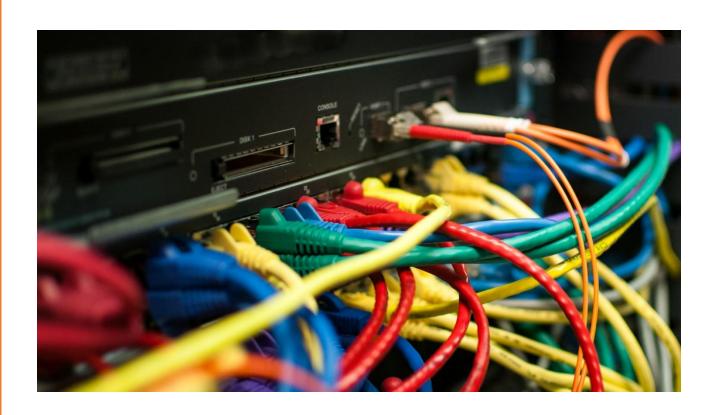
06 JUIN 2022

COMPTE RENDU SAE 21

CONSTRUIRE UN RESEAU



THOMAS BILGER- MASSIMO AURELI – RAYANE DIB - LOUIS DESVERNOIS



Table des matières

I/ In	troduction	2
II/ N	1ise en place du réseau	3
	II.1 Découpage du réseau local	3
	II.2 Adressage IP	4
	II.3 Routage inter-vlan	4
	II.4 Accès SSH sur le commutateur et le routeur	5
	II.5 DHCP	6
	II.6 Interconnexion des routeurs et routage	6
III/ S	écurité du réseau	14
	III.1 Empoisonnement du cache ARP	14
	III.2 Sécurité des ports du commutateur	19
	III.3 Verrouillage du port SSH du routeur	20
IV/ ľ	Mise en place des services	22
	IV.1 Serveur FTP	22
	IV.2 Serveur web	23
V/ C	onclusion	25
DÁfÁ	proper	26



Tables des figures

Figure 1: Structure générale du réseau	3
Figure 2: Paramètres SSH du routeur et du commutateur	5
Figure 3: Ordre de parcours en largeur	8
Figure 4: Ordre de parcours en profondeur	9
Figure 5: Exemple de graphe que nous allons utiliser	10
Figure 6: Première étape de notre exemple	11
Figure 7: Deuxième étape de notre exemple	11
Figure 8: Troisème étape de notre exemple	12
Figure 9: Les dernières étapes de notre exemple	12
Figure 10: "Table de routage" du nœud A	13
Figure 11: Configuration IP de l'attaquant	14
Figure 12 : Configuration IP de l'attaquant	15
Figure 13: PC recevant les pings	15
Figure 14: PC attaquant avec ettercap-graphical ouvert	16
Figure 15: Scan du réseau par le PC attaquant	16
Figure 16: Liste des hôtes présents sur le réseau	17
Figure 17: Menu des attaques Man In The Middle (MITM)	17
Figure 18: Paramètres de l'attaque empoisonnement de cache ARP	18
Figure 19: PC attaquant écoutant le réseau	18
Figure 20: PC cible montrant le ralentissement des requêtes pendant l'attaque	19
Figure 21: Table ARP corrompue du PC cible	19
Figure 22: Connexion SSH utilisateur	21
Figure 23: Connexion SSH administrateur	21
Figure 24: Status du démon proftpd	22
Figure 25: Commande pour ajouter l'utilisateur Antoine	22
Figure 26: Rajoute l'autorisation groupe au dossier www	22
Figure 27: Commande pour ajouter l'utilisateur Cathy	22
Figure 28: Mise à jour de l'autorisation au dossier www	22
Figure 29: L'utilisateur Cathy peut lire/écrire sur FileZilla	23
Figure 30 : Page par défaut d'apache	23
Figure 31: Fichier squid.conf	24
Figure 32: Etat des ports de la machine	24
Figure 33: Log d'accès du proxy	25

I/ Introduction

Cette SAE s'est déroulée durant le second semestre et avait pour objectif de consolider notre expertise technique sur le matériel réseau de niveau deux (commutateur) et trois (routeur). Nous avons mis en place un réseau local simple, nous y avons ajouté des règles sécurités et nous avons également mis en place des services tel qu'un serveur HTTP Apache2, un serveur FTP proftpd ainsi qu'un proxy Squid. Nous avons travaillé en groupe de quatre, chaque groupe a géré de manière indépendante son réseau, mais pour la segmentation des adresses IP et l'interconnexion des routeurs via OSPF, une coopération avec les membres des autres groupes a été nécessaire. Dans ce rapport, nous commencerons par décrire la mise en place du réseau en lui-même (attributions IP, créations VLANs, etc) puis nous continuerons sur la sécurisation du réseau et au déploiement des services.



II/ Mise en place du réseau

II.1 Découpage du réseau local

Pour découper le réseau, nous avons mis en place trois VLANs sur les commutateurs. La segmentation du réseau est une stratégie qui consiste à isoler les parties du réseau les unes des autres afin d'améliorer la sécurité et de réduire la congestion.

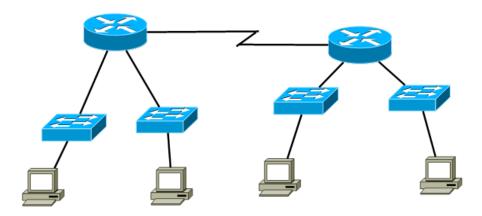


Figure 1: Structure générale du réseau

La structure générale du réseau que nous avons dû mettre en place (sont représenté ici le réseau de deux groupes). Chaque groupe ont été équipé d'un routeur et de deux commutateurs. Chacun de nos commutateurs ont été configuré de la même manière, trois VLANs *administrateur*, *utilisateur* et *test*, deux ports par VLANs et un port trunk vers le routeur.

```
Switch (config) #vlan 11
Switch (config-vlan) #name admin
Switch (config-vlan) #vlan 21
Switch (config-vlan) #name util
Switch (config-vlan) #vlan 31
Switch (config-vlan) #name test
Switch (config-vlan) #exit
Switch (config) #int range fastEthernet 0/1-2
Switch (config-if-range) #sw access vlan 11
Switch (config) #int range fastEthernet 0/3-4
Switch (config-if-range) #sw access vlan 21
Switch (config-if-range) #int range fastEthernet 0/5-6
Switch (config-if-range) #sw access vlan 31
```

Les commandes utilisées pour créer et configurer les noms et les ports de chaque VLAN sont les mêmes sur les deux commutateurs.



II.2 Adressage IP

Le groupe RT11 s'est vu attribuer le réseau 172.16.128.0/17. Étant situé en salle C007, nous avons choisi, après discussion avec les autres groupes de la salle, d'attribuer à chacun de nos VLANs un /24 divisé en deux /25 pour chaque commutateur.

	Vlan11	Vlan21	Vlan31
Réseau	172.16.160.0/24	172.16.161.0/24	172.16.162.0/24
Sw1	172.16.160.0/25	172.16.161.0/25	172.16.162.0/25
Sw2	172.16.160.128/25	172.16.161.128/25	172.16.162.128/25
Réservé pour le routage de la salle			172.16.255.0/24

Tableau 1: Adressage IP

Cette segmentation des adresses IP nous permet de largement attribuer assez d'adresses aux hôtes de chaque VLANs. Pour le routage entre les routeurs des groupes, nous avons réservé le réseau 172.16.255.0/24 que nous allons séparer en plusieurs /30.

II.3 Routage inter-vlan

Pour effectuer le routage inter-vlan de notre topologie "router on a stick" nous avons configuré les ports trunks du commutateur et les interfaces virtuelles du routeur pour utiliser l'encapsulation IEEE 802.1Q (dot1Q) et pour que seulement les VLANs admin et util peuvent être routées pour isoler le réseau de test. Pour les commutateurs, nous avons utilisé ces commandes ci-dessous¹.

```
Sw1(config) #int gigabitEthernet 0/1
Sw1(config-if) #sw mode trunk
Sw1(config-if) #sw trunk allowed vlan 11,21
```

Chaque interface virtuelle sur le routeur a été configurés avec la dernière adresse IP du réseau sur laquelle elle se situe (e.g. 172.16.160.126/24 pour le VLAN11 sur Sw1). Après l'attribution des IP, aucune autre configuration supplémentaires n'est nécessaire, car tous les réseaux sont « directement connectés » au routeur. Par exemple, voici ci-dessous les commandes nécessaires pour configurer une interface virtuelle².

```
Router(config) #int gigabitEthernet 0/0/0.11
Router(config-subif) #encapsulation dot1Q 11
Router(config-subif) #ip address 172.16.160.126 255.255.255.128
```

Nous avons également mis en place le port-mirroring. La mise en miroir de ports est une est une fonction des commutateurs Cisco qui permet de transférer des copies de tous les paquets d'un VLAN vers un autre port désigné, ce qui permet par exemple de connecter un ordinateur sur lequel le logiciel Wireshark est utilisé pour surveiller ou analyser le réseau en cas de problèmes.

² Nous avons exécuté ces commandes quatre fois (deux fois par VLANs, car les deux commutateurs partagent uniquement des VLAN différents ayant le même nom), ici on configure le VLAN 11 de Sw1.



-

¹ Les commandes sont les mêmes pour les deux commutateurs

Pour activer cette fonction nous avons utilisé les commandes suivantes :

```
Switch(config) #monitor session 9 source vlan 31 Switch(config) #interface fa 0/10 Switch(config-if-range) #switchport access Vlan11 Switch(config) #monitor session 6 source vlan 21 Switch(config) #interface range fa 0/11 Switch(config-if-range) #switchport access Vlan11 Switch(config) #monitor session 3 source vlan 11
```

II.4 Accès SSH sur le commutateur et le routeur

Pour la partie SSH, nous avons attribué les adresse IP au commutateur comme suit :

172.16.160.125	SW1
172.16.160.253	SW2

Tableau 2: Attribution IP commutateur

Ensuite nous avons mis en place l'accès SSH sur les commutateurs et le routeur pour cela nous utilisons les commandes suivantes³ [1].

```
Routeur(config) #ip domain-name uha.fr
Routeur(config) #crypto key generate rsa general-keys modulus 1024
Routeur(config) #ip ssh version 2
Routeur(config) #ip ssh time-out 60
Routeur(config) #ip ssh authentication-reties 3
Routeur(config) #service password-encryption
Routeur(config) #username admin password 0 toto
Routeur(config) # line vty 0 4
Routeur(config-line) # login local
Routeur(config-line) # transport input ssh

!
ip ssh version 2
ip ssh time-out 60
ip domain-name uha.fr
!
```

Figure 2: Paramètres SSH du routeur et du commutateur

³ Les commandes sont les mêmes sur les commutateurs



II.5 DHCP

Nous avons mis DHCP, nous avons configuré le routeur, le DHCP nous permet d'attribuer automatiquement des adresses IP aux clients.

Nous avons appliqué ces commandes pour mettre en place DHCP sur le routeur.

```
Switch (config) #ip dhcp pool admin1
Switch (dhcp-config) #network 172.16.160.0 255.255.255.128
Switch (dhcp-config) #default-router 172.16.160.126
Switch (config) #ip dhcp pool admin2
Switch (dhcp-config) #network 172.16.160.128 255.255.255.128
Switch (dhcp-config) #default-router 172.16.160.254
Switch (config) #ip dhcp pool util1
Switch (dhcp-config) #network 172.16.161.0 255.255.255.128
Switch (dhcp-config) #default-router 172.16.161.126
Switch (config) #ip dhcp pool util2
Switch (dhcp-config) #network 172.16.161.128 255.255.255.128
Switch (dhcp-config) #default-router 172.16.161.254
```

Nous pouvons maintenant configurer les hôtes pour utiliser le protocole DHCP pour leur adressage IP.

II.6 Interconnexion des routeurs et routage

II.6.1 Mise en place du protocole OSPF sur le routeur

Nous avons ensuite activé le protocole OSPF "open shortest path first", un protocole de routage par état de lien, afin d'automatiser la distribution des tables de routage entre les routeurs des différents groupes. Voici les commandes que nous avons exécutées.

```
Router(config) #router ospf 1
Router(config-router) #network 172.16.160.0 255.255.255.128 area 0
Router(config-router) #network 172.16.160.128 255.255.255.128 area 0
Router(config-router) #network 172.16.161.0 255.255.255.128 area 0
Router(config-router) #network 172.16.161.128 255.255.255.128 area 0
Router(config) #int serial 0/1/0
Router(config-if) #ip ospf 1 area 0
```

Ici, nous spécifions quels réseaux doit annoncer le routeur et sur quelle zone ("area"), nous utilisons la zone 0, la zone dite de "backbone", car notre installation n'en nécessite pas plus. Voici le résultat de ces commandes avec un autre routeur configuré pour utiliser le protocole OSPF.⁴

```
Router#sh ip route
[...]

172.16.0.0/16 is variably subnetted, 5 subnets, 3 masks

172.16.160.0/25 [110/65] via 172.16.255.2, 00:00:11, Serial0/1/0

172.16.160.128/25 [110/65] via 172.16.255.2, 00:00:11,

Serial0/1/0

172.16.161.0/25 [110/65] via 172.16.255.2, 00:00:11, Serial0/1/0

172.16.161.128/25 [110/65] via 172.16.255.2, 00:00:11, Serial0/1/0

172.16.255.0/30 is directly connected, Serial0/1/0

172.16.255.1/32 is directly connected, Serial0/1/0
```

Comme nous pouvons le voir avec les lignes commençant par la lettre "O", les réseaux configurés précédemment sont donc correctement annoncés aux autres routeurs utilisant OSPF.

⁴ Résultats copiés de PacketTracer



_

II.6.2 OSPF en détails.

OSPF est un protocole de routage par état de liens, il permet le partage d'information de routage en les différents routeurs d'une organisation (Autonomous System), mais il ne permet le routage sur Internet comme BGP. Les trames OSPF sont envoyées en broadcast sur les interfaces configurées pour utiliser le protocole. Puis chaque route apprise et associée à un métrique de distance, de plus quand plusieurs routes de même coût vers une même destination existent, le trafic est distribué équitablement entre elles .

OSPF envoie périodiquement des paquets « hello », qui est un sous-protocole d'OSPF qui permet notamment de découvrir ces voisins ainsi que de s'assurer que ces mêmes voisins sont encore fonctionnels. OSPF communique l'ID du routeur ainsi que l'ID de la zone « area » dans toutes ces trames .

OSPF utilise quatre autres types de message utilisant leur propre type de paquets :

- les échanges de bases de données (« database description ») : première synchronisation des bases de données entre voisins
- les demandes d'état de lien (« link state request ») : demande d'un routeur lorsqu'il détecte qu'une partie de la base de données doit être modifiée
- les mises à jour d'état de lien (« link state update ») : réponse à une demande d'état de lien, contient les informations demandées, ces paquets sont envoyés en multicast si le réseau le supporte.
- les acquittements d'état de lien (« link state acknowledgment ») : envoyé après qu'une mise à jour d'état de lien a été correctement appliquée.



II.6.2.1 : Algorithme de parcours en largeur

Le parcours en largeur (BFS, pour Breadth-First Search) est un algorithme permettant de calculer la distance de tous les nœuds depuis un nœud racine. Pour cela, l'algorithme explore⁵ puis « visite »⁶ en premier lieu tous ses voisins, une fois que cela est fait, les successeurs des voisins sont explorés puis visités à leur tour. On utilise ici une structure de file, c'est-à-dire que le premier nœud exploré est le premier à être visité. Chaque nœud visité sont marqués pour éviter de créer des boucles infinies. La FIGURE montre dans quel ordre les nœuds sont parcourus .

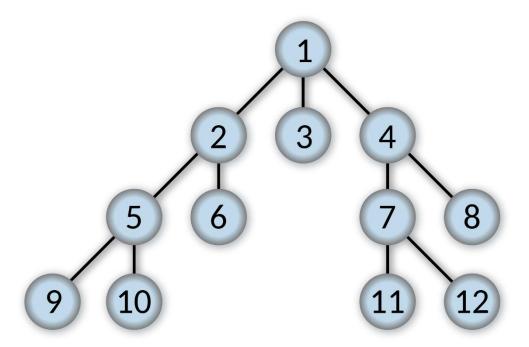


Figure 3: Ordre de parcours en largeur

⁶Visiter signifie ici qu'il enregistre la distance du noeud



8

⁵Quand l'algorithme "explore", il l'ajoute dans une liste d'attente

II.6.2.2 : Algorithme de parcours en profondeur

L'algorithme de parcours en profondeur, contrairement à l'algorithme de parcours en largeur, continue l'exploration jusqu'à arriver un cul-de-sac. C'est seulement à ce moment-là qu'il revient en arrière pour explorer depuis un autre nœud voisin. Ici, nous utilisons plutôt une structure en pile. Chaque nœud est également marqué quand celui-ci est exploré, pour éviter les boucles. Nous pouvons voir en FIGURE, l'ordre dans lequel les nœuds sont explorés .

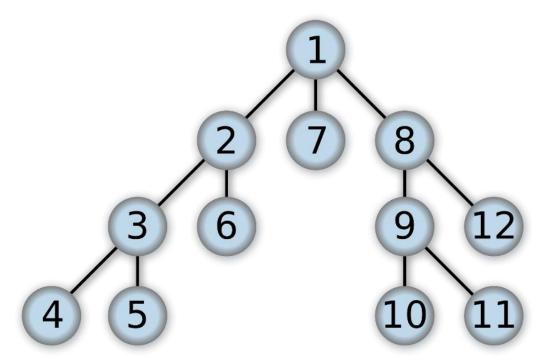


Figure 4: Ordre de parcours en profondeur

Il est facile de remarquer la différence entre ces deux algorithmes similaires après la visualisation de ces deux graphes. Les noms de ces algorithmes qui font donc références à l'ordre dans lequel les nœuds sont explorés.



II.6.2.3: Algorithme de Dijkstra.

Le protocole OSPF utilise l'algorithme de Dijkstra qui permet de trouver le chemin le plus court vers un autre réseau. L'algorithme a été créé par le mathématicien et informaticien néerlandais, Dr. Edsger W. Dijkstra en 1959 . Pour mieux comprendre le fonctionnement de cet algorithme, nous allons l'exécuter étapes par étapes, pour cela, nous pouvons le représenter par un graphe comme celui en Figure 5, on a ici un exemple composé de sept nœuds.⁷

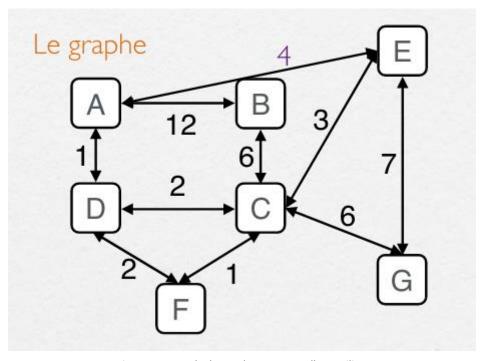


Figure 5: Exemple de graphe que nous allons utiliser

⁷Il s'agit ici des illustration du cours de M. Hilt



10

Sur le graphe on remarque les liens entre chaque nœud (routeurs) ainsi que leurs coûts. Nous allons ici nous intéresser sur le processus de découverte du réseau par le nœud A. Pour représenter le choix des routes, nous pouvons séparer le graphe en deux comme ci-dessous en Figure 6. À gauche l'arbre optimal c'est-à-dire le graphe contenant uniquement les liens les plus courts. À droite nous avons les candidats, c'est-à-dire les nœuds directement connectés à n'importe quel nœud de l'arbre optimal. La distance est notée à côté des nœuds.

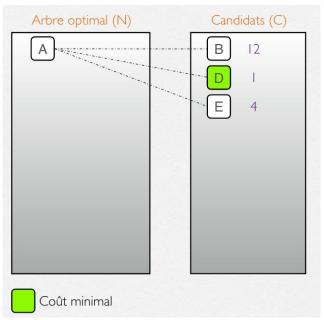


Figure 6: Première étape de notre exemple

Dans la liste des candidats, nous choisissons le coût minimal, ici le nœud D, et nous le déplaçons dans l'arbre optimal. Ce qui nous donne ce tableau en Figure 7. Après avoir ajouté le nœud avec un coût minimal, nous pouvons mettre à jour la liste de candidats avec tous les nœuds connectés directement à l'arbre optimal. Parmi la liste des candidats, nous choisissons de nouveau le (premier) nœud avec un coût minimal, ici c'est C avec un coût de trois. On remarque que A, un nœud déjà présent dans l'arbre optimal, est dans les candidats, nous pouvons le retirer de la liste.

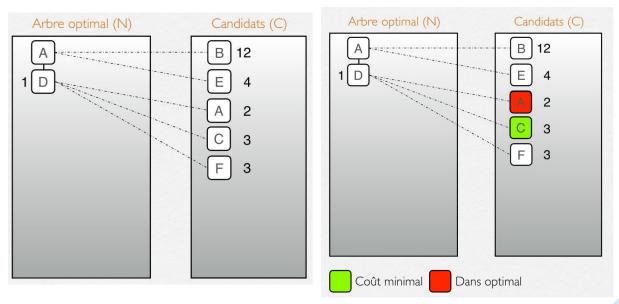


Figure 7: Deuxième étape de notre exemple



Ensuite, répétons le choix de l'étape précédente (Figure 8), c'est-à-dire que nous ajoutons le nœud choisi à l'étape précédente à l'arbre optimal et nous choisissons le nœud qui sera ajouté a l'étape suivante (en vert) et ignorons le nœud déjà présent (en rouge). Cette fois-ci, nous remarquons que des liens redondants sont présents dans les candidats, nous pouvons ignorer les liens ayant un coût nonminimal (en orange).

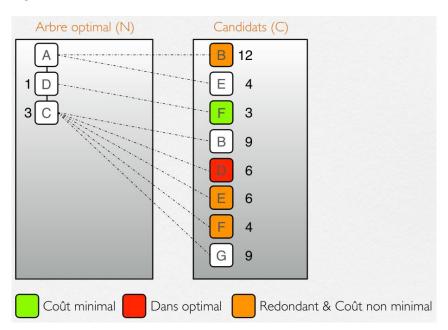


Figure 8: Troisème étape de notre exemple

Cet algorithme continue jusqu'à ce que l'arbre optimal contienne tous les nœuds, nous pouvons donc rapidement déduire l'arbre optimal final. En effet, en Figure 9, nous pouvons voir les dernières étapes ainsi que le résultat.

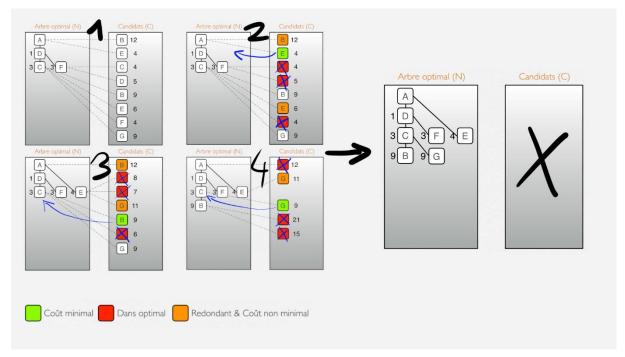


Figure 9: Les dernières étapes de notre exemple



À l'aide de ce graphe optimal, nous pouvons dresser la « table de routage » (en Figure 10) de A, c'està-dire les distances minimales entre chaque nœud.

Table de routage				
Pour aller à	Passer par	Coût		
А	local	0		
В	D	9		
С	D	3		
D	D	1		
Е	Е	4		
F	D	3		
G	D	9		

Figure 10: "Table de routage" du nœud A



III/ Sécurité du réseau

III.1 Empoisonnement du cache ARP

Pour effectuer un empoisonnement du cache ARP avec le logiciel ettercap-graphical⁸, nous utiliserons l'interface graphique de ce logiciel pour sa facilité d'utilisation et de compréhension. Pour cette partie nous avons suivi un tutoriel du site ITIGIC . Pour commencer nous aurons besoin d'une machine sous Linux⁹ (dans cet exemple nous en aurons trois afin de simuler un réseau local).

Voici donc la machine Attaquant qui est sous kali linux et qui possède l'IP 192.168.1.3 :

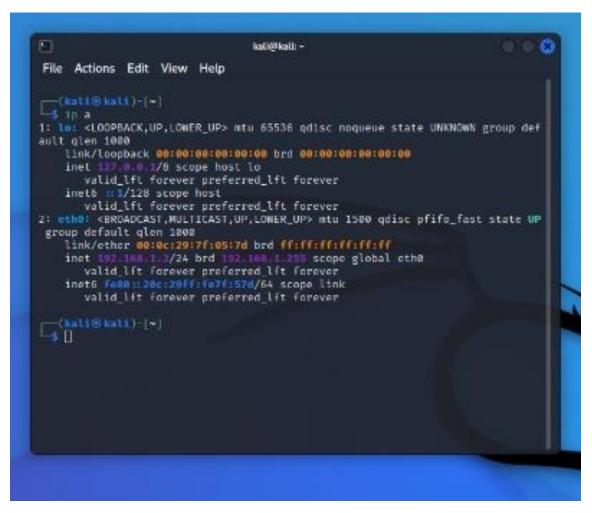


Figure 11: Configuration IP de l'attaquant

⁹ Nous utilisons également Linux pour la victime pour éviter tout problème lié au pare-feu Windows



14

⁸ Logiciel disponible sur *nix et Microsoft Windows

Ensuite nous avons la machine Victime qui tourne sous Debian, c'est la machine sur laquelle nous allons faire l'empoisonnement de cache ARP et qui possède l'IP 192.168.1.1 :

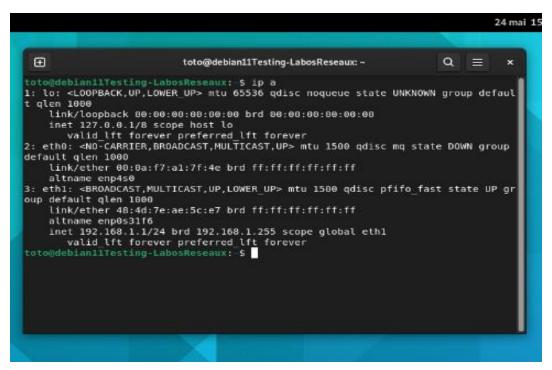


Figure 12: Configuration IP de l'attaquant

Pour des fins de démonstration, nous avons la machine possédant l'IP 192.168.1.2 qui recevra les pings.

```
toto@debian11Testing-LabosReseaux: ~
                                                                     Q
                                                                          ▤
root@debian11Testing-LabosReseaux:~# ip a
1: lo: <LOOPBACK,UP,LOWER_UP> mtu 65536 qdisc noqueue state UNKNOWN group defaul
    link/loopback 00:00:00:00:00:00 brd 00:00:00:00:00:00
    inet 127.0.0.1/8 scope host lo
      valid lft forever preferred lft forever
2: eth0: <NO-CARRIER,BROADCAST,MULTICAST,UP> mtu 1500 qdisc mq state DOWN group
default qlen 1000
    link/ether 00:0a:f7:a1:7f:80 brd ff:ff:ff:ff:ff:ff
   altname enp4s0
3: ethl: <BROADCAST,MULTICAST,UP,LOWER_UP> mtu 1500 qdisc pfifo_fast state UP gr
oup default qlen 1000
    link/ether 48:4d:7e:ae:5b:b6 brd ff:ff:ff:ff:ff:ff
    altname enp0s31f6
    inet 192.168.1.2/24 brd 192.168.1.255 scope global eth1
      valid_lft forever preferred_lft forever
root@debian11Testing-LabosReseaux:~#
```

Figure 13: PC recevant les pings

Maintenant que nous avons présenté la configuration nous allons commencer l'empoisonnement.



Etape 1:

- Lancez Ettercap-graphical laisser la configuration par défaut et cliquez sur l'icône « ✓ » :

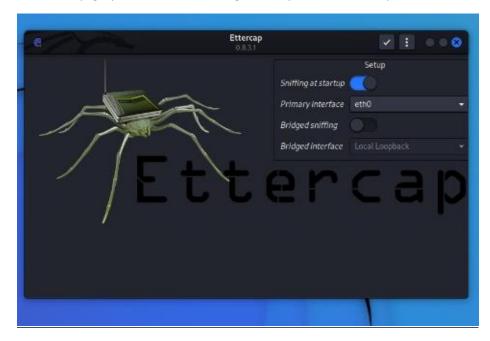


Figure 14: PC attaquant avec ettercap-graphical ouvert

Etape 2:

- Cliquez sur la loupe cet écran devrait apparaître après un cours temps de chargement ou il analyse tous les hôtes disponibles (ce n'est pas la méthode la plus discrète mais ce n'est pas la discrétion que nous recherchons) :

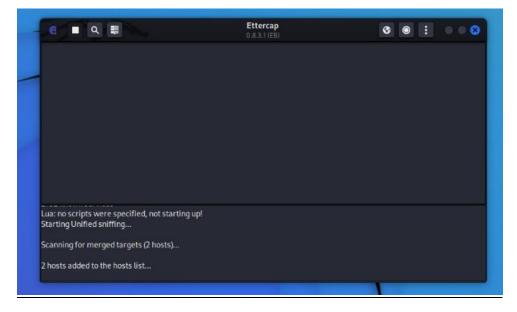


Figure 15: Scan du réseau par le PC attaquant

Etape 3:



- Nous avons donc la fenêtre Hosts List qui s'ouvre et étant donné que nous voulons lancer une attaque dirigée sur une seule cible nous allons établir deux objectifs. Dans Target1 nous allons mettre la cible (donc l'adresse de la machine que nous souhaitons empoisonner) et dans Target2 nous allons mettre la machine à usurper¹⁰:

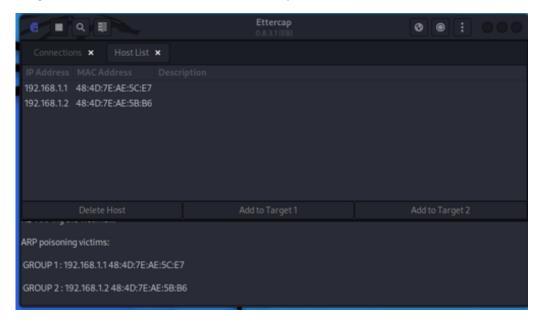


Figure 16: Liste des hôtes présents sur le réseau

Etape 4:

- Maintenant cliquons sur la planète et allons dans ARP poisoning puis il faut cliquer sur ok pour lancer l'attaque :



Figure 17: Menu des attaques Man In The Middle (MITM)

¹⁰ Nous allons usurper l'identité de la machine qui va recevoir les pings cependant il reste plus pertinent d'usurper la Gateway



17

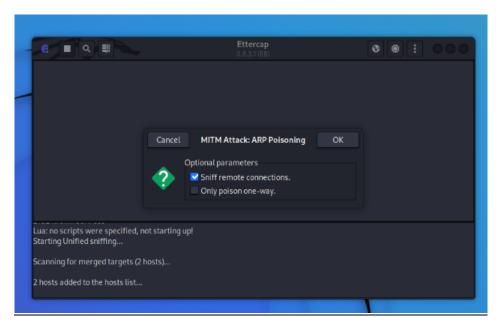


Figure 18: Paramètres de l'attaque empoisonnement de cache ARP

Etape 5:

Ecoutons!

- Maintenant il ne reste plus qu'à voir ce qu'il se passe avec Wireshark et comme vous pouvez le constater nous voyons tous les pings qui sont envoyés depuis la cible vers la machine qui reçois les pings :

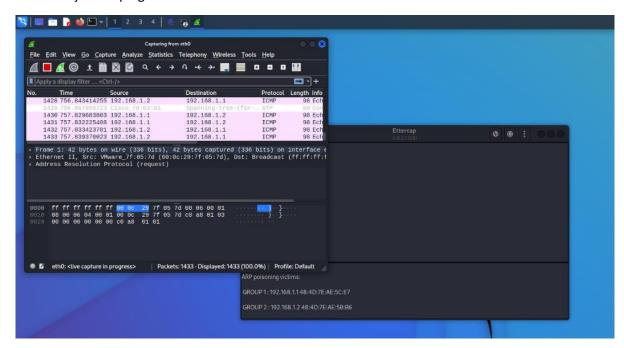


Figure 19: PC attaquant écoutant le réseau

 Voici les pings envoyés par la cible, Vous pourrez noter que quand l'attaque n'est pas lancée les pings mettent beaucoup moins de temps à arriver car ils ne transitent pas par une autre machine qui va les renvoyer :



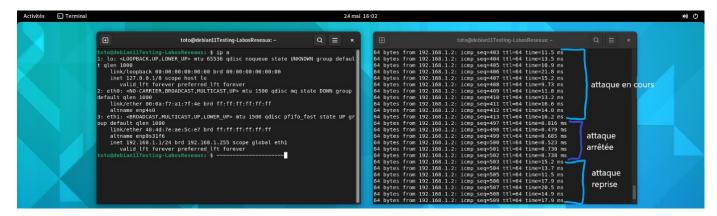


Figure 20: PC cible montrant le ralentissement des requêtes pendant l'attaque

- Voilà! Nous avons effectué un empoisonnement du cache ARP en utilisant ettercapgraphical. Mais comment détecter un empoisonnement du cache ARP? Dans notre table ARP si deux IP ont la même adresse MAC, alors le cache ARP est empoisonné:

```
24 mai
toto@debian11Testing-LabosReseaux:~$ ip a
    lo: <LOOPBACK,UP,LOWER_UP> mtu 65536 qdisc noqueue state UNKNOWN group defaul
  qlen 1000
     link/loopback 00:00:00:00:00:00 brd 00:00:00:00:00:00
     inet 127.0.0.1/8 scope host lo
valid_lft forever preferred_lft forever
2: eth0: <NO-CARRIER,BROADCAST,MULTICAST,UP> mtu 1500 qdisc mq state DOWN group
default glen 1000
     link/ether 00:0a:f7:a1:7f:4e brd ff:ff:ff:ff:ff
     altname enp4s0
3: eth1: <BROADCAST,MULTICAST,UP,LOWER_UP> mtu 1500 qdisc pfifo_fast state UP gr
oup default qlen 1000
link/ether 48:4d:7e:ae:5c:e7 brd ff:ff:ff:ff:ff
      altname enp0s31f6
althame enposito
inet 192.168.1.1/24 brd 192.168.1.255 scope global eth1
valid_lft forever preferred_lft forever
toto@debianilTesting-LabosReseaux:-$ ip neighbour
192.168.1.3 dev eth1 lladdr 00:0c:29:7f:05:7d STALE
192.168.1.2 dev eth1 lladdr 00:0c:29:7f:05:7d REACHABLE
toto@debianilTesting-LabosReseaux:-$
                                                                                     mêmes adresses
                                                                                     MAC
```

Figure 21: Table ARP corrompue du PC cible

III.2 Sécurité des ports du commutateur

Pour éviter l'empoisonnement du cache ARP il existe une solution qui consiste en la sécurisation des ports du commutateur en autorisant uniquement la première machine connectée sur le port. Pour cela on utilise la commande port-security

Par défaut, cette fonction est désactivée. Si elle est simplement activée, par défaut :

Une seule adresse MAC est apprise dynamiquement et elle la seule autorisée. En cas de "violation", le port tombe en mode shutdown.



Comme dans notre cas on souhaite d'une seule machine par port sur le commutateur nous allons rester sur la configuration par défaut :

```
(config) #interface G0/1
(config-if) #switchport mode access
(config-if) #switchport port-security
```

III.3 Verrouillage du port SSH du routeur

Afin d'activer le verrouillage du port SSH nous utilisons une « acces-list » afin d'autoriser les machines du vlan administrateur l'accès au port SSH du routeur. Cela empêche quiconque d'accéder au port SSH.

```
Router(config) #access-list extended SSH
Router(config-ext-nacl) #permit tcp 172.16.160.0 0.0.0.127 any eq 22
Router(config-ext-nacl) #permit tcp 172.16.160.128 0.0.0.127 any eq 22
Router(config-ext-nacl) #deny tcp any any eq 22
Router(config-ext-nacl) #permit ip any any
Router(config) #int gigabitEthernet 0/0/0.1111
Router(config-subif) ip access-group SSH in
```

Les commandes ci-dessus permettent de définir les propriétés de l'ACL (ici l'accès au port 22 pour les réseaux admin) ensuite on interdit l'accès au port SSH pour les autres réseaux. Les deux dernières commandes permettent d'appliquer les ACL aux interfaces du routeur

¹¹ Ces commandes sont à répéter sur chaque interface du routeur



. .

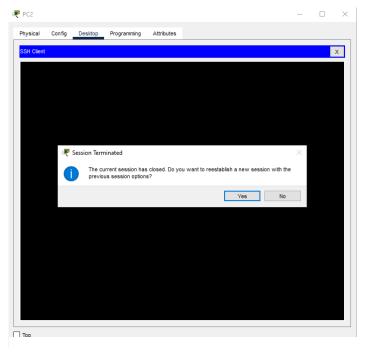


Figure 22: Connexion SSH utilisateur

Ici on peut voir qu'on ne peut pas se connecter au port SSH sur une machine client

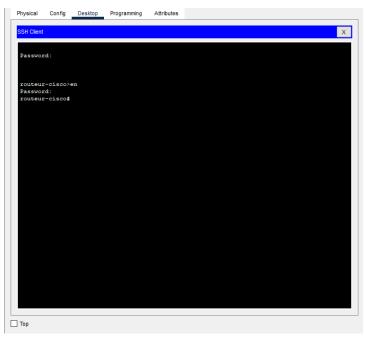


Figure 23: Connexion SSH administrateur

Sur cet exemple on peut se connecter en SSH depuis une machine sur le réseau administrateur



IV/ Mise en place des services

IV.1 Serveur FTP

Pour mettre en place le serveur FTP, nous avons utilisé le programme protftpd sur un ordinateur portable d'un des membres de notre groupe utilisant Kali Linux, une distribution basée sur Debian.

Figure 24: Status du démon proftpd

Ensuite, nous avons affecté les utilisateurs Cathy et Antoine au groupe www-data, ce qui nous permet de leur donner une autorisation de lecture-écriture.

```
(sterben® Sterben)-[/var/www]

$ sudo adduser --home /var/www/ --shell /bin/false --ingroup www-data antoine

Figure 25: Commande pour ajouter l'utilisateur Antoine

(sterben® Sterben)-[/var/www]

$ sudo adduser --home /var/www/ --shell /bin/false --ingroup www-data cathy
```

Figure 27: Commande pour ajouter l'utilisateur Cathy

```
___(sterben⊛Sterben)-[/var/www]
_$ sudo chgrp -R www-data /var/www/
```

Figure 26: Rajoute l'autorisation groupe au dossier www

```
___(sterben⊕ Sterben)-[/var/www]

$\frac{sudo}{sudo} \text{ chmod -R 775 /var/www}
```

Figure 28: Mise à jour de l'autorisation au dossier www



Ensuite, nous avons utilisé FileZilla pour nous connecter en tant utilisateur Cathy pour vérifier les droits d'lecture/écriture.

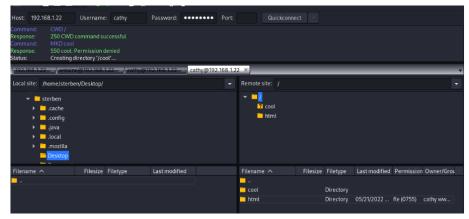


Figure 29: L'utilisateur Cathy peut lire/écrire sur FileZilla

Nous pouvons voir que Cathy a les droits de lecture/écriture et que nous pouvons créer un dossier nommé /cool.

IV.2 Serveur web

Nous avons également déployé un serveur web apache2 ainsi qu'un proxy Squid sur une machine Debian. Nous n'avons pas documenté correctement le déploiement sur le matériel physique, c'est pour cela que nous avons déployé ces services dans un conteneur LXC Debian sur une machine personnelle.

L'installation du serveur apache est très aisée et rapide, sur Debian, il suffit d'installer le paquet apache2 et d'activer le service avec ces commandes :

```
root@apache-serv:~# apt install apache2
root@apache-serv:~# systemctl enable --now apache2
```

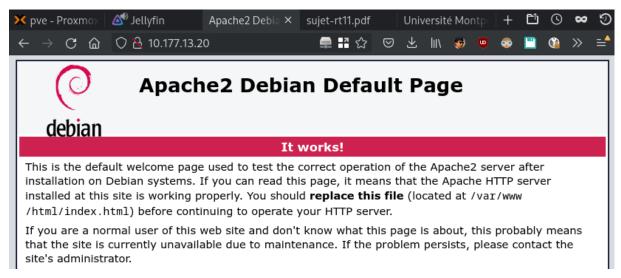


Figure 30 : Page par défaut d'apache

Comme nous pouv²ons le voir sur cette capture d'écran, la connexion au serveur HTTP fonctionne sans problèmes.



La mise en place du serveur proxy Squid a nécessité de le configurer. Nous avons donc supprimé la configuration originale pour utiliser une configuration simplifiée.

```
#Proxy : squid 4/8
Cette première ligne veut dire que Squid écoute sur le port 3128
http_port 3128
 Cette ligne affichera le nom de machine spécifié lors des messages d'erreurs
isible_hostname squid.lan
 Access List. Ici on crée un groupe qui sera utilisé pour gérer l'IPsource des clients qui
 utiliserons le proxy et un groupe général.
acl localnet src 10.177.13.0/24
acl all src all
 Squid fonctionne un peu comme Iptables. La première règle qui est concordante avec
 le paquet qui arrive sera utilisée et n'ira pas plus loin. Ainsi donc, dans notre cas, l'ACL
 qui regroupe les ip du lan seront autorisées et toutes les autres refusées
http_access allow localnet
http_access deny all
 Spécifie le chemin vers les logs d'accès créé pour chaque page visitée
access_log /var/log/squid/access.log
 Indique à Squid d'attendre 4 secondes avant de se couper quand on essaye de le
 stopper ou de le redémarrer. Par défaut c'est 30 secondes
shutdown lifetime 4 secondes
```

Figure 31: Fichier squid.conf

Dans cette configuration, nous spécifions que le serveur proxy doit utiliser le port 3128, nous précisons l'addresse de réseau, et nous spécifions l'emplacement des logs d'accès.

Après avoir redémarré le service squid avec systemetl, nous pouvons vérifier que le port 3128 est bien en état de LISTEN.

root@www-proxy:~# ss -ltp						
Recv-Q	Send-Q	Local Address:Port	Peer	Address:Port	Process	
0	4096	127.0.0.53%lo:domain		0.0.0.0:*	users:(("systemd-resolve",pid=89,fd=18))	
0	100	127.0.0.1:smtp		0.0.0.0:*	users:(("master",pid=367,fd=13))	
0	4096	0.0.0.0:5355		0.0.0.0:*	users:(("systemd-resolve",pid=89,fd=12))	
0	511	*:http		*:*	users:(("apache2",pid=160,fd=4),("apache2	
0	4096	*:ssh		*:*	users:(("systemd",pid=1,fd=23))	
0	256	*:3128		*:*	users:(("squid",pid=605,fd=12))	
0	100	[::1]:smtp		[::]:*	users:(("master",pid=367,fd=14))	
0	4096_	[::]:5355		[::]:*	users:(("systemd-resolve",pid=89,fd=14))	
	Recv-Q 0 0 0 0 0 0 0	Recv-Q Send-Q 0 4096 0 100 0 4096 0 511 0 4096 0 256 0 100	Recv-Q Send-Q Local Address:Port 0 4096 127.0.0.53%lo:domain 0 100 127.0.0.1:smtp 0 4096 0.0.0.0:5355 0 511 *:http 0 4096 *:ssh 0 256 *:3128 0 100 [::1]:smtp	Recv-Q Send-Q Local Address:Port Peer 0 4096 127.0.0.53%lo:domain 127.0.0.1:smtp 0 4096 0.0.0.0:5355 127.0.0.1:smtp 0 511 *:http 127.0.0.1:smtp 0 4096 *:ssh 127.0.0.1:smtp 0 256 *:3128 128.0.0.0.0.0.0.0.0.0.0.0.0.0.0.0.0.0.0.0	Recv-Q Send-Q Local Address:Port Peer Address:Port 0 4096 127.0.0.53%lo:domain 0.0.0.0:* 0 100 127.0.0.1:smtp 0.0.0.0:* 0 4096 0.0.0.0:5355 0.0.0.0:* 0 511 *:http *:* 0 4096 *:ssh *:* 0 256 *:3128 *:* 0 100 [::1]:smtp [::]:*	

Figure 32: Etat des ports de la machine

Après avoir configuré un navigateur pour utiliser le proxy, nous pouvons vérifier le bon fonctionnement du proxy en vérifiant le fichier log.



```
1654524970.252
                       51 10.177.13.238 NONE/503 0 CONNECT pve:8006 - HIER_NONE/-
                        0 10.177.13.238 NONE/503 0 CONNECT pve:8006 - HIER_NONE/-
1654524972.204
                        0 10.177.13.238 NONE/503 0 CONNECT pve:8006 -
                                                                                  HIER_NONE/-
1654524974.467
                        0 10.177.13.238 NONE/503 0 CONNECT pve:8006 - HIER_NONE/-
0 10.177.13.238 NONE/503 0 CONNECT pve:8006 - HIER_NONE/-
                       96 10.177.13.238 TCP_TUNNEL/200 39 CONNECT ac.duckduckgo.com:443 - HIER_DIRECT/52.142.124.215 - 62 10.177.13.238 TCP_TUNNEL/200 39 CONNECT ac.duckduckgo.com:443 - HIER_DIRECT/52.142.124.215 -
1654524977.481
654524977.601
                        0 10.177.13.238 NONE/503 0 CONNECT pve:8006 - HIER_NONE/-
0 10.177.13.238 NONE/503 0 CONNECT pve:8006 - HIER_NONE/-
0 10.177.13.238 NONE/503 0 CONNECT pve:8006 - HIER_NONE/-
1654524979.212
1654524984.232
                        0 10.177.13.238 NONE/503 0 CONNECT pve:8006 - HIER_NONE/-
1654524985.234
                        0 10.177.13.238 NONE/503 0 CONNECT pve:8006 - HIER_NONE/-
                        0 10.177.13.238 NONE/503 0 CONNECT pve:8006 -
1654524987.241
                                                                                  HIER NONE/
                        0 10.177.13.238 NONE/503 0 CONNECT pve:8006 -
                                                                                  HIER_NONE/
                        0 10.177.13.238 NONE/503 0 CONNECT pve:8006 -
654524991.127
                        0 10.177.13.238 NONE/503 0 CONNECT pve:8006 - HIER_NONE/--
0 10.177.13.238 NONE/503 0 CONNECT pve:8006 - HIER_NONE/--
0 10.177.13.238 NONE/503 0 CONNECT pve:8006 - HIER_NONE/--
1654524992.127
1654524995.142
1654524997.139
                      290 10.177.13.238 TCP_MISS/200 1151 GET http://example.org/ - HIER_DIRECT/2606:2800:220:1:248:1893
1654524998.172
654524998.491
                      0 10.177.13.238 NONE/503 0 CONNECT pve:8006 - HIER_NONE/
0 10.177.13.238 NONE/503 0 CONNECT pve:8006 - HIER_NONE/
1654524999.139
1654524999.139
                                                                                  HIER NONE/-
                        0 10.177.13.238 NONE/503 0 CONNECT pve:8006 - HIER_NONE/-
1654525003.146
                           10.177.13.238 NONE/503 0 CONNECT pve:8006 - HIER_NONE/-
                           10.177.13.238 NONE/503 0 CONNECT pve:8006 - HIER_NONE/-
654525006.147
```

Figure 33: Log d'accès du proxy

Après avoir ouvert le site example.org, nous pouvons bien le voir apparaître dans les logs. Le serveur proxy fonctionne donc correctement.

V/ Conclusion

Au cours de cette SAÉ, nous avons déployé deux commutateurs, un routeur ainsi que des PC. Nous les avons ensuite configurés comme demandé dans l'énoncé. Nous avons commencé par mettre en place physiquement le réseau local et nous avons ensuite réfléchi à l'attribution des IP. Ensuite, nous avons configuré les commutateurs et nous avons attribué leurs VLANs. Après cela, nous avons mis en place le routage inter-vlan, configuré la mise en miroir des ports pour écouter tout le trafic d'un VLAN, puis nous avons configuré l'accès SSH sur les commutateurs et le routeur. Nous avons mis en place le DHCP sur le routeur pour attribuer une configuration réseau automatique aux PC des VLANs. Puis nous avons mis en place l'OSPF pour annoncer nos réseaux pour nous permettre de communiquer avec les réseaux de nos camarades. Ensuite, nous avons utilisé une machine Kali Linux pour faire de l'empoisonnement ARP avec Ethercap. Ensuite, nous avons mis en place la une sécurité sur les deux commutateurs pour bloquer les attaques de ce type. Pour finir, nous avons déployé un serveur FTP utilisant ProFTPD, puis un serveur HTTP ainsi qu'un proxy Squid.

Cette SAÉ nous a permis d'approfondir notre connaissance des réseaux, ainsi que notre maîtrise de l'architecture réseau Cisco. Travailler en autonomie a développé notre capacité à résoudre des problèmes par nous-même. La rédaction de ce rapport, nous a permis d'appliquer nos cours de traitement de texte, notamment avec la création de la bibliographie.



Références

- [1] Clemanet, «Configuration d'un accès ssh routeur Cisco,» [En ligne]. Available: https://routeur.clemanet.com/configuration-ssh.php.
- [2] IETF, «RFC2328: OSPFv2,» Avril 1998. [En ligne]. Available: https://www.rfc-editor.org/rfc/rfc2328. [Accès le 2022].
- [3] P. R. Tadimety, OSPF: A Networking Routing Protocol, Apress, 2015.
- [4] Wikipedia, «Algorithme de parcours en largeur,» [En ligne]. Available: https://fr.wikipedia.org/wiki/Algorithme_de_parcours_en_largeur. [Accès le 1 Juin 2022].
- [5] Wikipedia, «Depth-first search,» [En ligne]. Available: https://en.wikipedia.org/wiki/Depth-first_search. [Accès le 1 Juin 2022].
- [6] Wikipedia, «Algorithme de Dijkstra,» [En ligne]. Available: https://fr.wikipedia.org/wiki/Algorithme_de_Dijkstra. [Accès le 01 Juin 2022].
- [7] K. P. Sahoo, «How OSPF protocol implements Dijkstra Algorithm,» 02 Août 2021. [En ligne]. Available: https://medium.com/@kp-the-great/how-ospf-protocol-implements-dijkstra-algorithm-53c390199ee8. [Accès le 1 Juin 2022].
- [8] M. Mills, «ARP Poisoning Attack: How to Do It on Kali Linux,» 18 août 2021. [En ligne]. Available: https://itigic.com/arp-poisoning-attack-how-to-do-it-on-kali-linux/.

