

Curso 18/19 :: Prueba 2

Escuela Superior de Informática

calificación

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.

pellidos:	SOLUCIÓN	Nombre:	Grupo:
[1p] ¿Qué nec	esidad cubren los algoritmos y pro	tocolos de encaminamiento dinámico?	?
a) Recalc	ular las tablas de rutas de los encan	ninadores conforme cambian las condi	ciones de la subred.
	nar a los encaminadores para evitar	_	
		ara las herramientas de gestión del ISF).
☐ d) Obtene	er medidas de latencia, retardo y pre	estaciones de la subred.	
[1p] En el alg Packet) que se d		router crea un paquete de informació	ón llamado LSP (Link State
a) A todo	s sus routers vecinos.		
b) Sólo a	los routers hacia arriba en dirección	n a la raíz del árbol de rutas óptimas.	
_	s los routers de la red, por inundaci		
☐ d) Sólo a	los routers hacia abajo en el árbol o	le rutas óptimas.	
[1p] ¿Por qué	la única métrica posible para un al	goritmo de vector distancia es el núme	ero de saltos?
a) Los roi	iters solo disponen de información	estática.	
b) Vector	distancia no requiere de ninguna m	étrica.	
\Box c) El prote	ocolo solo acepta un número entero	como valor de la métrica.	
d) Se pue	de utilizar cualquier métrica que of	rezca valores comparables.	
[1p] Elije la o	pción falsa respecto a RIP:		
a) Es un p	protocolo de capa 3.		
b) Signifi	ca Routing Information Protocol.		
c) Utiliza	un algoritmo de estado de enlace.		
\Box d) Se utili	zó masivamente en los primeros añ	ios de Internet.	
[1p] En un pro	otocolo vector distancia ¿qué ocurre	con los routers cuyo coste es mayor al	l valor definido para infinito?
	sideran inaccesibles.	,	·
	quetes dirigidos a ellos se descartar	1.	
C) Los pao	quetes dirigidos a ellos se envían al	router por defecto.	
\Box d) No se j	puede definir un valor para infinito	en vector de distancia.	
[1p] ¿Cuál de	los siguientes comandos usaría par	ra configurar redirección de puertos (p	ort forwarding)?
	-	51.67.100.1 80 192.168.0.12 80	3)
	les -t nat -A POSTROUTING -o		
_		2.168.0.12 80 161.67.100.1 80	

24 de mayo de 2019 1/7



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

Escuela Superior de Informática

	con I	P=162.168.15.23. Se sabe que A y B acceden simulates a correcta:	táneamente servidor web en 121.15.10.21. Seleccione
		 a) El router debe ejecutar NAT para garantizar que no b) El router debe ejecutar NAPT para garantizar que c) El router debe ejecutar NAPT con redirección de p d) En ese escenario nunca puede haber conflictos en 	no hay ambigüedad en las traducciones.
8	[1p	a) ¿Qué protocolo se encapsula en PPTP ?a) PPP sobre IPb) IP sobre PPP	□ c) GRE sobre PPP□ d) PPP sobre GRE
9	[1p	 ¿Para qué se usa un servidor RADIUS? a) Crear un túnel para implementar una red privada s b) Permitir la agregación de canales multi-enlace PP c) Gestionar el inicio y finalización de la sesión lógic d) Proporcionar un mecanismo de autenticación, autorecursos. 	P
10	[1 	 a) Una intranet es una red privada y una extranet es u b) Una intranet es una red aislada mientras que una e c) Una intranet debe usar direcciones privadas mientras que e d) En una intranet, los datos se cifran mientras que e 	nna red pública. extranet es una intranet con acceso al exterior. eras que una extranet debe usar direcciones públicas.
11	[1 	 p] Marca la afirmación falsa en relación al protocolo a) Es un protocolo de capa 3 excepto cuando se utiliz b) Es un protocolo de inter-red. c) Utiliza un sistema de direccionamiento jerárquico. d) Es un protocolo plug and play. 	za en modo túnel en cuyo caso es de transporte.
12		 p] Indique cuál de las siguientes direcciones IPv6 no a) ::128 b) FEDC:BA98:7654:3210:FEDC:BA98:7654:3210 	c) 0:0:0:0:0:FFFF:129.144.52.38
13	[1 	 p] ¿Por qué en IPv6 no existen direcciones broadcast a) Hay demasiadas direcciones como para que sea po b) Las direcciones broadcast serían demasiado largas c) No son necesarias porque se puede usar una direcciones d) Sí que esisten direcciones broadcast. Son las acaba 	osible referirse a todas. s y por tanto ineficientes. ción de grupo.
14] [1 	 a) Porque el DHCP las asigna en el momento de con b) Porque el computador puede comunicarse por sí n c) Porque puede utilizar direcciones físicas aleatorias d) Es un término comercial sin ningún significado téc 	ectar el cable de red. nismo auto-asignándose una dirección. s.
15	[1 	 p] ¿Con qué está relacionado el concepto neighbor di a) Con los protocolos de encaminamiento dinámico. b) Con el descubrimiento de la MTU mínima de una c) Con la correspondencia entre direcciones físicas y d) IPv6 no maneja ese concepto 	ruta.

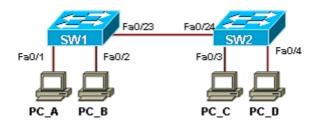
24 de mayo de 2019 2/7



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 un tiempo de inactividad?
a) Porque su memoría es limitada.
b) Porque utilizan memoria RAM volátil.
c) 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 broadcast?
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> .
[1p] ¿En qué situación puede Ethernet utlizar un sistema de control de flujo?
a) Lo utiliza siempre.
b) No existe ningún mecanismo de control de flujo en Ethernet.
c) Puede usarse solo en enlaces full-duplex 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 motivo principal?
a) Reducir la latencia.
b) Reducir la candidad 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

E. [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.
- Cy 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)
                        A = 116.20.0.0 - 116.20.63.255
                                                                                         A = 116.20.0.0 - 116.20.255.255
                        A = 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
           b)
                                                                            d)
                                                                                         A = 116.20.0.0 - 116.20.63.255
                        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
                                                                                         B = 116.20.62.0 - 116.20.127.255
C = 116.20.120.0 - 116.20.191.255
                        D = 116.20.190.0 - 116.20.255.255
                                                                                         D = 116.20.188.0 - 116.20.255.255
           a)
                                           □ b)
                                                                                c)
                                                                                                                 d)
> 22 (2p) Bloques de direcciones (Dir Inicial - Dir Final) que se asignarán a las 4 subredes tras aplicar VLSM.
            a)
                       A = 116.20.0.0 - 116.20.7.255

B = 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
                                                                                        A = 116.20.0.0 - 116.20.31.255
                                                                                        B = 116.20.32.0 - 116.20.47.255
C = 116.20.48.0 - 116.20.51.255
                                                                                        D = 116.20.52.0 - 116.20.55.255
            b)
                                                                                        A = 116.20.0.0 - 116.20.3.255
B = 116.20.4.0 - 116.20.5.255
C = 116.20.6.0 - 116.20.6.255
                       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
                       D = 116.20.28.0 - 116.20.31.255
                                                                                        D = 116.20.7.0 - 116.20.7.255
          \Box a)
                                                                           \Box c)
                                           \Box b)
                                                                                                                d)
> 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]
                                                                                c) R1-R2=[116.20.8.0 - 116.20.8.3]
          b) R1-R2=[116.20.32.0 - 116.20.32.7]
                                                                           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 c) VLSM= 24/1024; Subnetting=7191/8192
          b) VLSM= 23/2048; Subnetting=15384/16384 d) VLSM= 1001/1024; Subnetting=1001/16384
```

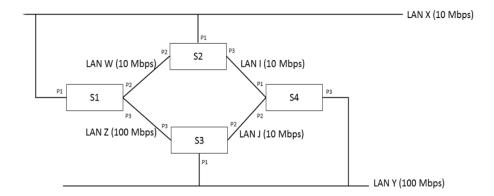
24 de mayo de 2019 4/7



Curso 18/19 :: Prueba 2

Escuela Superior de Informática

- E. [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 \Box c) S3 ☐ **d**) S4 **b**) S2 > 26 (1p) Determinar los puertos raíz (formato: Switch/Puerto): **a**) S1/P1, S3/P2, S4/P1 c) S1/P1, S3/P3, S4/P1 **b**) \$1/P1, \$2/P1, \$3/P2, \$4/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 c) S1/P1, S3/P1, S1/P3, S2/P2, S4/P1, S4/P2 **b**) \$2/P1, \$3/P1, \$3/P3, \$2/P2, \$2/P3, \$4/P2 **d**) \$2/P1, \$3/P1, \$1/P3, \$1/P2, \$4/P1, \$3/P2 > 28 (1p) Determinar los puertos bloqueados (formato: Switch/Puerto): **a**) \$1/P3, \$3/P1, \$3/P3 c) S1/P2, S4/P3 □ **b**) S1/P2, S4/P3, S1/P1 d) \$1/P2, \$3/P1, \$3/P2 > 29 (1p) Tras la convergencia del protocolo STP, ¿en qué estado se encuentran los switches? **b**) Aprendizaje a) En escucha c) Reenvío d) Bloqueado

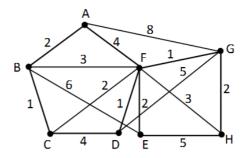
24 de mayo de 2019 5/7



Curso 18/19 :: Prueba 2

Escuela Superior de Informática

E. [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:



> 30	(1p) ¿Cuál es el camino mínimo y el coste de alcanzar el nodo H desde A y cuantos nodos fueron visitar antes de visitar H?	los			
	a) A-B-C-F-G-H, coste=8, nodos visitados=7 c) A-F-H, coste=7, nodos visitados=2				
	b) A-F-G-H, coste=7, nodos visitados=6 d) A-F-H, coste=7, nodos visitados=7				
> 31	(1p) Escriba el árbol sumidero (sink tree) con raíz en C que se obtiene a partir de la figura anterior teniendo en cuenta el coste del enlace como métrica. En caso de empate se procesa siempre el nodo alfabéticamente menor.				
	□ a) C->B->A; C->F->G->H; C->F->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->H; C->F->D				
> 32	(1p) ¿Cuál es el vector de distancia (VD) de E tras actualizarlo en la primera iteración? Tenga en cuen métrica número de saltos. Asuma que se procesan primero los VD procedentes de nodos alfabéticam menores.				
	a) B,1,-; F,1,-; H,1,-; C,2,B; A,2,B ; E,0,-; D,2,F; G,2,F				
	b) B,1,-; F,1,-; H,1,-; C,2,F; A,2,F; E,0,F; D,2,F; G,2,F				
	c) B,0,-; F,0,-; H,0,-; E,0,H; G,1,H; C,1,B; A,1,B; D,1,F				
	d) B,0,-; F,0,-; H,0,-; A,1,F; C,2,A; D,2,A; E,2,A; G ,2,A				
> 33	(1p) ¿Cuál es el valor de los flags de reenvío y confirmación (ACK) para un paquete de estado de enl que alcanza el nodo H con origen en B, y que llega simultáneamente a través de B-F-H y B-E-H?	ice			
	☐ a) Envío[B,F,H]=[0,1,0]; ACK[B,F,H]=[1,0,0]	[0,1			
	b) Envío[E,F,G]=[1,0,1]; ACK[E,F,G]=[0,0,1] d) Envío[A,B,C]=[0,1,0]; ACK[A,B,C]=[0,1,0]	,0,0]			
> 34	(1p) ¿Cuál es el protocolo de enrutamiento más eficiente que implementa difusión? ☐ a) Inundación ☐ c) Enrutamiento por camino inverso				
	□ b) Enrutamiento multicast □ d) Enrutamiento a través del árbol sumide	0			

24 de mayo de 2019 6/7



Curso 18/19 :: Prueba 2

Escuela Superior de Informática

- E. [5p] Un campus universitario cuenta con 4 edificios, 1 centro de comunicaciones (CPD) y 3 comunidades de usuarios: administración y servicios (PAS), profesorado y alumnos. La política de seguidad indica que las distintas comunidades tendrán privilegios y servicios diferentes. Por tanto se creará una red Ethernet diferente para cada comunidad independientemente del edificio en el que se encuentre. Además se instalarán los elementos de interconexión necesarios en el CPD para comunicar las 3 redes. Tenga en cuenta que se pretende minimizar el cableado necesario. La disposición actual de los puntos de red para los 4 edificios 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.				
> 35	Suponiendo que se dispone de conmutadores de has VLAN) se necesitarían?	ta 300 interfaces, ¿cuántos conmutadores (sin soporte			
	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	> 36 Suponiendo que se dispone de conmutadores de hasta 300 interfaces, ¿cuántos conmutadores (con soporte VLAN) se 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 meno	s 2 interfaces.			
	b) 1 router con al menos 3 interfaces.				
	c) 1 router con 1 interface <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 interfaces.				
	b) 1 router con al menos 3 interfaces.				
	c) 1 router con 1 interface <i>trunk</i> .				
	☐ d) 3 routers con al menos 1 interfaz <i>trunk</i>				
> 39	Si se han instalado conmutadores con tecnología VLAN ¿qué sería lo mínimo que habría que hacer si aparece una nueva comunidad de usuarios en el campus (personal de investigación, 20 investigadores) que trabajará desde el edificio C:				
	a) Instalar un nuevo conmutador en el edifico	C y otro en el CPD.			
	b) Configurar una nueva VLAN en todos los o	conmutadores.			
	C) Configurar una nueva VLAN en el conmuta	ador del edificio C.			
	d) Configurar una nueva VLAN en el conmut	ador del edificio C y en el conmutador del CPD.			

24 de mayo de 2019 7/7