Primer control de Xarxes de Computa	adors (XC), Grau en Enginyeria Informàtica	Grau en Enginyeria Informàtica 7/11/2011				
NOM:	COGNOMS	DNI				

Duració: 1,5 hores. El test es recollirà en 40 minuts. Respondre els problemes en fulls separats.

⊠ RIP

**Test.** (4 punts) Totes les preguntes són multiresposta: Valen 0,4 punts si totes les respostes són correctes, 0,25 si hi ha un error, 0 altrament.

× ×	<ul> <li>Fa servir el nivell de transport TCP.</li> <li>El client pot enviar dades al servidor amb un missatge HTTP request de tipus GET.</li> <li>El format genèric dels missatges HTTP request és: mètode (GET,), capçalera, línia en blanc i dades.</li> </ul>						<ul> <li>2. Digues quines afirmacions son certes respecte la fragmentació del nivell IP:</li> <li>Iza desfragmentació es fa en el dispositiu identificat amb l'adreça IP destinació del datagrama fragmentat.</li> <li>Iza la desfragmentació es fa servir, entre altres, el camp identification de la capçalera IP.</li> <li>Iza la payload de tots els fragments, menys l'últim, ha de tenir una mida múltiple de 8 bytes.</li> <li>Iza la gM de tots els fragments valdrà 1.</li> </ul>					
	<ul> <li>         ☐ XML és un llenguatge dissenyat per programar pàgines web interactives.     </li> <li>         ☐ Per visualitzar un document XML correctament formatejat en un navegador web cal un document XSD o DTD.     </li> <li>         ☐ XSLT és un llenguatge de programació que permet la transformació de documents XML a altres formats.     </li> </ul>						<ul> <li>4. Digues quines afirmacions són certes respecte el protocol IP (versió 4):</li> <li>X Quan un router decrementa el camp TTL i arriba a zero, descarta el datagrama.</li> <li>X El checksum es calcula només amb els camps de la capçalera.</li> <li>Cada cop que un router descarta un datagrama, genera un missatge ICMP.</li> <li>X La capçalera IP té un camp d'opcions de mida variable. Si no hi ha opcions és de mida 0 bytes.</li> </ul>					
tau	la amb les adreces	assignades a les su	bxarxes									
xar	xa adreça	màscara	xarxa	adreça	m	àscara	DNS					
N1	200.0.0.0	255.255.255.128	N3	200.0.0.192	255.255	.255.224	EN3	Internet 2				
N2	200.0.0.128	255.255.255.192	N4	200.0.0.224	255.255	.255.240	EN4)	N2 N1 R2				
	La xarxa N1és l major nombre d En la xarxa N2 com a màxim. Totes les adrece han estat assigna L'assignació és i	spostes són certes la que té adreces I le hosts. hi ha adreces IP p les disponibles de la ades a alguna de I ncorrecte perquè I mb les de la xarxa	P per a conn  xarxa 20 es subxa es adrece	ectar 60 hosts 00.0.0.0/24 rxes N1 N4.	els fitxers on hi a cop que el se cot-server. els resource re enir adreces IP el servidor DNS iarà, al menys,	ha els RR configurats rvidor DNS resol un no cords de tipus A en els de la xarxa 200.0.0.0/2 fa una resolució iterat 3 missatges DNS que a hi pot haver més d'un	cte la figura: (nota: els fitxes de zona en el servidor, no els de la caché). om, envia un missatge DNS <i>query</i> a s fitxers de zona del servidor DNS ha 24. iva del nom <a href="www.upc.edu">www.upc.edu</a> , el servidor y (suposa la caché buida). In resource record de tipus A amb la	an				
X	Una de les entrades dels <i>updates</i> que R2 envia en N1 serà la xarxa N3 amb mètrica 3.											
	<ul> <li>Digues quins dels següents protocols/aplicacions fan servir UDP:</li> <li>DHCP</li> <li>10. Digues quines de les següents característiques es poden atribuir al protocol IP:</li> <li>□ Orientat a la connexió</li> <li>□ Fiable</li> </ul>											

■ Les adreces IPv4 tenen 32 bits.

Primer control de Xarxes de Computadors (XC), Grau en Enginyeria Informàtica	7/11/2011	Tardor 2011
--	-----------	-------------

Duració: 1,5 hores. El test es recollirà en 40 minuts. Respondre els problemes en fulls separats.

### Pregunta 1. (2punts)

Suposa que un usuari envia el missatge de correu electrònic "7 de novembre" amb assumpte "control XC" a un destinatari a@a.com, amb còpia (CC) a b@b.com i còpia oculta (BCC) a c@c.com. Es demana un possible llistat de tots els missatges SMTP que enviarà el client de correu electrònic en la transacciò SMTP amb el servidor (és a dir, tot el que escriurà el client en el *socket* de la connexió SMTP amb el servidor). Recorda que les comandes SMTP són "HELO", "MAIL FROM", "RCPT TO", "DATA" i "QUIT". Inventa't les dades que puguin faltar, i comenta les suposicions que facis.

#### Solució:

Suposicions: l'email l'envia usuari@xc.com des de host.xc.com

HELO host.xc.com

MAIL FROM: usuari@xc.com

RCPT TO: a@a.com

DATA to: a@a.com cc: b@b.com

subject: control XC

### 7 de novembre

•

MAIL FROM: usuari@xc.com

RCPT TO: b@b.com

DATA to: a@a.com

cc: b@b.com

subject: control XC

## 7 de novembre

.

MAIL FROM: usuari@xc.com

RCPT TO: c@c.com

DATA

to: a@a.com cc: b@b.com bcc: c@c.com subject: control XC

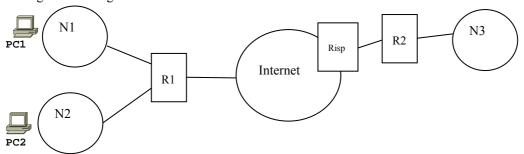
#### 7 de novembre

.

# QUIT

# Pregunta 2. (4 punts)

Supóngase la siguiente configuración:



Las redes N1, N2 y N3 son de una misma organización (tienen las direcciones privadas 10.0.0.0/24). N1 y N2 están en la sede central y están unidas a N3 (en otra sede) por un túnel entre R1 y R2. R1 da acceso directo a Internet a la sede central, mientras que R2 está conectado a un router del ISP que le da acceso a Internet. La subred R2-Risp tiene la dirección 200.0.0/30. Para la configuración del túnel se usa la dirección de subred 192.168.0.0/24. Por otro lado, las interfaces públicas de los routers R1 y R2 tienen asignadas las

Duració: 1,5 hores. El test es recollirà en 40 minuts. Respondre els problemes en fulls separats.

direcciones 200.0.0.1 y 201.0.0.1, respectivamente, y R1 dispone de las direcciones públicas 202.0.0.0/24 para NAT (no PAT). Asimismo, R1 hace de servidor DHCP de las redes N1 y N2.

- 1) ¿Cuántas máquinas de N1 y N2 podrán acceder simultáneamente a Internet?
- 2) Si queremos que N1 tenga hasta 100 máquinas, N2 hasta 50 y N3 hasta 20, definir un esquema de direccionamiento que lo soporte. Dar las direcciones de broadcast de las 3 subredes. ¿Cuántas direcciones del rango utilizado (10.0.0.0/24) no se aprovechan? Suponer que la organización no va a necesitar más redes.
- 3) Con los datos de que se dispone y haciendo las suposiciones justificadas que sean necesarias, dar la tabla de enrutamiento del router R1, lo más completa posible, con el siguiente formato:

Red destino | Interface | Gateway | Métrica

- **4)** En un momento dado ponemos en marcha todas las máquinas de N1 (todas las demás ya están funcionando). PC1 hace "ping 10.0.0.100" (siendo esta dirección la de PC2).
- SE PIDE rellenar una tabla como la siguiente con información de cada una de las tramas que pasarán por el router R1 hasta que acabe el ping.

### Notas:

- Cada fila de la tabla ha de corresponder a una trama.
- Algunas columnas no aplican en algunas tramas (indicarlo con "-").
- Si se necesitan direcciones físicas (columnas 3 y 4), darle cualquier identificador razonable; para las direcciones IP (columnas 5 y 6), usar alguna que pueda ser correcta. Las columnas 5 y 6 sólo se refieren a los campos de direcciones de una cabecera de un datagrama IP.
- En la columna "ARP Mensaje" (columna 2) basta con indicar si es pregunta ("Req") o respuesta ("Resp").
- En la columna "DHCP" (columnas 8 y 9) indicar qué dispositivos son el Origen y el Destino del mensaje.
- En la columna 10, las 4 sub-columnas deben indicar:
  - 1) si antes del envío de la trama se ha consultado una tabla de routing (Sí/No)
  - Si 1) es "Sí":
  - 2) de qué máquina se ha consultado la tabla
  - 3) qué entrada de la tabla se ha consultado (dirección de subred)
  - 4) qué respuesta se ha obtenido (gateway de salida)

Columna 1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	
Orden	ARP			IP		ICMP	DHCP		Tabla :	routing
trama	Mensaje	Direccione	s	Direcci	ones	Mensaje	Origen	Destino		
	Req/Resp	Origen   D	est	Origen	Dest				1   2	3   4

# Solució:

# 1) (0,5 puntos)

Como R1 dispone de las direcciones públicas 202.0.0.0/24 para NAT, tendremos 8 (es decir: 32-24) bits para hosts, aunque hemos de descontar las direcciones equivalentes a subred y broadcast. Por tanto, 254 (es decir:  $2^8-2$ ).

### 2) (1 punto)

100 máquinas necesitan 7 bits (N1), 50 necesitan 6 (N2) y 20 necesitan 5 (N3). En todos los casos tenemos margen para las direcciones de subred, broadcast y Router.

Asignamos primero la red más grande (N1):

Los tres primeros octetos serán 10.0.0.

El cuarto octeto necesita 7 bits para hosts, por lo que queda 1 bit para subred: 0 | 0000000

Por tanto la subred es 10.0.0.0/25 y la dirección de broadcast es 10.0.0.127 (1 cero y 7 unos al final)

Nos queda la combinación: 1 | 0000000 para las otras redes. La red N2 necesita 6 bits para hosts, por tanto, podemos hacer:

10 | 000000, por lo que la subred es 10.0.0.128/26 y la dirección de broadcast 10.0.0.191.

El enunciado dice "Suponer que la organización no va a necesitar más redes", por lo que es mejor maximizar el número de bits para hosts y no para subredes. Por tanto, para la red N3 podemos coger la combinación 11 | 000000, con 6 bits para hosts aunque con 5 nos sea suficiente. De esta manera no queda ninguna combinación para más redes, cosa que ocurriría si forzásemos sólo 5 bits para hosts con la combinación 110 | 00000 (red 10.0.0.192/27),

Drim	er control de Xarxes de	Computedors (VC	Crou on Eng	invorio Inform	àtics 7/11/2011	Tardor 2011
Prin	er control de Aarxes d	e Computadors (AC	a. Grau en Eng	mveria iniorm	lauca   //11/2011	Taruor Zuli

Duració: 1,5 hores. El test es recollirà en 40 minuts. Respondre els problemes en fulls separats.

pues quedaría libre y sin utilizar la combinación 111 | 00000). Por tanto, N3 es 10.0.0.192/26 y su dirección de bradcast es 10.0.0.255.

Respecto a las direcciones no aprovechadas, son N1: 128-2-1-100=25, N2=64-2-1-50=11 y N3=64-2-1-20=41. Total=77.

# 3) (1 punto)

	Red destino	Interface	Gateway	Métrica
	N1	eth0	Directo	1
	N2	eth1	Directo	1
	N3	tun0	192.168.0.1	2
	192.168.0.0/24	tun0	Directo	1
(	201.0.0.0/?	eth2	Directo	1 )
(	200.0.0.0/30	eth2	201.0.0.2	? )
	0.0.0.0	eth2	201.0.0.2	-

### Hemos supuesto:

eth0, eth1 y eth2 son los interfaces de las salidas de R1 hacia N1, N2 e Internet, respectivamente.

R1 accede a Internet a través de otro Router con dirección 201.0.0.2 en una subred 201.0.0.0/2 a la que accede por eth2.

# Comentarios:

Las entradas entre paréntesis son menos importantes que las otras.

No consideramos las entradas de loop y direcciones propias.

El túnel es sólo para acceder a N3.

# 4) (1,5 puntos)

Como las máquinas de N1 (y sólo las de N1!) están apagadas, lo primero que han de hacer es configurarse con el protocolo DHCP. Supondremos que ya saben cuál es su servidor DHCP.

Después de consultar la tabla de routing y saber que hay que ir a R1, se utilizará ARP para conocer su dirección MAC. Finalmente se enviará el Echo Request y se recibirá el Echo Reply.

Suponemos que la dirección IP de PC1 es 10.0.0.2.

Columna 1 Orden trama	2   ARP   Mensaje	3	4 ones	5   IP   Direcci	6 <b>ones</b>	7   ICMP   Mensaje	8 DHCP Origen	9 Destino	10 Tabla	routing
	Req/Resp	Origen	Dest	Origen	Dest	I			1   2	3 4
1							PC1	R1		
2							R1	PC1		
3	Req	PC1	Broad	cast					Sí PC1	N2 R1
4	Resp	R1	PC1							
5				10.0.0.2	10.0.0.10	00 Echo Req	uest			
(6				10.0.0.2	10.0.0.10	00 Echo Req	uest		Sí R1	N2 Directo)
(7				10.0.0.10	0.0.0	.2 Echo Rep	ly		Sí PC2	N1 R1)
8				10.0.0.10	00 10.0.0	.2 Echo Rep	ly		Sí R1 N	V1 Directo

Los datos básicos son los que llegan a R1 por N1. La trama 6, entre paréntesis, corresponde a la salida de R1 hacia N2, no estrictamente necesario. Asumimos también que R1 ya tiene los datos ARP en este caso, pues las máquinas N2 ya estaban en marcha. El Echo Reply llega primero a R1 (trama 7, no estrictamente necesario) y después a PC1 (trama 8).