Grupo 40	Control de	e Xarxe	s de Computado	adors Q2: 8-5-2006				
Nombre: Apellidos:								
Teoría. 4 puntos. Las preguntas pueden ser con respuesta única (RU) o multirespuesta (MR). Una respuesta correcta 0.5 puntos, una respuesta parcialmente correcta (un solo error en una pregunta MR) 0.25 puntos, una respuesta equivocada 0 puntos.								
1. MR. Marca las afirmaciones	2. MR . Tenemos la y llega un datag		de encaminamie	ento en un router				
	Un router se ocupa de sincronizar el dialogo entre origen y destino implementando funcionalidades de la capa de sesión			Mascara 24	gateway	interfaz e0		
Los estándares de Internet se encuentran publicados en los documentos RFC generados por la organización IETF			200.0.1.0 200.0.3.0 200.0.3.45 200.0.2.0	24 24 32	200.0.2.1	e0 e1 e0		
red de un router o de un ho	red de un router o de un host			24 0	200.0.1.1	e1 e0		
☐ En el modelo TCP/IP, los datos generados por una aplicación de red se encapsulan en tramas, luego en datagramas, estos en segmentos y finalmente se transmiten			☐ Si el destino es 200.0.3.4, este se reenvía por la interfaz e0 ☐ Si el destino es 200.0.3.45, este se reenvía por la interfaz e0 ☐ Si el destino es 200.0.1.1, no la reenvía porque el es el destino ☐ Si el destino es 200.0.4.1, este se reenvía por la interfaz e1 ☐ Si el destino es 200.0.2.45, este se reenvía por la interfaz e1					
3. MR. En protocolos de encam	inamiento:		4. MR. Marca las a	afirmaciones con	rrectas.			
solo la parte de su tabl aprendido de el	Al máximo en RIPv1 pueden haber caminos de 15 saltos, mientras no hay limite en RIPv2 Con RIP se envían actualizaciones cada 30 segundos Si un router que usa Poison Reverse y Triggered Update detecta que un camino ya no es valido, envía enseguida una			 ☐ Una lista de acceso aplicada en un router permite bloquear determinada información según parámetros como direcciones IP y puertos ☐ La aplicación ping usa mensajes ICMP 				
mientras no hay limite en l Con RIP se envían actualiz Si un router que usa Pois								
l <u> </u>	olos de tipo link state (est	tado del	con resolver la @IP del servidor es, luego del elpais y finalmente del www.					
 5. MR. Marca las afirmaciones correctas. Un extremo de una conexión TCP calcula su ventana anunciada como el espacio ocupado en su propio buffer de recepción Para mejorar la eficiencia de la red, el TCP usa el mecanismo del Nagle que permite acumular los datos generados por aplicaciones interactivas en el buffer de transmisión UDP usa el three way handshaking para determinar el puerto 			MSS es de 1000 sabiendo que ss	I principio de l) bytes. Deducir thresh = 8000 b o se pierde ninguiempre lleno.	la figura wnd = r la secuencia de ytes, la awnd de ún ack y el client	4000 bytes. El wnd del cliente		
	Fast Retransmission recibn mismo ack con numero		?					
☐ El control de congestión si	rve para adaptar la tasa de e acidad del buffer de recepo			ack s): 5000, 6000, 7	7000	ack		
Piggybacking es el mecar segmentos de datos se con	nismo que permite que dos Firmen con un único ack	s o mas	wnd (en bytes	s): 8000, 16000, s): 8000, 9000, 1 s): 8000, 9000, 9 s): 8000, 8500, 9	0000			
7. RU . Deducir la eficiencia de un sistema que usa retransmisión selectiva con PDUs de 800 bytes. La probabilidad que un bit llegue con un error es de 10 ⁻⁵ .								
 No se puede calcular porqu 99.2% 93.6% 100% 92% 36% 	ne faltan datos		_ ` `	calcular porque	transmisión con depende del nu			

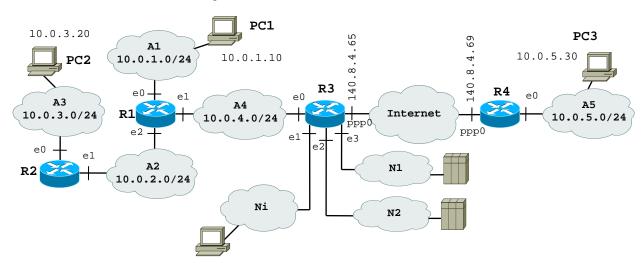
Problema 1. 6 puntos.

Cada pregunta vale 1.67 puntos, excepto la d) que vale 1 punto.

Disponemos de la red de la figura compuesta por una parte privada y una parte publica.

La parte privada usa un túnel en Internet entre los routers R3 y R4 para conectar dos partes distintas. Las direcciones de los extremos del túnel son 140.8.4.65/30 y 140.8.4.69/30.

La parte pública consiste de dos redes para servidores públicos N1 y N2 y de varias redes de hosts públicos Ni; al máximo hay **5 servidores** en las redes N1 y N2, mientras no hay un límite al número de hosts para las redes Ni. Para la parte pública se usan direcciones IP tomadas del rango 140.8.4.0/26.



- a) Diseñar un esquema de direccionamiento para la red pública. En particular se pide en este orden:
 - a. Determinar **la mascara** fija que mejor se ajuste a los requisitos de las redes de servidores públicos N1 y N2 (se recuerda que al máximo hay 5 servidores para cada red).
 - b. Determinar el número total de subredes creadas con la mascara anterior.
 - c. Determinar cuantas subredes de hosts públicos se han creado usando la mascara anterior.
 - d. Determinar **el número total de direcciones IP** que se pueden asignar a las subredes de los hosts públicos.
 - e. Ahora se quiere que las redes de hosts sean solo dos (N3 y N4), determinar **las mascaras** que mejor se ajusten para tener un numero máximo de direcciones IP (nota que las dos redes pueden tener mascara distinta).
- b) Toda la red (privada y pública) usa RIPv2. Escribe la tabla de encaminamiento del router R2 con el formato indicado. Indica en la columna adquisición una ruta directa con C, determinada por RIP con R y una estática con S. En la columna Red/mascara se recomienda usar los nombres de las redes y no sus direcciones IP (por ejemplo A1/24 en lugar de 10.0.1.0/24). En la columna Gateway indicar la dirección del router como router-interfaz (por ejemplo R3-e2 para la interfaz e2 del router R3). En la columna Interfaz indicar la interfaz de salida del router R4.

Adquisición	Red/mascara	Gateway	Interfaz	Métrica

c) Se hace un ping del PC2 al PC1. Inventarse las direcciones IP de los routers. Suponer que las direcciones MAC de los hosts/routers se indican con los últimos dos octetos de la dirección IP (por ejemplo la dirección MAC de 10.0.1.70 es :0170) y que todas las tablas ARP están vacías. Indica la dirección MAC de broadcast como :FFFF. Indicar la información que se envía completando una tabla del tipo:

E	Eth ARP			IP		ICMP			
@src	@dst	Query / Response	MAC sender	IP sender	MAC receiver	IP receiver	@src	@dst	Echo RQ/RP

- d) Supón que PC1 de la red A1 accede a PC3 de la red A5. Escribe las direcciones origen y destino de los datagramas IP cuando estos pasan por
 - a. la interfaz e0 de R3
 - b. la interfaz ppp0 de R3
 - c. la interfaz ppp0 de R4
 - d. la interfaz e0 de R4