la interfície del router és "R1" i la seva MAC és "r1".

Eth	hernet header	ARP	message	IP header			IP header		data
src	dst	type	contents	source	destination	prot	message		

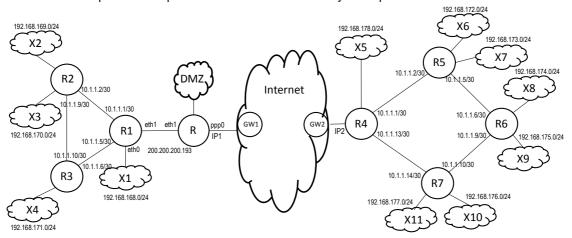
d) (0'5 punts) El <u>router R1 fa NAT</u> (PAT o PNAT) de manera que R no gestiona adreces privades.

Completa la informació dels datagrames IP que passaran per l'enllaç entre R i R1 en el cas anterior (des de X1 es fa un "ping

200.200.200.193").

IP header				
source	source destination protocol			

La figura mostra la xarxa completa de l'empresa amb dues seus amb adreçament privat connectades a través d'Internet.



Les subxarxes Xn tenen adreces privades del tipus 192.168.x.0/24. Els enllaços entre routers interns tenen adreces privades del tipus 10.1.1.x/30. Es defineix un túnel entre R1 i R4 per connectar les dues xarxes privades; el túnel es configura amb l'adreçament 192.168.0.0/30. Les subxarxes X5 ... X11 es connecten a Internet passant sempre pel túnel cap a R1.

e) (0'75 punts) Completar la taula d'encaminament de R1 incloent el túnel i amb el mínim nombre d'entrades (agregant les subxarxes quan sigui possible).

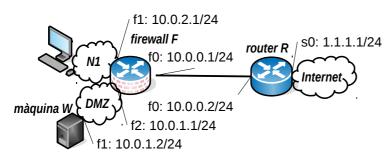
Mask	Gateway	Iface
/30		eth2
/30		eth3
	·	
	/30	/30

f) (0'5 punts) Des d'un dispositiu de la xarxa X11 s'executa la comanda "traceroute 200.200.200.202". Aquesta adreça correspon a un servidor públic situat a la DMZ. Determinar la següència d'adreces IP que ens retornarà l'execució del "traceroute".

g) (0'5 punts) Si la MTU de totes les xarxes és 1500 octets, hi haurà fragmentació en algun cas? Si és així, quina és la mida dels fragments resultants?

Control de Xarxes de Computa	3/4/2017	Primavera 2017	
NOM: COGNOMS:		DNI	

Duració: 1h15m. El test es recollirà en 25 min. Respondre en el mateix enunciat.



La figura mostra el nom de les interfícies i la adreça IP que tenen assignada.

Problema 2 (2 punts)

La xarxa de la figura té una única adreça pública que fa servir el **router R** per fer PAT/DNAT. No hi ha més xarxes que les indicades. Suposa que R ja està correctament configurat, d'acord amb les adreces que mostra la figura. També hi ha el **firewall F** que es desitja configurar per aconseguir els següents **objectius** entre N1/DMZ i Internet:

- 1. Es pot connectar des de la **xarxa N1** cap a qualsevol servidor estàndard (*well known port*) d'Internet.
- 2. Es poden rebre/enviar missatges **ICMP** des de N1/DMZ i Internet.
- 3. Es pot connectar des de **DMZ** als servidors de noms (port **53**), que hi ha en Internet.
- 4. Des d'Internet es pot accedir al servidor web (port **80**) que hi ha en la **màquina W**.

Es desitja configurar el **firewall F** per assolir els objectius anteriors seguint les següents **condicions** (per ordre de preferència):

- 1. No es permeten connexions entre N1/DMZ i Internet que no correspongui als objectius anteriors.
- 2. Nombre mínim de regles.
- 3. Regles el més restrictives possible.

Es demana omplir la taula següent tenint en compte que les columnes protocol/IP/port són els camps de les capçaleres IP i transport (quan són aplicables). La regla s'aplica als **paquets que entren (in)** per la **interfície f0** del **firewall F**. No es poden fer servir més regles que les files indicades per a cada objectiu, tot i que és possible fer-ne servir menys. En qualsevol casella «any» vol dir qualsevol valor i «-» vol dir que no és aplicable. La llista acaba amb la regla «descarta tot». Posar les adreces IP amb notació en punts/màscara. Per els ports es poden fer servir els operadors <, >, =.

Objectiu	protocol	@IP-origen/masc.	port-origen	@IP-dest./masc.	port-dest	Acceptar: A, Denegar: D
1						
1						
2						
2						
3						
3						
4						
4						
	any	any	-	any	-	D