Ce test n'est actuellement pas disponible.

Temps restant 1:20:27

## Question 1

Pas encore répondu Noté sur 1,00 Les 12 trames données ci-dessous ont été extraites d'une trace Wireshark obtenue au démarrage du poste client d'Alice, connecté à un réseau privé domestique.

Machine	Adresse MAC (hexadécimal double pointé)	Adresse IP (décimal pointé)
Poste client		
Passerelle du réseau privé		
Serveur DNS local		
Serveur applicatif contacté		
Complete de conflexion	(s) TCP ont été ouvertes dans cet échange ?	
Nombre de connex		
Nombre de connex	clencher cet échange ?	
Nombre de connex Question 3 Qu'a fait Alice pour déc	clencher cet échange ?	
Nombre de connex  Question 3  Qu'a fait Alice pour déc  _Surfer sur le We  _Consulter sa me	clencher cet échange ?	
Nombre de connex  Question 3  Qu'a fait Alice pour déc  _Surfer sur le We  _Consulter sa me	clencher cet échange ?	
Nombre de connex  Question 3  Qu'a fait Alice pour déc  Surfer sur le We  Consulter sa me	clencher cet échange ? b essagerie un poste de travail distant (ssh)	

Nom 1	
Nom 2	
Nom 3	
Nom 4	

## Question 5

Donner le codage hexadécimal de la trame transmise en réponse à la dernière trame (N°12). Une cellule contient un octet. Utiliser la valeur XX pour chaque octet dont la valeur ne peut pas être déterminée et la valeur YY pour chaque cellule excédentaire.

On supposera qu'il n'y a pas d'options IP, et qu'il y a l'option TCP TimeStamp.

Octets 0 à 15								
Octets 16 à 31								
Octets 32 à 47								
Octets 48 à 63								
Octets 64 à								

# Trace (12 trames)

Tra	Trame 1														
50	d2	f5	20	f3	1e	3с	22	fb	00	b8	af	08	00	45	00
00	3d	2b	а3	00	00	ff	11	d0	a2	с0	a8	1f	18	с0	a8
1f	01	f4	32	00	35	00	29	41	4b	b9	79	01	00	00	01
00	00	00	00	00	00	07	6e	65	77	6d	61	69	6с	04	60
69	70	36	02	66	72	00	00	01	00	01					

### Trame 2

#### Trame 3

50 d2 f5 20 f3 le 3c 22 fb 00 b8 af 08 00 45 00 00 40 00 00 40 00 00 60 d0 dc c0 a8 1f 18 84 e3 c9 08 c0 3a 03 e1 41 d4 fe 60 00 00 00 00 00 00 02 ff ff fa a 57 00 00 02 04 05 b4 01 03 03 06 01 0 08 0a 3a da 1f 0d 00 00 00 00 04 02 00 00

#### Trame 4

3c 22 fb 00 b8 af 50 d2 f5 20 f3 1e 08 00 45 00 00 3c 00 00 40 00 36 06 17 10 84 e3 c9 08 c0 a8 1f 18 03 e1 c0 3a f6 cd e9 37 41 d4 fe 61 a0 12 fe 88 a9 16 00 00 02 04 05 b0 04 02 08 0a 04 9b 2f 8e 3a da 1f 0d 01 03 03 07

### Trame 5

50 d2 f5 20 f3 1e 3c 22 fb 00 b8 af 08 00 45 00 00 34 00 00 40 00 40 06 0d 18 c0 a8 1f 18 84 e3 c9 08 c0 3a 03 e1 41 d4 fe 61 f6 cd e9 38 80 10 08 05 ce 9f 00 00 01 01 08 0a 3a da 1f 10 04 9b 2f 8e

#### Trame 6

50 d2 f5 20 f3 1e 3c 22 fb 00 b8 af 08 00 45 00 00 f1 00 00 40 00 40 06 0c 59 c0 a8 1f 18 84 e3 c9 08 c0 3a 03 e1 41 d4 fe 61 f6 cd e9 38 80 18 08 05 7d ec 00 00 01 01 08 0a 3a da 1f 10 04 9b 2f 8e 16 03 01 00 b8 01 00 00 b4 03 03 5f e3 39 dd 99 13 b7 1f 15 bf 23 70 5a 16 aa 31 c4 85 8c 7b f3 a9 90 f1 47 94 c3 8a 34 cd b6 7e 00 00 3a 00 ff c0 2c c0 2b c0 24 c0 23 c0 0a c0 09 c0 08 c0 30 c0 2f c0 28 c0 27 c0 14 c0 13 c0 12 00 9f 00 9e 00 6b 00 67 00 39 00 33 00 16 00 9d 00 9c 00 3d 00 3c 00 35 00 2f 00 0a 01 00 00 51 00 00 00 14 00 12 00 00 0f 6e 65 77 6d 61 69 6c 2e 6c 69 70 36 2e 66 72 00 0a 00 08 00 06 00 17 00 18 00 19 00 0b 00 02 01 00 00 0d 00 12 00 10 04 01 02 01 05 01 06 01 04 03 02 03 05 03 06 03 00 05 00 05 01 00 00 00 00 00 12 00 00 00 17 00 00

# Trame 7

50 d2 f5 20 f3 1e 3c 22 fb 00 b8 af 08 00 45 00 00 40 00 00 40 00 00 60 d0 cc 0a 8 1f 18 84 e3 c9 08 c0 6e 02 4b 71 5f 9e eb 00 00 00 00 0b 0c 2f ff ff ff 19 3 00 00 02 04 05 b4 01 03 03 06 01 01 08 0a 3a dc 09 1b 00 00 00 00 04 02 00 00

## Trame 8

3c 22 fb 00 b8 af 50 d2 f5 20 f3 1e 08 00 45 00 00 3c 00 00 40 00 36 06 17 10 84 e3 c9 08 c0 a8 1f 18 02 4b c0 6e ad 0c ea e8 71 5f 9e ec a0 52 fe 88 4c 54 00 00 02 04 05 b0 04 02 08 0a 04 9d 1b 9b 3a dc 09 1b 01 03 03 07

## Trame 9

50 d2 f5 20 f3 1e 3c 22 fb 00 b8 af 08 00 45 00 00 34 00 00 40 00 40 06 0d 18 c0 a8 1f 18 84 e3 c9 08 c0 6e 02 4b 71 5f 9e ec ad 0c ea e9 80 10 08 05 71 dc 00 00 01 01 08 0a 3a dc 09 1f 04 9d 1b 9b

# Trame 10

3c 22 fb 00 b8 af 50 d2 f5 20 f3 1e 08 00 45 00 00 63 79 54 40 00 36 06 9d 92 84 e3 c9 08 c0 a8 1f 18 02 4b c0 6e ad 0c ea e9 71 5f 9e ec 80 18 01 fe 8b fb 00 00 01 01 08 0a 04 9d 1b b2 3a dc 09 1f 32 32 30 20 70 6f 6c 65 69 61 2e 6c 69 70 36 2e 66 72 20 45 53 4d 54 50 20 50 6f 73 74 66 69 78 20 28 44 65 62 69 61 6e 2f 47 4e 55 29 0d 0a

## Trame 11

50 d2 f5 20 f3 1e 3c 22 fb 00 b8 af 08 00 45 00 00 34 00 00 40 00 40 06 0d 18 c0 a8 1f 18 84 e3 c9 08 c0 6e 02 4b 71 5f 9e ec ad 0c eb 18 80 10 08 04 71 82 00 00 01 01 08 0a 3a dc 09 34 04 9d

## Trame 12

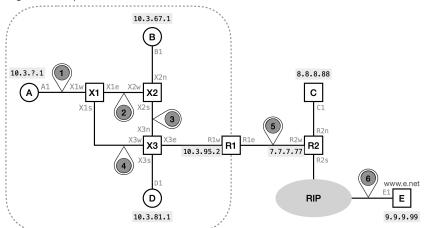
50 d2 f5 20 f3 le 3c 22 fb 00 b8 af 08 00 45 00 00 4a 00 00 40 00 40 06 0d 00 c0 a8 lf 18 84 e3 c9 08 c0 6e 02 4b 7l 5f 9e ec ad 0c eb 18 80 18 08 04 4f 94 00 00 01 01 08 0a 3a dc 09 7b 04 9d 1b b2 45 48 4c 4f 20 5b 3l 39 32 2e 3l 36 38 2e 33 3l 2e 32 34 5d 0d 0a

Ce test n'est actuellement pas disponible.

Temps restant 1:14:37

Question 2
Pas encore répondu
Noté sur 1,00

La figure suivante représente un réseau local où :



- · A et B sont des machines hôtes.
- . D est le serveur DHCP.
- C est le serveur DNS local.
- X1, X2 et X3 sont des équipements réseaux qui peuvent être configurés comme des commutateurs ou des routeurs.
- R1 est la passerelle par défaut (c'est-à-dire la gateway).
- E est un serveur Web dont l'URL est www.e.net. E héberge la page web index.html.

Les têtes d'épingle numérotées de 1 à 6 sont des points d'observation qui capturent le trafic dans les deux sens.

Les adresses IP et les adresses MAC (notées A1, X2e, ...) sont données dans la figure. Les adresses MAC de X1, X2 et X3 sont classées par ordre croissant dans le même ordre que leur identifiant : X1e < X1s < X1w < X2n < ... < X3w.

Les machines A, B, C, D et l'interface R1w de R1 sont configurées avec le masque 255.255.224.0.

Nous ferons les hypothèses suivantes :

- Tous les liens sont des liaisons Ethernet multiplex.
- Toutes les machines à l'exception de la machine hôte A sont configurées avec une adresse IP statique.
- Toutes les machines utilisent une valeur par défaut égale à 64 pour le TTL des paquets qu'elles envoient.
- R1 et R2 exécutent le protocole RIP. Les liens sont configurés avec un coût de 1. Les réseaux directement connectés ont également un coût égal 1.
- Les requêtes DNS sont résolues en mode hybride (récursif entre client et serveur DNS local, itératif entre serveur DNS local et les serveurs DNS suivants).
- La page index.html tient dans un seul paquet IP sans nécessité sa fragmentation.

On suppose dans un premier temps que X1, X2 et X3 sont des commutateurs.

## Question 1

A T0, la table de routage de R1 est la suivante :

Destination	Masque	Saut suivant	Distance
8.8.0.0	255.255.0.0	7.7.7.77	2
9.9.0.0	255.255.0.0	7.7.7.77	5
8.8.8.0	255.255.255.0	7.7.7.77	2
8.8.9.0	255.255.255.0	7.7.77.7	4

A T1 > T0, R1 reçoit de R2 le vecteur de distance suivant :

Destination = 9.9.0.0, ma	sk = 255.255.0.0, distance = 5
Destination = 8.8.8.0, ma	sk = 255.255.255.0, distance = 3
Destination = 8.8.9.0, ma	sk = 255.255.255.0, distance = 6
Destination = 9.9.9.0, ma	sk = 255.255.255.0, distance = 7

A T2 > T1, RIP a convergé. Aucun autre message n'a été échangé dans le réseau et les adresses IP ne sont pas toutes représentées dans la figure.

Remplir la table de routage de R1 à T2. Lister les entrées par ordre croissant sur la longueur des masques et sur la valeur des adresses de destination pour les masques de même longueur. Utiliser le mot-clef *vide* pour les cellules censées être vide.

Destination	Masque	Saut suivant	Distance

### Question 2

On cherche à déterminer quelle adresse IP attribuée à la machine hôte A. Quelles sont, parmi les adresses IP suivantes, celle(s) qu'il
est possible d'utiliser :

_10.3.35.1
<b>_10.3.43.1</b>
_10.3.59.1
_10.3.63.1
_10.3.79.1
□10.3.87.1
T10 3 98 1

Dans la suite, on supposera que A est configurée avec la première adresse IP donnée en solution à la question précédente. On supposera également que toutes les machines du réseau sont démarrées au même instant. Tous les caches (MAC, ARP, DNS, ...) sont donc vides.

#### Question 3

A T3 > T2, la machine hôte A est démarrée et tente de faire le ping suivant :

ping -c 1 7.7.7.77

A T4 > T3, A cherche à obtenir une adresse IP auprès de D sans connaître sa <u>présence</u>. A T5 > T4, A reçoit le message ICMP Echo Reply attendu. Remplir le tableau suivant avec les valeurs des champs d'entête des messages capturés par le PO1 entre T3 et T5. Utilisez le mot-clef *vide* pour les cellules censées être sans valeur.

		Ethernet	IP						
No	MAC source	MAC destination	Туре	IP source	IP destination	TTL	Protocole		
1			0x				0x		
2			Ox Ox				0x		
3			0x				0x		
4			Ox				0x		
5			Ox Ox				0x		
6			Ox Ox				0x		
7			Ox Ox				0x		
8			0x				) 0x(		

Remplir le tableau suivant en indiquantles points d'observation qui capturent ces messages en indiquant leur numéro tel que listé dans la première colonne du tableau précédent. Pour les points d'observation qui ne capturent aucun message, mettre Aucun.

Points d'observation	Messages
1	_1 _2 _3 _4 _5 _6 _7 _8 _Aucun
2	_1 _2 _3 _4 _5 _6 _7 _8 _Aucun
3	_1 _2 _3 _4 _5 _6 _7 _8 _Aucun
4	_1 _2 _3 _4 _5 _6 _7 _8 _Aucun
5	_1 _2 _3 _4 _5 _6 _7 _8 _Aucun

## Question 4

A T6 > T5, les machines A, B, C, et D envoient les pings concurrents suivants :

- A vers B,
- B vers C,
- C vers D et
- D vers A.

Parmi les messages suivants, indiquer ceux résultant de ces pings en précisant la valeur de leur TTL et les points d'observation où ils sont capturés. Pour les messages non capturés, utiliser le mot-clé *vide* pour leur TTL et cocher *Aucun* pour les points d'observation. On supposera les tables ARP de toutes les machines pleines et l'auto-apprentissage du réseau par X1, X2 et X3 complété.

Ethernet			IP				
MAC source	MAC destination	Туре	IP source	IP destination	TTL	Protocole	Points d'observation
A1	X1w	0x0800	10.3.?.1	10.3.67.1		0x01	_1 _2 _3 _4 _5 _6 _Aucun
R1w	B1	0x0800	8.8.8.88	10.3.67.1		0x01	_1 _2 _3 _4 _5 _6 _Aucun
X2w	X1e	0x0800	10.3.67.1	8.8.8.88		0x01	_1 _2 _3 _4 _5 _6 _Aucun
B1	A1	0x0800	10.3.67.1	10.3.?.1		0x01	_1 _2 _3 _4 _5 _6 _Aucun
R2w	R1w	0x0800	8.8.8.88	10.3.81.1		0x01	_1 _2 _3 _4 _5 _6 _Aucun
D1	C1	0x0800	10.3.81.1	10.3.95.2		0x01	_1 _2 _3 _4 _5 _6 _Aucun
D1	A1	0x0800	10.3.81.1	10.3.?.1		0x01	_1 _2 _3 _4 _5 _6 _Aucun
D1	B1	0x0800	10.3.81.1	10.3.67.1		0x01	_1 _2 _3 _4 _5 _6 _Aucun
R1w	X3e	0x0800	8.8.8.88	10.3.81.1		0x01	_1 _2 _3 _4 _5 _6 _Aucun
B1	R1w	0x0800	10.3.67.1	8.8.8.88		0x01	_1 _2 _3 _4 _5 _6 _Aucun

Dans la suite, X1, X2 et X3 sont des routeurs et R1 agit comme un NAT. Les adresses IP des machines A, B, et D et l'interface R1w de R1 sont identiques à celles données précédemment mais sont à présent configurées manuellement.

Nous ferons les hypothèses suivantes :

- L'adresse publique de R1 est 7.7.7.88.
- R1 remplace le numéro de port UDP avec la valeur 3456 et le numéro de port TCP par la valeur 6543.
- La taille de l'entête des segments TCP est de 32 octets.
- Tous les segments TCP hormis le premier SYN piggybackent un ACK.
- Le cache DNS de A est vide et les caches ARP de R1 et R2 sont pleins.

### Question 5

Sélectionner le masque le court qu'il faut à présent configurer les machines A, B, D, X1, X2 et X3 et l'interface R1w?

_255.255.0.0
_255.255.128.0
255.255.192.0
<u>255.255.224.0</u>
255.255.240.0
255.255.248.0
255.255.252.0
<b>255.255.254.0</b>
255.255.255.0

#### Question 6

A cherche à télécharger la page *index.html* hébergée par E. Remplir le tableau suivant en complétant la valeur des champs d'entête des paquets capturés par le point d'observation 5. Utiliser le mot-clé *vide* pour les cellules censées être vides.

On supposera que

- La requête HTTP de A est longue de 128 (0x80) octets. A l'envoie 500 ms après établissement de la connexion TCP.
- La réponse HTTP de E est longue de 224 (0xE0) octets. E l'envoie dès réception de la requête de A.
- A initie la fermeture de la connexion TCP 500 ms après réception de la page html demandée.
- E ferme à son tour la connexion TCP 500 ms après avoir accusé le segment FIN du client.

	IP			TCP/UDP				
IP source	IP destination	TTL	Protocole	Port source	Port destination	No de séquence	No d'accusé	THL (4 bits) Reserved (6 bits) Flags (6 bits)
			0x			0x	0x	0x
			0x			0x	0x	0x
			0x			0x	0x	0x
			0x			0xac3cb6e4	0xfad8b7d4	0x
			0x			0x	0x	0x
			0x			0x	0x	0x
			0x			0x	0x	0x
			0x			0x	0x	0x
			0x			0x	0x	0x
			0x			0x	0x	0x
			0x			0x	0x	0x

Vous pouvez prévisualiser ce test, mais s'il s'agit d'une tentative réelle, vous serez bloqué en raison de :

Ce test n'est actuellement pas disponible.

Temps restant 1:19:04

# Question $\bf 3$

Pas encore répondu Noté sur 1,00 On considère un réseau composé de 4 nœuds, A, B, C et D, de 4 liaisons bidirectionnelles de base, Vab, Vad, Vbc et Vcd, et d'une liaison de secours, Vbd, de poids 6. Les nœuds exécutent un algorithme de routage de type vecteurs de distances (Bellman-Ford) et utilisent la technique de l'horizon partagé avec antidote (un routeur communique toujours un coût infini vers une destination à son voisin N, dès l'instant où N est le prochain nœud vers cette destination).

On suppose que l'algorithme a convergé et que les tables de routage des différents nœuds du réseau sont les suivantes :

Α			В			С			D		
dest	next	dist									
В	В	3	Α	Α	3	Α	В	4	Α	Α	2
С	В	4	С	С	1	В	В	1	В	С	4
D	D	2	D	С	4	D	D	3	С	С	3

Δ	nartir	des table	s de rou	tage inférer	le poids	des différe	entes liaisons	de base	du réseau :

- Poids de la liaison Vab =

   Poids de la liaison Vad =
- Poids de la liaison Vbc =
- Poids de la liaison Vcd =

Parce qu'il est de poids 6, le lien de secours Vbd n'est pas utilisé par le routage. Quel poids aurait-il dû avoir <u>au maximum</u> pour être utilisé ?

Poids maximum de la liaison Vbd =

Attention: dans la suite on conserve un poids de 6 pour la liaison Vbd.

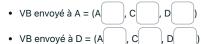
Tout d'un coup, la liaison Vbc est rompue. B et C s'en rendent compte et mettent à jour leur tables de routage. Donner les modifications apportées (lorsqu'une destination est inaccessible, dans la colonne "dist" utiliser la lettre "i" minuscule pour signifier l'infini et dans la colonne "next" utiliser "-" pour signifier que le prochain saut n'est pas déterminé):

В			С		
dest	next	dist	dest	next	dist
Α			Α		
С		r )	В		
D		r )	D		
		$\square$		$\overline{}$	igcup

On considère alors le scénario d'échange de vecteurs de distances suivant. On néglige les temps de propagation et on suppose donc que les instants d'envoi et de réception des vecteurs de distance coïncident.

- T1: B envoie son vecteur de distance à A et à D
- T2 : C envoie son vecteur de distance à D
- T3 : D envoie son vecteur de distance à A. à B et à C
- T4 : A envoie son vecteur de distance à B et à D

Donner le vecteur de distance envoyé par B à A et à D à l'instant T1 ainsi que les tables de routage de A et D une fois mises à jour.



Α			D		
dest	next	dist	dest	next	dist
В			Α		
С			В		
D			С		( )
	$\overline{}$	$\overline{}$		$\overline{}$	$\overline{}$

Donner le vecteur de distance envoyé par C à D à l'instant T2 ainsi que la table de routage de D une fois mise à jour.

• VC envoyé à D = (A , B , D )

D		
dest	next	dist
Α		
В		
С		

Donner le vecteur de distance envoyé par D à A, à B et à C à l'instant T3 ainsi que les tables de routage de A, B et C une fois mises à jour.

•	VD envoyé à A = (A	_), B(_	_), c(_	
•	VD envoyé à B = (A	), B	), c(	

•	VD envoyé à C = (A	, E	3	, c	)
		( )	\	/ (	,

Α			В			С		
dest	next	dist	dest	next	dist	dest	next	dist
В			Α			Α		
С			С			В		
								$\bigcup$
D			D			D		

Donner le vecteur de distance envoyé par A à B et à D à l'instant T4 ainsi que les tables de routage de B et D une fois mises à jour.

•	VA envoyé à B = (B , C , D
	VA envoyé à D = (B C D

•

В			D		
dest	next	dist	dest	next	dist
Α			Α		
		$\subseteq$			igcup
С			В		
		$\bigcup$			igcup
D			С		
		$\bigcup$			

Les tables de routages des noeuds ont-elles convergé ? A :	В:	C :	D:	

Quel dernier envoi de vecteur permettra-t-il d'aboutir à des tables de routage cohérentes ?