

Curso 18/19 :: Prueba 2

Escuela Superior de Informática



Este examen consta de 24 preguntas con un total de 40 puntos. Cada 3 preguntas de test incorrectas restan 1 punto. Sólo una opción es correcta a menos que se indique algo distinto. No está permitido el uso de calculadora. La duración máxima de este examen será de 90 minutos.

En relación a la HOJA DE RESPUESTAS:

- Rellene sus datos personales en el formulario superior.
- Indique «Redes de Computadores II» en el campo EVALUACIÓN.
- Indique su DNI en la caja lateral (marcando también las celdillas correspondientes).
- Marque la casilla «2» en la caja TIPO DE EXAMEN.

Marque sus respuestas sólo cuando esté completamente seguro. El escáner no admite correcciones ni tachones de ningún tipo, las anulará automáticamente. Debe entregar únicamente la hoja de respuestas.

Apellidos:	Nombre:	Grupo:
	ritmos y protocolos de encaminamiento dinámico?	
	le los encaminadores conforme cambian las condicione	es de la subred.
b) Coordinar a los encaminadores	de la red para las herramientas de gestión del ISP.	
	retardo y prestaciones de la subred.	
a) Obtener medidas de latencia, i	etaldo y prestaciones de la subled.	
[1p] En el algoritmo del estado de en difunde:	lace cada router crea un paquete de información llamad	do LSP (Link State Packet) que so
a) A todos sus routers vecinos.		
b) Sólo a los routers hacia arriba	en dirección a la raíz del árbol de rutas óptimas.	
c) A todos los routers de la red, p	or inundación.	
d) Sólo a los routers hacia abajo	en el árbol de rutas óptimas.	
3 [1p] ¿Por qué la única métrica posible	e para un algoritmo de vector distancia es el número de	saltos?
a) Los routers solo disponen de in		
b) Vector distancia no requiere de		
	mero entero como valor de la métrica.	
	strica que ofrezca valores comparables.	
_		
4 [1p] Elije la opción falsa respecto a F	RIP:	
a) Es un protocolo de capa 3.		
□ b) Significa <i>Routing Information</i>		
c) Utiliza un algoritmo de estado		
d) Se utilizó masivamente en los	primeros años de Internet.	
5 [1p] En un protocolo vector distancia	¿qué ocurre con los routers cuyo coste es mayor al val	or definido para infinito?
a) Se consideran inaccesibles.		•
b) Los paquetes dirigidos a ellos	se descartan.	
C) Los paquetes dirigidos a ellos :		
d) No se puede definir un valor p	-	
		1, 70
	os usaría para configurar redirección de puertos (port for	rwarding)?
	tic tcp 161.67.100.1 80 192.168.0.12 80	
	OUTING -o eth0 -j MASQUERADE	
	tic tcp 192.168.0.12 80 161.67.100.1 80	
□ d) ip nat inside source list	t 1 interface Gi0/0 overload	

24 de mayo de 2019 1/7



Redes de Computadores II Curso 18/19 :: Prueba 2

Escuela Superior de Informática

	•			ontera de la organización, con eleccione la respuesta correcta:
a) El rou	nter debe ejecutar NAT para g nter debe ejecutar NAPT para	arantizar que no hay ambi	güedad en las traducciones.	-
	ter debe ejecutar NAPT con i e escenario nunca puede habe	•	ón.	
8 [1p] ¿Qué pr ☐ a) PPP s	rotocolo se encapsula en PPT sobre IP \mathbf{b} \mathbf{b} IP	P?	c) GRE sobre PPP	☐ d) PPP sobre GRE
□ a) Crear □ b) Permi □ c) Gestio	ué se usa un servidor RADIU un túnel para implementar un itir la agregación de canales no onar el inicio y finalización de orcionar un mecanismo de aut	na red privada sobre la red nulti-enlace PPP. e la sesión lógica en el pro	tocolo PPTP.	ios que acceden a recursos.
□ a) Una ii □ b) Una i □ c) Una ii	es la diferencia entre una intr ntranet es una red privada y u ntranet es una red aislada mie ntranet debe usar direcciones na intranet, los datos se cifran	na extranet es una red púb entras que una extranet es u privadas mientras que una	una intranet con acceso al es extranet debe usar direccio	nes públicas.
□ a) Es un □ b) Es un □ c) Utiliz	la afirmación falsa en relación protocolo de capa 3 excepto a protocolo de inter-red. a un sistema de direccionamies protocolo <i>plug and play</i> .	cuando se utiliza en modo	túnel en cuyo caso es de tra	ansporte.
a) ::128	ne cuál de las siguientes direccic: E:BA98:7654:3210:FEDC:BA		tamente representada: c) 0:0:0:0:0:0:FFFF:129.14 d) FEDC:BA98:7654::FE	
□ a) Hay d □ b) Las d □ c) No so	qué en IPv6 no existen direcci- lemasiadas direcciones como irecciones broadcast serían de on necesarias porque se puede e esisten direcciones broadcas	para que sea posibl <mark>e refer</mark> e emasiado largas y por tanto usar una dirección de gruj	o ineficientes. po.	
 □ a) Porqu □ b) Porqu □ c) Porqu 	qué se dice que las direcciones de el DHCP las asigna en el m de el computador puede comu de puede utilizar direcciones fo de término comercial sin ningún	nomento de conectar el cab nicarse por sí mismo auto- ísicas aleatorias.	ole de red.	
□ a) Con le □ b) Con e □ c) Con le	qué está relacionado el concejos protocolos de encaminamios de la MTU a correspondencia entre directo maneja ese concepto.	ento dinámico. mínima de una ruta.	IPv6?	

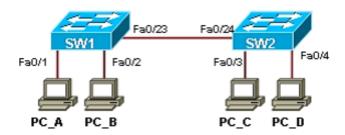
24 de mayo de 2019 2/7



Curso 18/19 :: Prueba 2

Escuela Superior de Informática

[1p] En la siguiente figura, ¿cómo se reenvía una trama desde el PC-A al PC-C si la tabla de direcciones MAC de SW1 está vacía?



a) SW1 inunda todos sus puertos con la trama, a excepción del puerto conectado al switch SW2 y el puerto del cual viene la trama.	
b) SW1 inunda todos sus puertos con la trama, a excepción del puerto por el que ha sido recibida.	
c) SW1 utiliza un protocolo de descubrimiento para sincronizar las tablas MAC de ambos switches y después, envía la trama a todos los hosts conectados a SW2.	
d) SW1 descarta la trama porque no conoce el destino de la dirección MAC.	
[1p] ¿Cuál es el principal motivo por el que los puentes y conmutadores olvidan las direcciones que aprenden pasado u tiempo de inactividad?	ın
a) Porque su memoría es limitada.	
□ b) Porque utilizan memoria RAM volátil.	
Para permitir que los computadores se puedan conectar a otra interfaz.	
d) Los puentes olvidan las direcciones, pero los conmutadores nunca lo hacen.	
[1p] ¿Por qué los conmutadores descartan las tramas <i>broadcast</i> ?	
a) Porque son demasiado grandes.	
b) Para mejorar la eficiencia evitando mensajes innecesarios.	
c) Porque la dirección broadcast nunca se puede incluir en su tabla MAC.	
☐ d) Los conmutadores no descartan las tramas <i>broadcast</i> .	
19 [1p] ¿En qué situación puede Ethernet utilizar un sistema de control de flujo?	
a) Lo utiliza siempre.	
b) No existe ningún mecanismo de control de flujo en Ethernet.	
Puede usarse solo en enlaces conmutados si ambos extremos lo negocian.	
d) Puede usarse solo si el conmutador almacena temporalmente las tramas de todos los dispositivos del enlace.	
[1p] La técnica de conmutación <i>cut-through</i> retransmite la trama tan pronto recibe los primeros 6 bytes. ¿Cuál es el motiv	70
principal?	
a) Reducir la latencia.	
b) Reducir la cantidad de memoria necesaria en el conmutador.	
c) Evitar la necesidad de mantener una tabla de direcciones MAC.	
d) Ese no es el funcionamiento de <i>cut-through</i> .	

24 de mayo de 2019 3/7

Curso 18/19 :: Prueba 2

Escuela Superior de Informática

[5p] Una organización tiene asignado el bloque de direcciones 116.20.0.0/16. La organización quiere hacer una distribución del bloque para direccionar las 4 redes de la compañía A, B, C, y D.

La configuración de red es la siguiente:

- A: 1000 hosts.
- B: 500 hosts.
- C y D: 200 hosts cada una.

Se usan dos enrutadores R1 y R2 con tres entradas cada uno: R1 conecta A, B y R2; y R2 conecta a C, D y R1. La distribución

debe minimizar el desperdicio de direcciones. Responda las siguientes preguntas: > 21 (1p) Bloques de direcciones (Dir Inicial - Dir Final) que se asignarán a las 4 subredes tras aplicar subnetting. A = 116.20.0.0 - 116.20.63.255A = 116.20.0.0 - 116.20.255.255B = 116.20.64.0 - 116.20.127.255 C = 116.20.128.0 - 116.20.191.255 D = 116.20.192.0 - 116.20.255.255 B = 116.21.0.0 - 116.21.255.255 C = 116.22.0.0 - 116.22.255.255 D = 116.20.192.0 - 116.20.255.255 d) b) A = 116.20.0.0 - 116.20.61.255 B = 116.20.62.0 - 116.20.125.255 C = 116.20.126.0 - 116.20.189.255 D = 116.20.190.0 - 116.20.255.255 A = 116.20.0.0 - 116.20.63.255 B = 116.20.62.0 - 116.20.127.255 C = 116.20.120.0 - 116.20.191.255 D = 116.20.188.0 - 116.20.255.255 \Box **b**) \Box c) > 22 (2p) Bloques de direcciones (Dir Inicial - Dir Final) que se asignarán a las 4 subredes tras aplicar VLSM. A = 116.20.0.0 - 116.20.7.255A = 116.20.0.0 - 116.20.31.255A - 116.20.8.0 - 116.20.15.255 C = 116.20.16.0 - 116.20.19.255 D = 116.20.20.0 - 116.20.23.255 B = 116.20.32.0 - 116.20.47.255 C = 116.20.48.0 - 116.20.51.255 D = 116.20.52.0 - 116.20.55.255b) d) A = 116.20.0.0 - 116.20.15.255 B = 116.20.16.0 - 116.20.23.255 C = 116.20.24.0 - 116.20.27.255 A = 116.20.0.0 - 116.20.3.255 B = 116.20.4.0 - 116.20.5.255 C = 116.20.6.0 - 116.20.6.255D = 116.20.28.0 - 116.20.31.255 D = 116.20.7.0 - 116.20.7.255 \Box c) □ b) > 23 (1p) Bloque de direcciones ([Dir Inicial - Dir Final]) que se asignará a la red R1-R2 tras aplicar VLSM. **a**) R1-R2=[116.20.16.0 - 116.20.16.3] **b**) R1-R2=[116.20.32.0 - 116.20.32.7] c) R1-R2=[116.20.8.0 - 116.20.8.3] **d**) R1-R2=[116.20.48.0 - 116.20.48.3] > 24 (1p) ¿Qué fracción del bloque de direcciones queda libre para asignar a futuros hosts tras aplicar a la red A VLSM y subnetting? a) VLSM= 21/1024; Subnetting=15381/16384 **b**) VLSM= 23/2048; Subnetting=15384/16384 c) VLSM= 24/1024; Subnetting=7191/8192

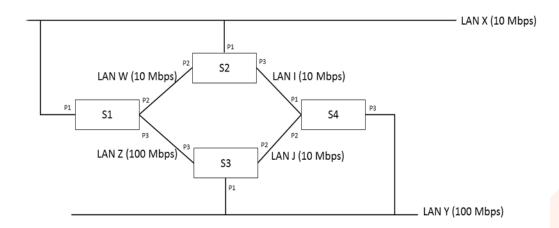
24 de mayo de 2019 4/7

d) VLSM= 1001/1024; Subnetting=1001/16384

Curso 18/19 :: Prueba 2

Escuela Superior de Informática

- [5p] Considere la siguiente figura que representa la interconexión de segmentos LAN X, Y, Z, W, I y J, a partir de los switches S1, S2, S3 y S4. Todos los switches envían BPDUs con prioridad 32768. Las direcciones canónicas de los switches son:
 - MAC S1= 00:01:10:AA:BB:CC
 - MAC S2= 00:01:10:A0:B1:C1
 - MAC S3= 00:01:10:BB:AF:CF
 - MAC S4= 00:01:10:BC:BB:CC



Tras la ejecución del algoritmo Spanning Tree Protocol, responda a las siguientes preguntas: > **25** (1p) ¿Cuál es el puente raíz? □ **a**) S1 □ c) S3 ■ d) S4 > **26** (1p) Determinar los puertos raíz (formato: Switch/Puerto): **a**) \$1/P1, \$3/P2, \$4/P1 c) S1/P1, S3/P3, S4/P1 **b**) S1/P1, S2/P1, S3/P2, S4/P1 d) S1/P2, S3/P3, S4/P1 > 27 (1p) Determinar los puertos designados (formato: Switch/Puerto): **a**) S2/P1, S4/P3, S1/P3, S2/P2, S2/P3, S4/P2 **b**) S2/P1, S3/P1, S3/P3, S2/P2, S2/P3, S4/P2 □ c) S1/P1, S3/P1, S1/P3, S2/P2, S4/P1, S4/P2 **d**) S2/P1, S3/P1, S1/P3, S1/P2, S4/P1, S3/P2 > 28 (1p) Determinar los puertos bloqueados (formato: Switch/Puerto): c) S1/P2, S4/P3 **a**) S1/P3, S3/P1, S3/P3 ☐ **d**) S1/P2, S3/P1, S3/P2 **b**) S1/P2, S4/P3, S1/P1 > 29 (1p) Tras la convergencia del protocolo STP, ¿en qué estado se encuentran los switches? **b**) Aprendizaje a) En escucha c) Reenvío d) Bloqueado

24 de mayo de 2019 5/7

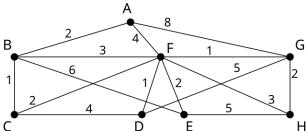
₩ U C L M

Redes de Computadores II

Curso 18/19 :: Prueba 2

Escuela Superior de Informática

[5p] La siguiente figura representa una red formada por 8 enrutadores (A-H). El coste de alcanzar cada enrutador viene dado por el número que aparece en cada arista. Responda a las siguientes preguntas:



	C	D	E	Н		
> 30	(1p) ¿Cuál es el camino mínimo y el coste d H?	e alcanzar el nodo	H desde	A y cuantos nodos fue	eron visitados antes de vis	sitar
	Hay dos formas de interpretar «nodos visita F. Si se interpreta desde el punto de vista de				pasa el paquete, serían 2:	Ау
	a) A-B-C-F-G-H, coste=8, nodos vis	itados=7				
	b) A-F-G-H, coste=7, nodos visitado	s=6				
	C) A-F-H, coste=7, nodos visitados=2	2				
	d) A-F-H, coste=7, nodos visitados=	7				
	Hay dos formas de interpretar «nodos visita F. Si se interpreta desde el punto de vista de				pasa el paquete, serían 2:	Ау
> 31	(1p) Escriba el árbol sumidero (sink tree) co coste del enlace como métrica. En caso de el			-		ta el
	☐ a) C->B->A; C->F->G->H; C->F->E	E; C->F->D				
	□ b) C->B->A; C->B->E; C->F->G; C-	->F->H; C->D				
	□ c) C->B->A; C->F->G; C->F->E; C-	>F->D; C->F->H				
	☐ d) C->B->A; C->B->E; C->F->G->F	I; C->F->D				
> 32	(1p) ¿Cuál es el vector distancia (VD) de E de saltos. Asuma que se procesan primero le		-			nero
	a) B,1,-; F,1,-; H,1,-; C,2,B; A,2,B; H	E,0,-; D,2,F; G,2,I	7			
	b) B,1,-; F,1,-; H,1,-; C,2,F; A,2,F; E	,0,F; D,2,F; G,2,F	ì			
	c) B,0,-; F,0,-; H,0,-; E,0,H; G,1,H; C	C,1,B; A,1,B ; D,1	,F			
	☐ d) B,0,-; F,0,-; H,0,-; A,1,F; C,2,A; D	0,2,A; E,2,A; G,2,	A			
> 33	(1p) ¿Cuál es el valor de los flags de reenvi nodo H con origen en B, y que llega simultá				ado de enlace que alcanz	za el
	a) Envío[B,F,H]=[0,1,0]; ACK[B,F,H]	[]=[1,0,0]				
	b) Envío[E,F,G]=[1,0,1]; ACK[E,F,G]=[0,0,1]				
	☐ c) Envío[E,F,G]=[0,0,1]; ACK[E,F,G]=[1,1,0]				
	☐ d) Envío[A,B,C]=[0,1,0]; ACK[A,B,	C]=[1,0,0]				
> 34	(1p) ¿Cuál es el protocolo de enrutamiento	más eficiente que	implemen	ita dif <mark>usión</mark> ?		
	a) Inundación					
	b) Enrutamiento multicast					
	c) Enrutamiento por camino inverso					
	d) Enrutamiento a través del árbol su	midero				

24 de mayo de 2019 6/7



Curso 18/19 :: Prueba 2

Escuela Superior de Informática

adm priv edif 3 re 4 ec	 [5p] Un campus universitario cuenta con 4 edificios, 1 centro inistración y servicios (PAS), profesorado y alumnos. La políticilegios y servicios diferentes. Por tanto se creará una red Etheficio en el que se encuentre. Además se instalarán los elemento des. Tenga en cuenta que se pretende minimizar el cableado nelificios es la siguiente: Edificio A: 4 PAS, 8 profesores y 40 alumnos. Edificio B: 12 PAS, 20 profesores y 100 alumnos. Edificio C: 0 PAS, 16 profesores y 0 alumnos. Edificio D: 6 PAS, 20 profesores y 200 alumnos. 	ca de seguridad indica que las distintas comunidades tendrán rnet diferente para cada comunidad independientemente del s de interconexión necesarios en el CPD para comunicar las	
> 35	Suponiendo que se dispone de conmutadores de hasta 300	interfaces, ¿cuántos conmutadores (sin soporte VLAN) se	
	necesitarían? a) 1 por edificio y 1 en el CPD.	□ c) A:3, B:3, C:1, D:3 y CPD:3	
	b) 3 por edificio y 3 en el CPD.	☐ d) A:2, B:2, C:1, D:3 y CPD:1	
> 36	Suponiendo que se dispone de conmutadores de hasta 300 necesitarían?	•	
	a) 1 por edificio y 1 en el CPD.	☐ c) A:3, B:3, C:1, D:3 y CPD:1.	
	b) 3 por edificio y 3 en el CPD.	☐ d) A:2, B:2, C:1, D:3 y CPD:3	
> 37	¿Cuáles son los dispositivos de interconexión mínimos que se	necesitan en el CPD si NO se dispone de tecnología VLAN?	
	a) 3 routers (uno por comunidad) con al menos 2 interf	aces.	
	b) 1 router con al menos 3 interfaces.		
	c) 1 router con 1 interfaz <i>trunk</i> .		
	☐ d) 3 routers con al menos 1 interfaz <i>trunk</i>		
> 38	¿Cuáles son los dispositivos de interconexión mínimos que se	necesitan en el CPD si se dispone de tecnología VLAN?	
	a) 3 routers (uno por comunidad) con al menos 2 interf	faces.	
	□ b) 1 router con al menos 3 interfaces.		
	□ c) 1 router con 1 interfaz <i>trunk</i> .		
	☐ d) 3 routers con al menos 1 interfaz <i>trunk</i>		
> 39	Si se han instalado conmutadores con tecnología VLAN ¿que comunidad de usuarios en el campus (personal de investigacion)		
	a) Instalar un nuevo conmutador en el edifico C y otro	en el CPD.	
	□ b) Configurar una nueva VLAN en todos los conmutadores.		
	C) Configurar una nueva VLAN en el conmutador del e	edificio C.	
	d) Configurar una nueva VLAN en el conmutador del c	edificio C y en el conmutador del CPD.	

24 de mayo de 2019 7/7