

LEWI-FI CONCEPTS ET SÉCURITÉ

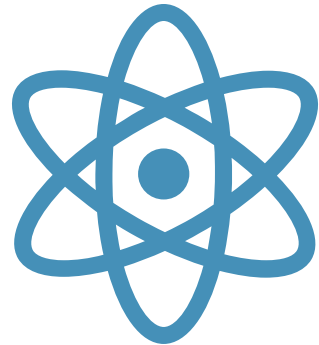
UN TUTO POUR LES BRISER TOUS



UTILITÉ DE CE SOIR

- Le Wi-Fi regroupe des technologies et concepts utilisés partout
- Comprendre le Wi-Fi
- Observer des trames 802.11
- Observer et exploiter les failles de certains protocoles
- Observer les dangers d'un CA non protégé
- Introduction aux outils comme Aircrack-ng, Wireshark, OpenSSL et Scapy

ORGANISME DE STANDARDIATION ET DE CERTIFICATION

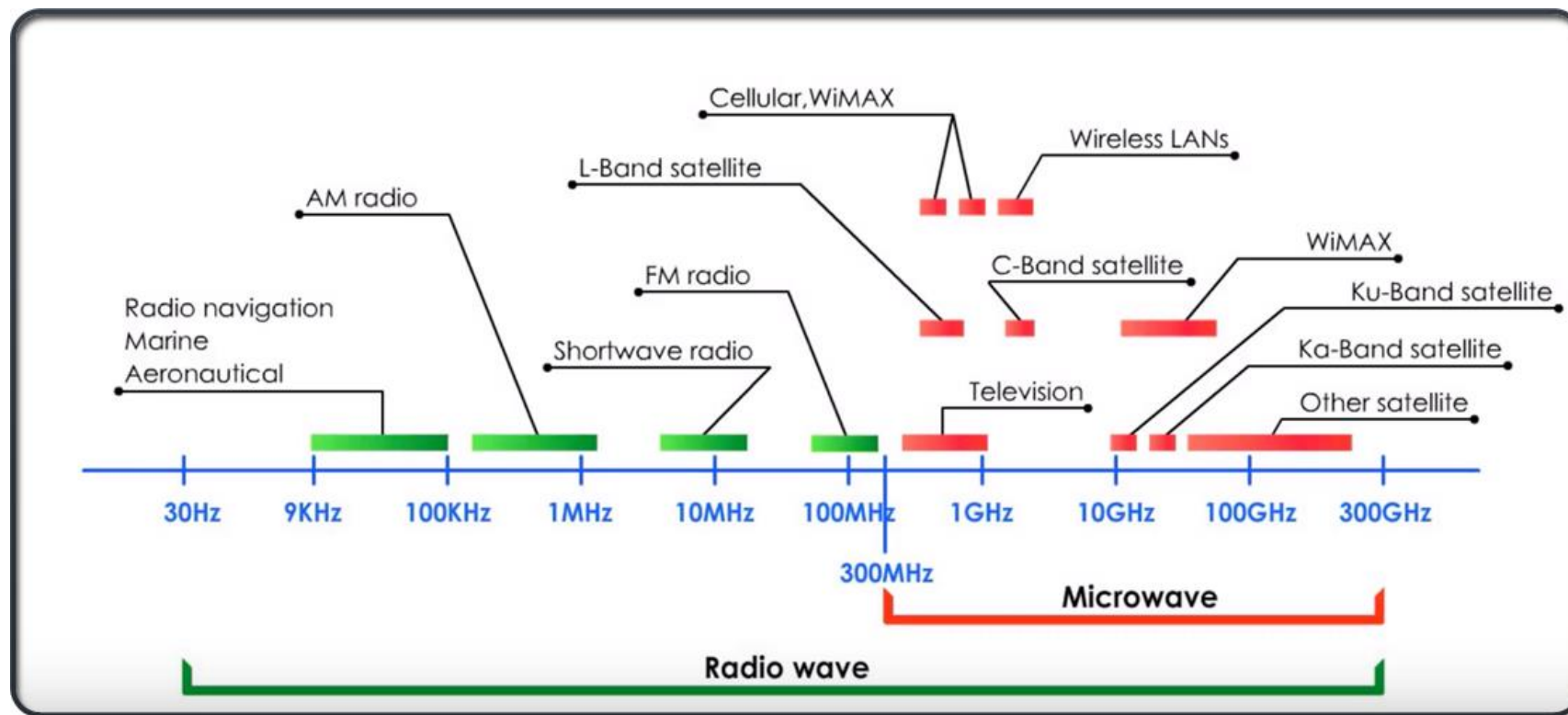


**Institute of Electrical
and Electronics Engineers : (IEEE)**



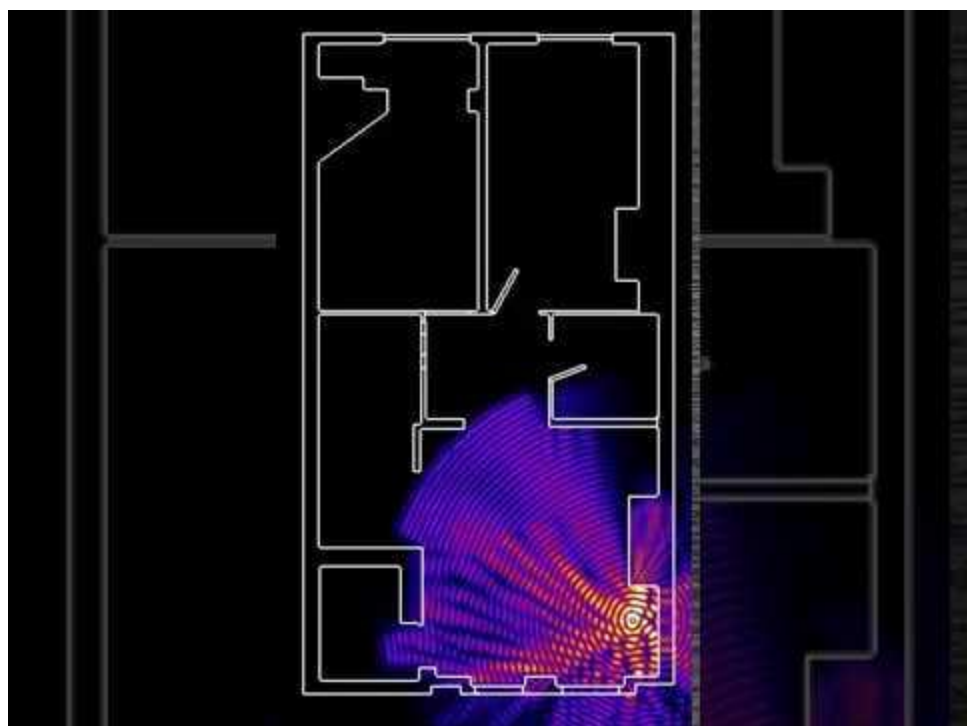
Wi-Fi Alliance

PRÉSENTATION DU SPECTRE DES FRÉQUENCES



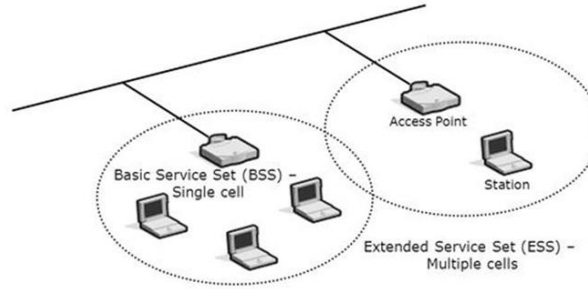
LES VERSIONS DU WI-FI

	Débit Théorique	Débit atteint	Année
802.11 - Wi-Fi 1	11 Mb/s	5-7 Mb/s	1997
802.11a/b - Wi-Fi 2	1.5 - 54 Mb/s	20 Mb/s	1999
802.11g - Wi-Fi 3	54 Mb/s	31 Mb/s	2003
802.11n - Wi-Fi 4	54 - 600 Mb/s	150 – 200 Mb/s	2009
802.11ac - Wi-Fi 5	3.5 Gb/s	1.3 Gb/s	2013
802.11ax - Wi-Fi 6	10.53 Gb/s	6 Gb/s	2019



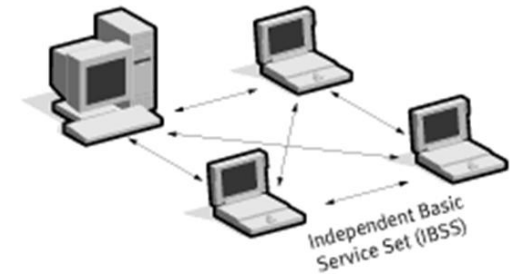
TOPOLOGIES

- SSID: nom du Wi-Fi
- BSSID: adresse MAC du point d'accès
- ESSID.. Et autre petit trucs



BSS : Basic Service Set
ESS : Extended Service Set

- Point d'accès



IBSS : Independant Basic Service Set

- Sans point d'accès
- Fonctionne pour une salle donnée
- Client \Leftrightarrow Point d'accès
- Connu sous le nom de "ad-hoc"

LA CARTE WIFI

- Différents modes:

- Station
- Monitoring

- Outils:

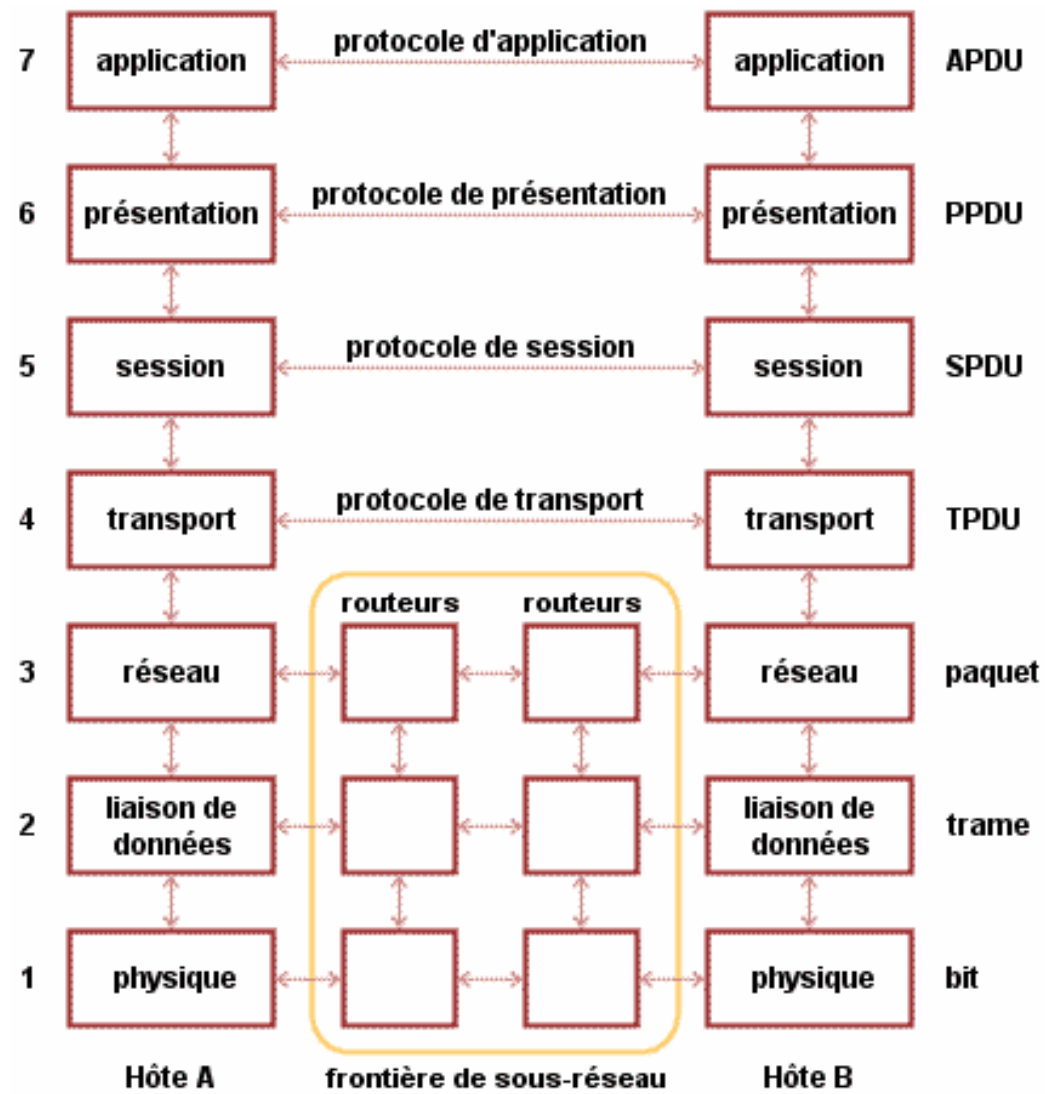
- Ifconfig
- Iwconfig
- ip

EXO AD HOC

- Utiliser ifconfig et iwconfig pour créer ou se connecter à un réseau ad-hoc
- Trouver vos adresses IP/MAC et les passer a votre groupe
- Utiliser les scripts server.py et client.py pour échanger des informations sur votre réseau



LE MODÈLE OSI



NORME IEEE 802.11

OSI Layer 2 <i>Data Link Layer</i>	802.11 Logical Link Control (LLC)					
	802.11 Medium Access Control (MAC)					
OSI Layer 1 <i>Physical Layer</i> <i>(PHY)</i>	FHSS	DSSS	IR	Wi-Fi 802.11b	Wi-Fi 802.11g	Wi-Fi5 802.11a

802.11 : LA COUCHE LI



Contraintes



Modulations des porteuses

FHSS
DSSS
OFDM



Modulations des signaux

Modulations "classiques"
Modulations QAM

UN MILIEU À FORTES CONTRAINTES



Effets d'atténuation

Distance
Pénétration



Interférences

Avec soit même
Avec les autres

MODULATIONS DES PORTEUSES

FHSS : Une bande de départ fixée

DSSS : Répartition sur une large plage

OFDM: Superposition des plages de fréquences

AVANTAGES

FHSS

Très résistant aux interférences

Difficulté d'espionnage

DSSS

Résilient aux perturbations

Sécurité supplémentaire dû à la redondance

OFDM

Haute efficacité spectrale

Robuste aux interférences

Peu de sensibilité aux problèmes d'horloge

INCONVÉNIENTS

FHSS

Mauvais usage de la bande passante

Mauvais usage de l'énergie

DSSS

Forte redondance

Pas d'optimisation de la bande passante

Peu de multiples sources

OFDM

Effet doppler

Sensible aux problèmes de synchronisation de fréquence

Peu d'optimisation énergétique

MODULATIONS DES SIGNAUX



Théorème de Shannon

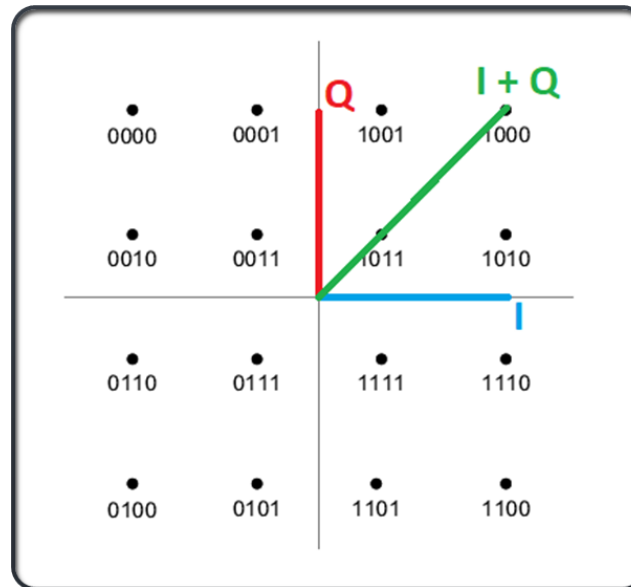


Fréquence de mesure

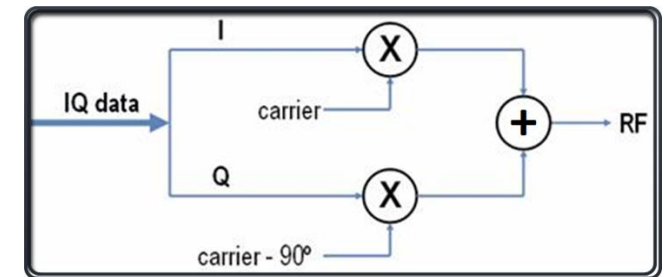


Contraintes du milieu

MODULATION 16-QAM

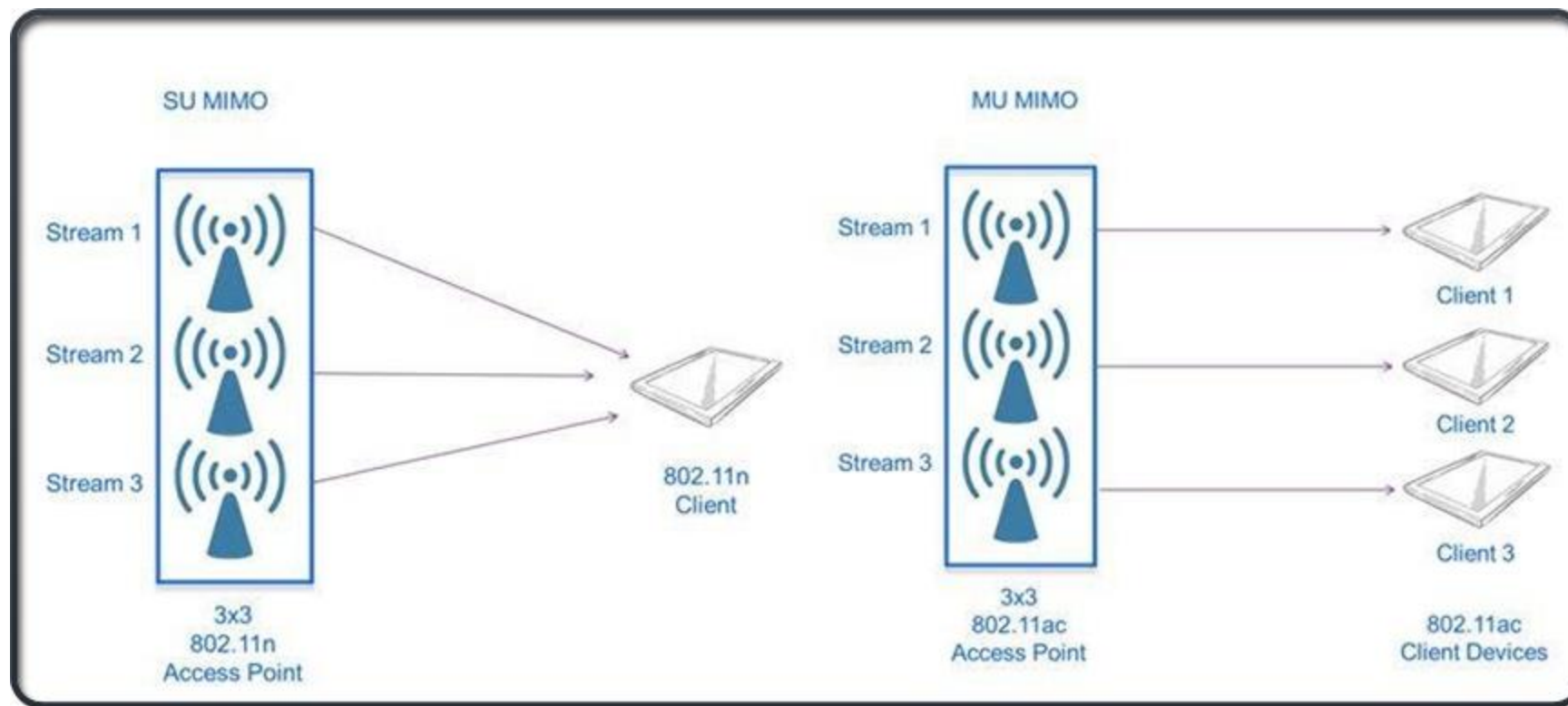


Représentation graphique



Implémentation physique

MIMO

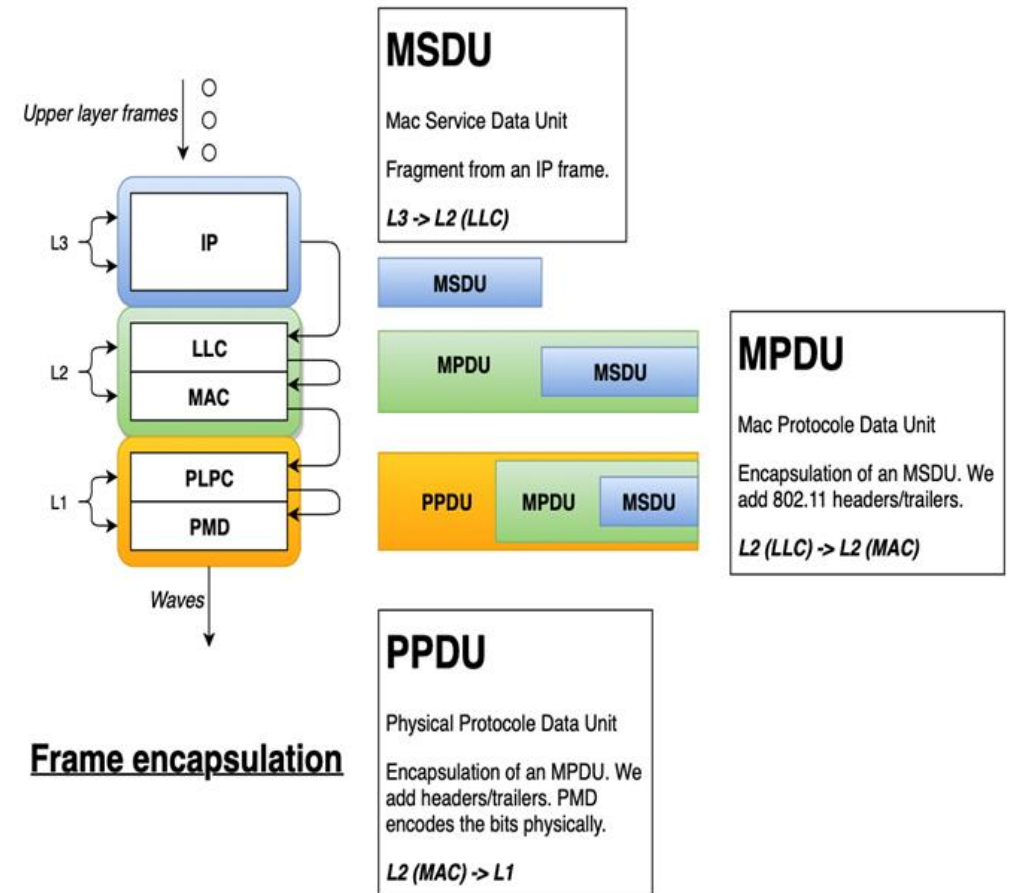


NORME IEEE 802.11

OSI Layer 2 <i>Data Link Layer</i>	802.11 Logical Link Control (LLC)					
	802.11 Medium Access Control (MAC)					
OSI Layer 1 <i>Physical Layer (PHY)</i>	FHSS	DSSS	IR	Wi-Fi 802.11b	Wi-Fi 802.11g	Wi-Fi5 802.11a

FONCTIONNalité MAC

- Fragmentation:
 - Dans le cas où une MSDU est trop grosse, celle-ci sera fragmenté en plusieurs MPDU
- Aggrégation
 - Afin d'optimiser le débit sur les réseaux, on peut agréger plusieurs MSDU dans une MPDU et plusieurs MPDU dans une PPDU.
 - Cela limite l'overhead en réduisant le nombre de header et trailer 802.11 transmis.
- Encapsulation:
 - Voir schema à coté



3 TYPES DE DE TRAMES MAC DIFFÉRENTES

Trames de données

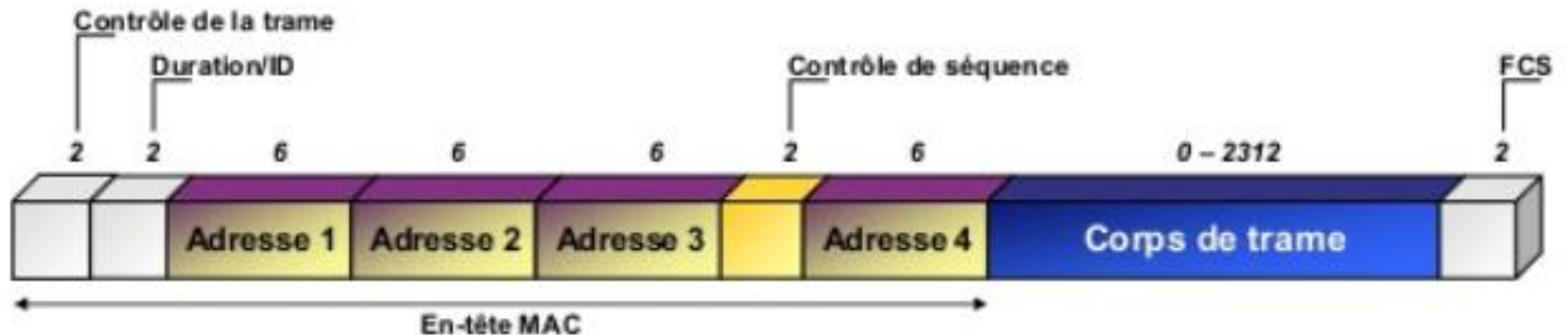
- Transmission de données

Trames de contrôle

- Contrôle de l'accès au support

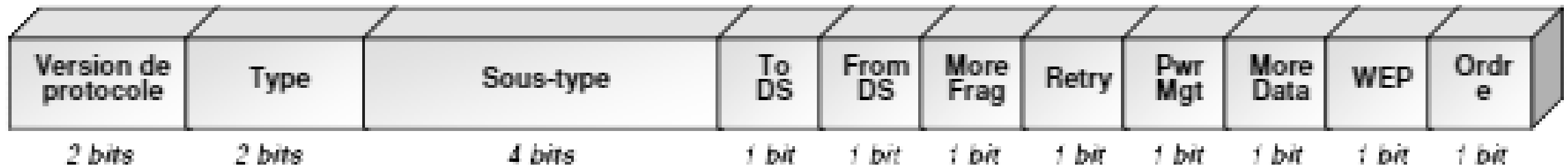
Trames de gestion

- Association, réassociation, synchronisation, authentification



TRAMES MAC

❖ Contrôle de trame

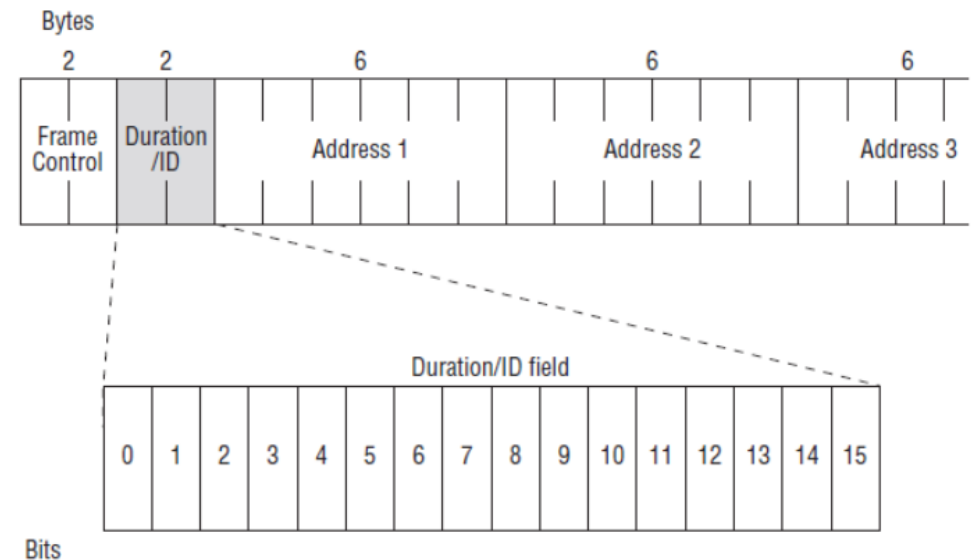


- Version de protocole: fixé à 0
- Type et sous-type : 3 types de trames, plusieurs sous-types
- To DS et From DS : trame envoyée vers le ou provient du destinataire
- More fragments = 1 si trame fragmentée et ce n'est pas le dernier fragment = 0 si trame non fragmentée ou dernier fragment
- Retry = 1 si retransmission
- Power management : mode économie d'énergie (= 1) ou actif (= 0)
- More data : trames présentes en mémoire tampon
- WEP : trame chiffrée ou non (trame donnée ou gestion/authentification)
- Order: classe de service strictement ordonnée (Strictly Ordered Service Class)

TRAMES MAC

❖ Duration/ID

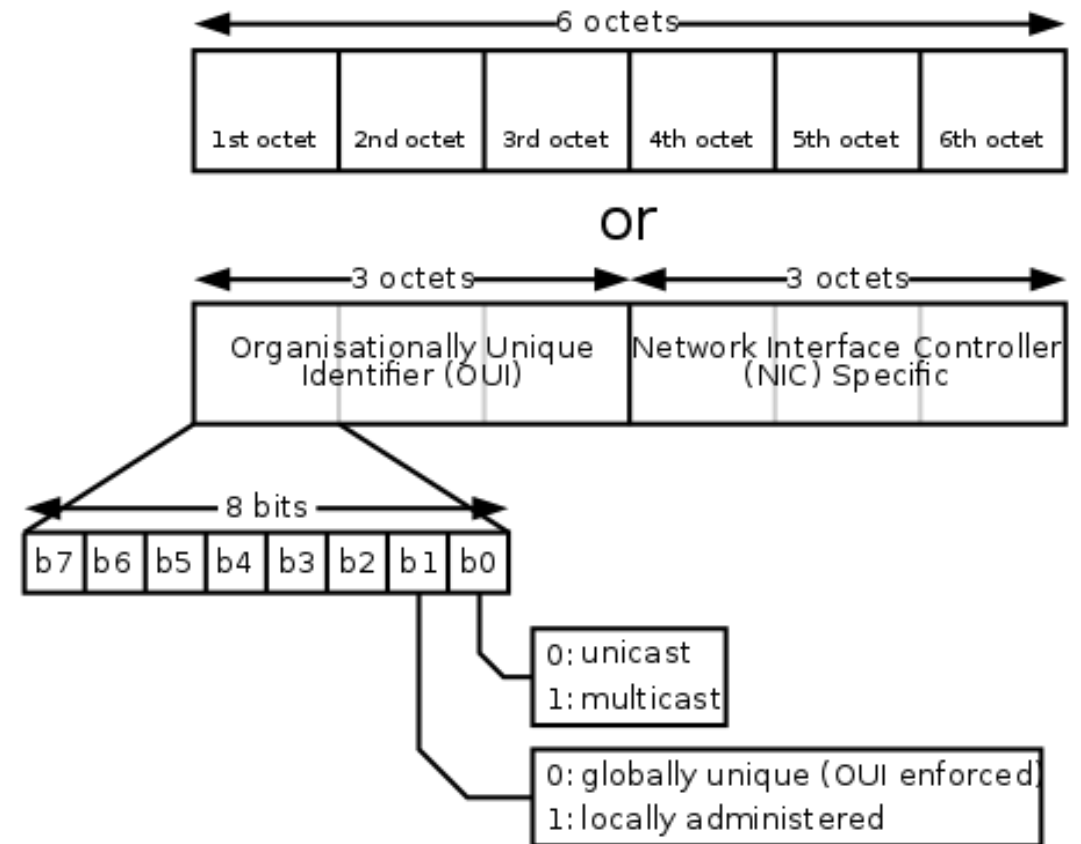
- Utiliser pour reset le timer NAV des stations
- NAV : Network allocation vector
Il est une durée pendant laquelle une station ne doit pas accéder au medium de communication



TRAMES MAC

❖ Adresse

- Même format que les addresses IEEE 802 MAC
 - 1er bit : adresse individuelle ou de groupe
 - 2ème bit : adresse locale ou universelle
 - 22 bits : tous les bits sont à zéro pour une adresse locale, sinon ils contiennent l'adresse du constructeur
 - 24 bits : adresse unique (défini par le constructeur)



TRAMES MAC

❖ Contrôle de séquence

- Numéro de séquence (12 bits)
 - Attribué à chaque trame
 - Initialisé à 0 puis incrémenté pour chaque nouvelle trame
- Numéro de fragment (4 bits)
 - Initialisé à 0 puis incrémenté pour chaque nouveau fragment

TRAMES MAC

❖ Corps de la trame

- Taille minimale : 0 octets (trame de gestion ou de contrôle)
- Taille maximale : 1500 octets (taille plus importante si elle est chiffrée par WEP)

❖ FCS (Frame Check Sequence)

- CRC (Cyclic Redundancy Check) sur 32 bits pour contrôler l'intégrité des trames

NORME IEEE 802.11 : TRAMES IMPORTANTES

- Beacons : Scanneur passif
 - Utilisé par les routeurs pour broadcast leurs informations : envoyé toutes les 102,4 ms
- Probes : Scanneur actif
 - Le client scan les canaux 1 par 1 transmettant à chaque fois en broadcast et attend un moment pour une réponse
 - Si il n'y a pas de réponse, on passe au canal suivant
- Authentification :
 - Vérifie la compatibilité entre le client et le point d'accès
- Association :
 - Génère un ID pour l'utilisateur et autorise l'accès au réseau

LES RISQUES DU STARBUCKS

- I) Se mettre en monitor
- II) Ouvrir Wire Shark
- III) Identifier l'AP (noter la MAC)
- IV) Identifier les trames 802.11 importantes
- V) Identifier et capturer le FLAG



A person is shown from the chest up, wearing a black and red 'POWER GLOVE' by PALM. They are holding a green glowing orb in their right hand. The background is dark and out of focus. A blue horizontal bar is at the top, and a dark blue rectangular box with white text is at the bottom.

TIME TO BECOME...A HACKERMAN!



SÉCURITÉ

La sécurité est un des grands enjeux du développement des réseaux sans fil.

Où se situe la sécurité dans le Wi-Fi?

Comment s'assurer que chacun dispose d'une clé de chiffrement?

Comment distribuer les clés de chiffrement?

L7 application L6 presentation L5 session L4 transport L3 network	Application sécurisé HTTPs, TLS, PKI/CA, SSH, TCP, RADIUS, IP
L2 data link	WEP, 802.1X, 802.11i
L1 physique	Systèmes de monitoring et d'alertes

La sécurité projeté sur OSI

SÉCURITÉ - VOCABULAIRE

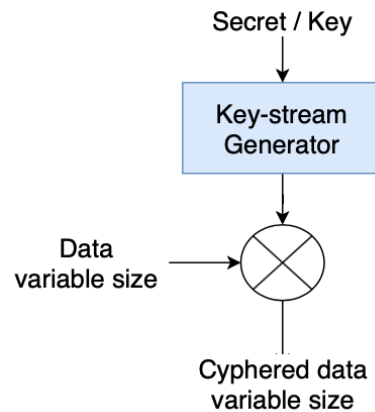
Initialization Vector (IV) - nonce

- Ajoute de l'aléatoire dans un process
- Utilisé dans un but précis (e.g: séquencage, génération de clés)

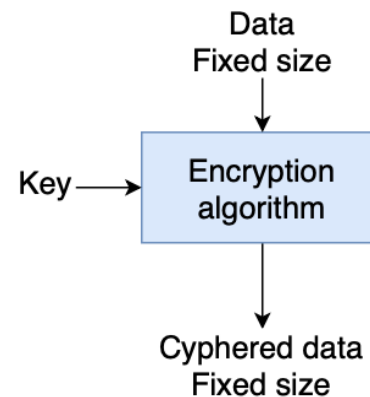
Clés:

- Générée à partir d'informations pré-définies
- Peut être dérivée pour faire une autre clés
- Durée de vie déterminée

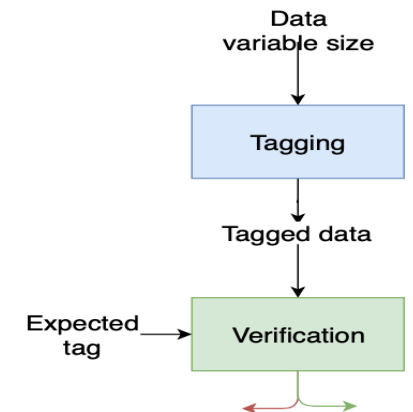
Chiffrement par flux



Chiffrement par blocs



Intégrité



SÉCURITÉ - WEP

Premier standard de sécurité

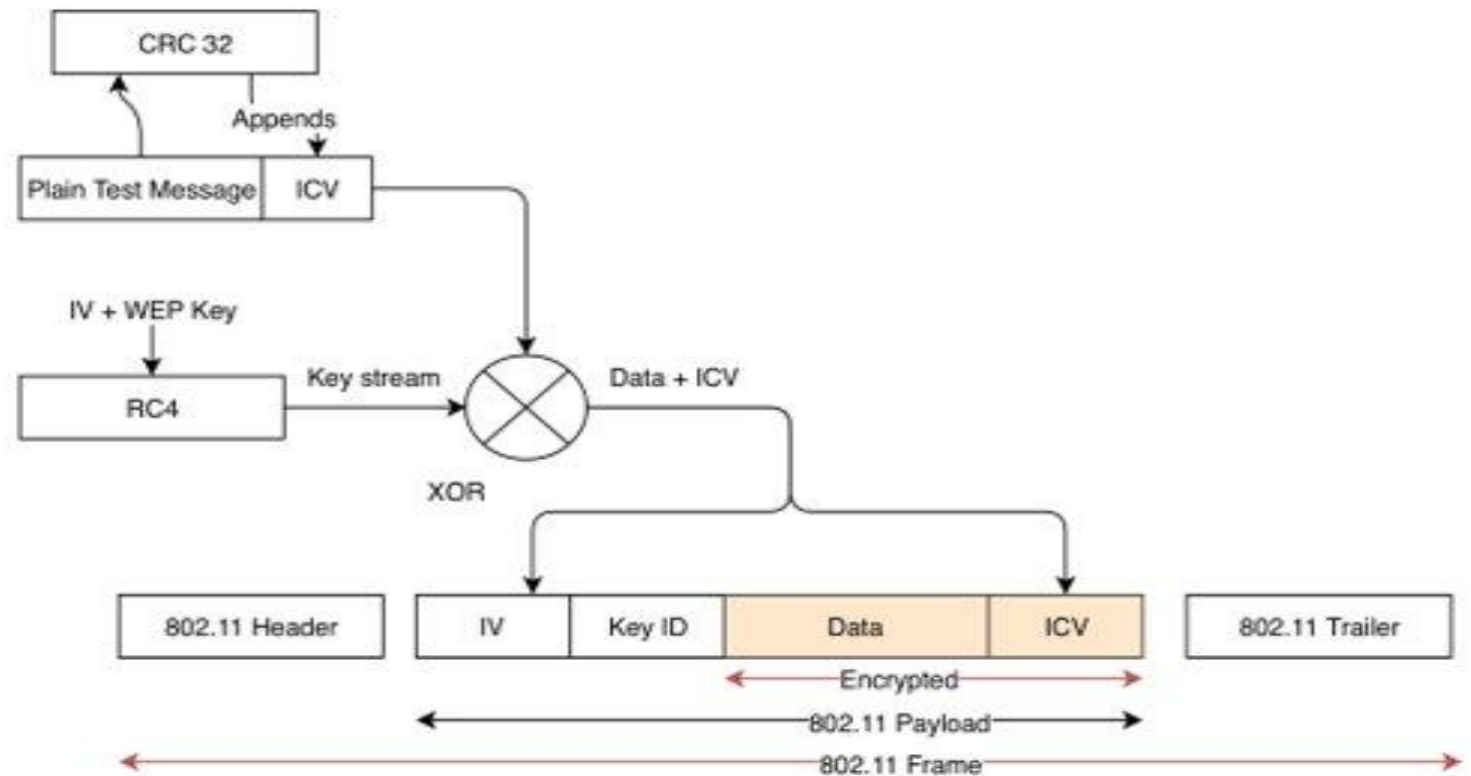
Clé statique de 40 ou 104 bits

IV dynamic de 24 bits

Nombreuses **failles** de conception
et d'implémentation

Valeur d'intégrité sur 32 bits (**ICV**)

Très rapide, conçu pour du vieux
matériel



SÉCURITÉ - WEP FAILLES

Chiffrement:

- RC4 est faible
- **Clés faibles:**
 - Unique pour tout le réseau
 - IV: petit (17 millions de paquet force un cycle du keystream)
 - Fort lien entre l'IV et le mot de passe

Intégrité:

- CRC est linéaire: $\text{CRC}(A + B) = \text{CRC}(A) + \text{CRC}(B)$

Gestion de trame:

- Aucune
- Replay attack



ET SI ON CASSAIT DU WEP?

TP: LA "CONFIDENTIALITÉ" DE WEP:

Outils utiles: airmon-ng, airodump-ng, aircrack-ng, Wire Shark

- Monitorer et trouver les trames chiffrées
- Obtention de la clé WEP
 - Capturer des flux passant par le point d'accès
 - Faire tourner aircrack pour casser la clé quand vous avez capturé 20 à 25k IV
- Déchiffrement de flux en temps réel
 - Ouvrir le script decypher_wep.py
 - Coder votre propre fonction de filtrage avec les classes Scapy pour obtenir les paquets de données circulant sur le réseau
 - Appliquer les fonctions du script rc4.py pour déchiffrer les trames en temps réel

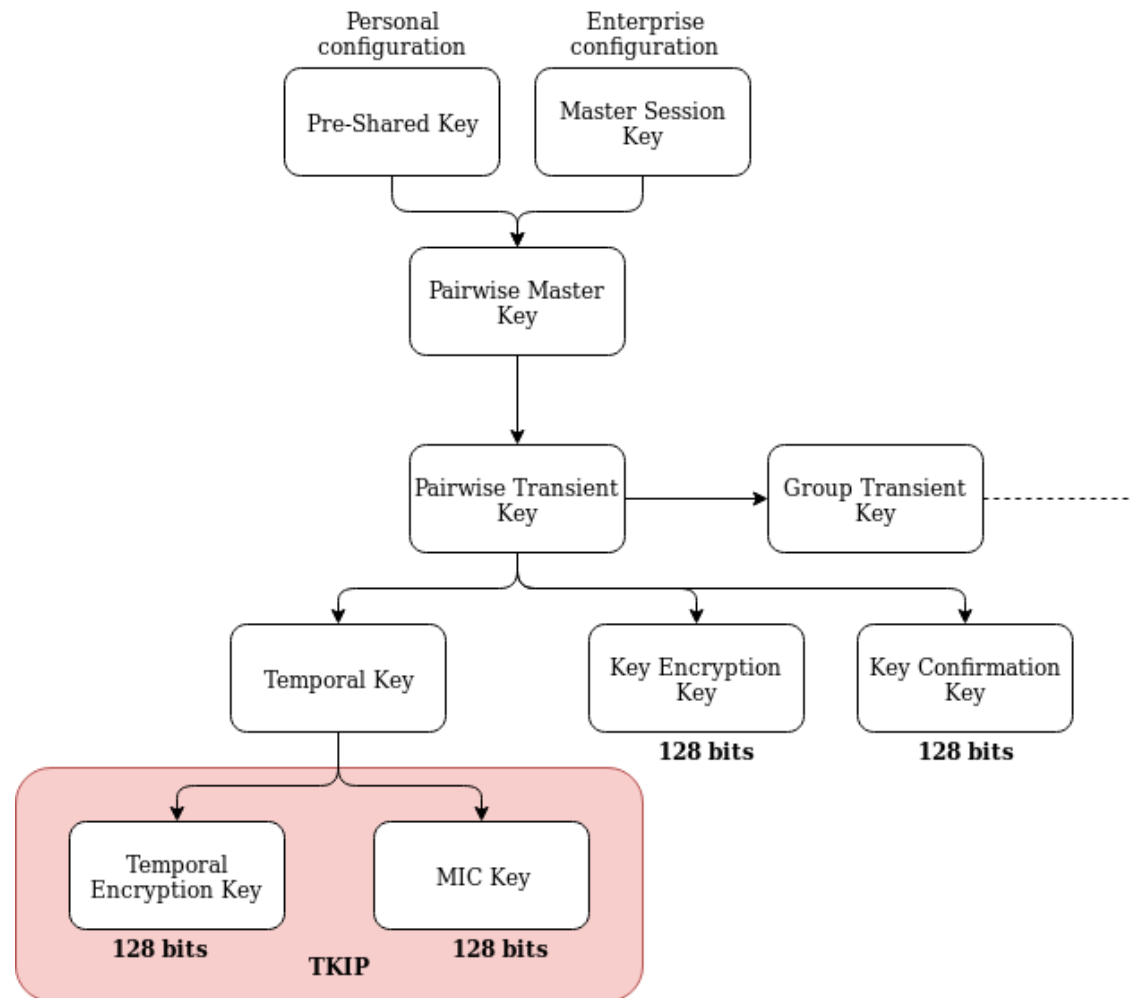
SÉCURITÉ - 802.11

Déprecie WEP

Introduit 2 certifications:

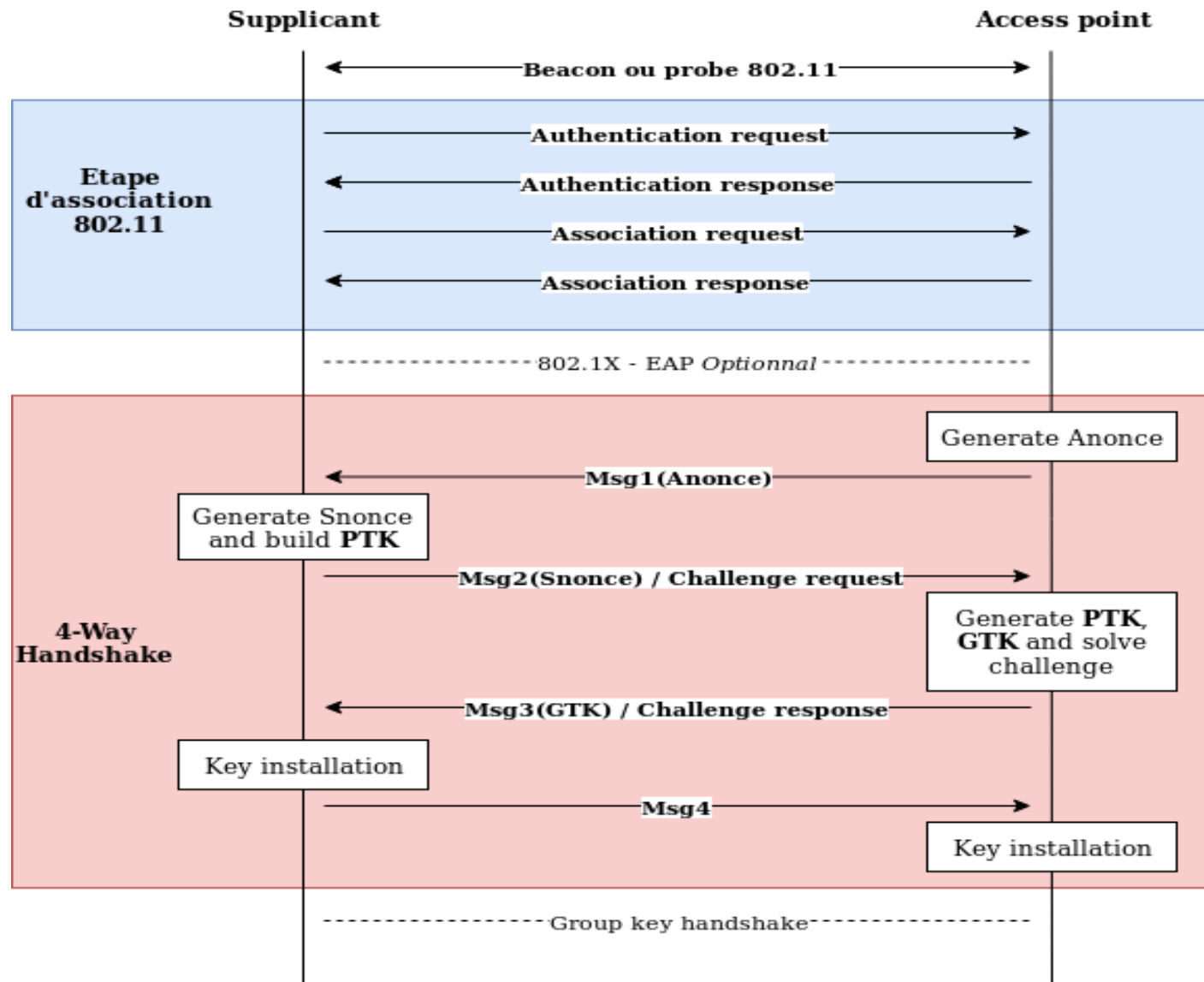
- WPA - TKIP:
 - Wrapper autour de WEP
 - Utilise RC4 pour le chiffrement, gère mieux les clés et construit des clés plus solides
 - Remplace CRC32 par Michael
 - Introduit des contre-mesures et une gestion des trames
- WPA2 – CCMP:
 - Chiffrement et intégrité basé sur AES-CCM
 - Conçu pour du nouveau matériel
 - A duré 14 ans

Introduit une nouvelle hiérarchie de clés



SÉCURITÉ 802.11 CLÉS

SÉCURITÉ 802.11 AUTHENTICATION



SÉCURITÉ - WPA TKIP

TKIP Sequence Counter = WEP IV de 48 bits.

TKIP impose un ordre dans la réception des trames.

Les trames sont identifiées par le TSC, il est incrémenté de 1 à chaque trame.

Michael répare le problème de linéarité de CRC32.

Les contre-mesures se basent sur la détection de mauvais Message Integrity Check.

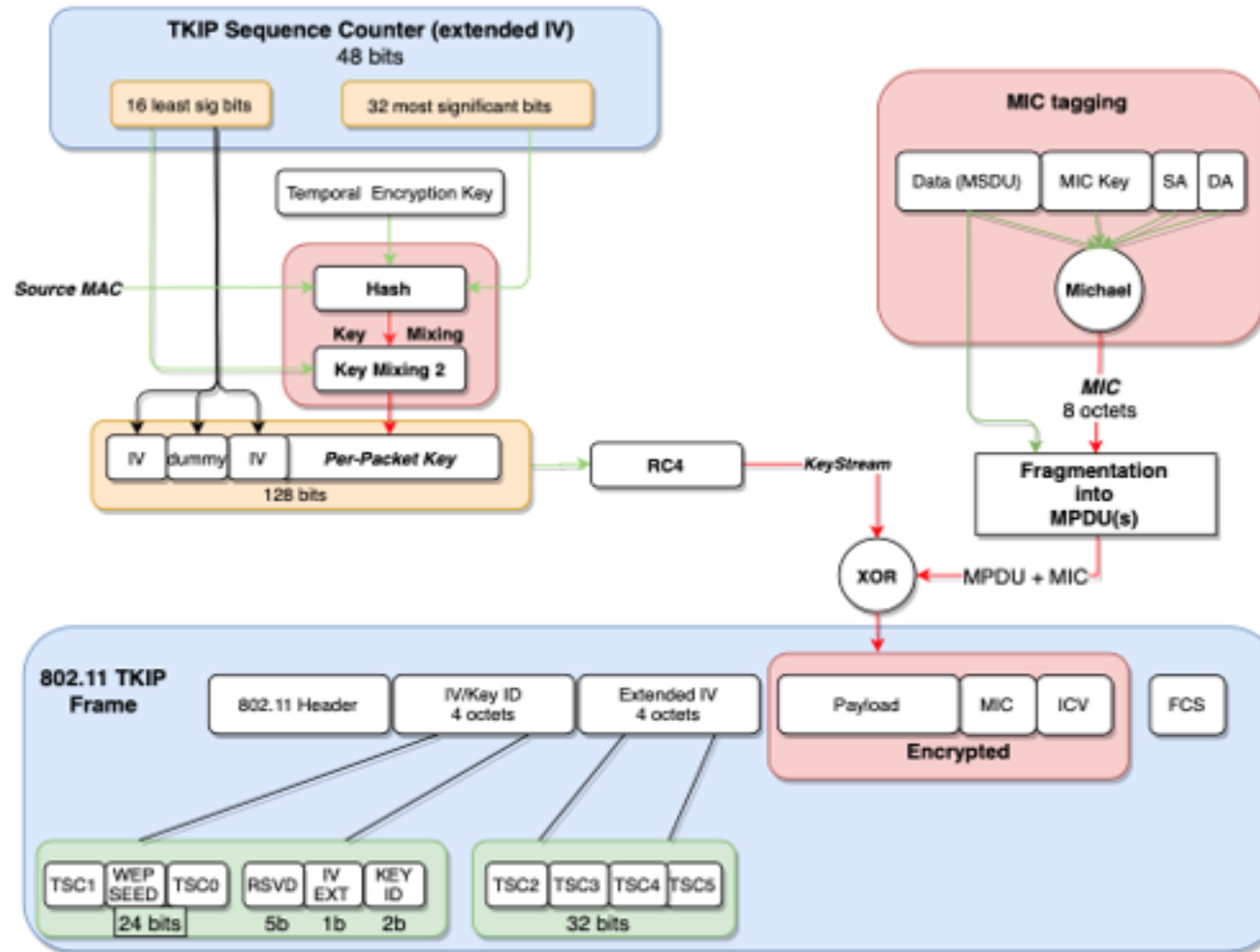
Le chiffrement est plus solide car les clés sont mieux gérées:

- Introduction du key mixing
- La clé de chiffrement est "taillée" pour le poste émetteur et une trame

Vulnérabilités:

- DOS
- Replay attack via les canaux QOS
- KRACK

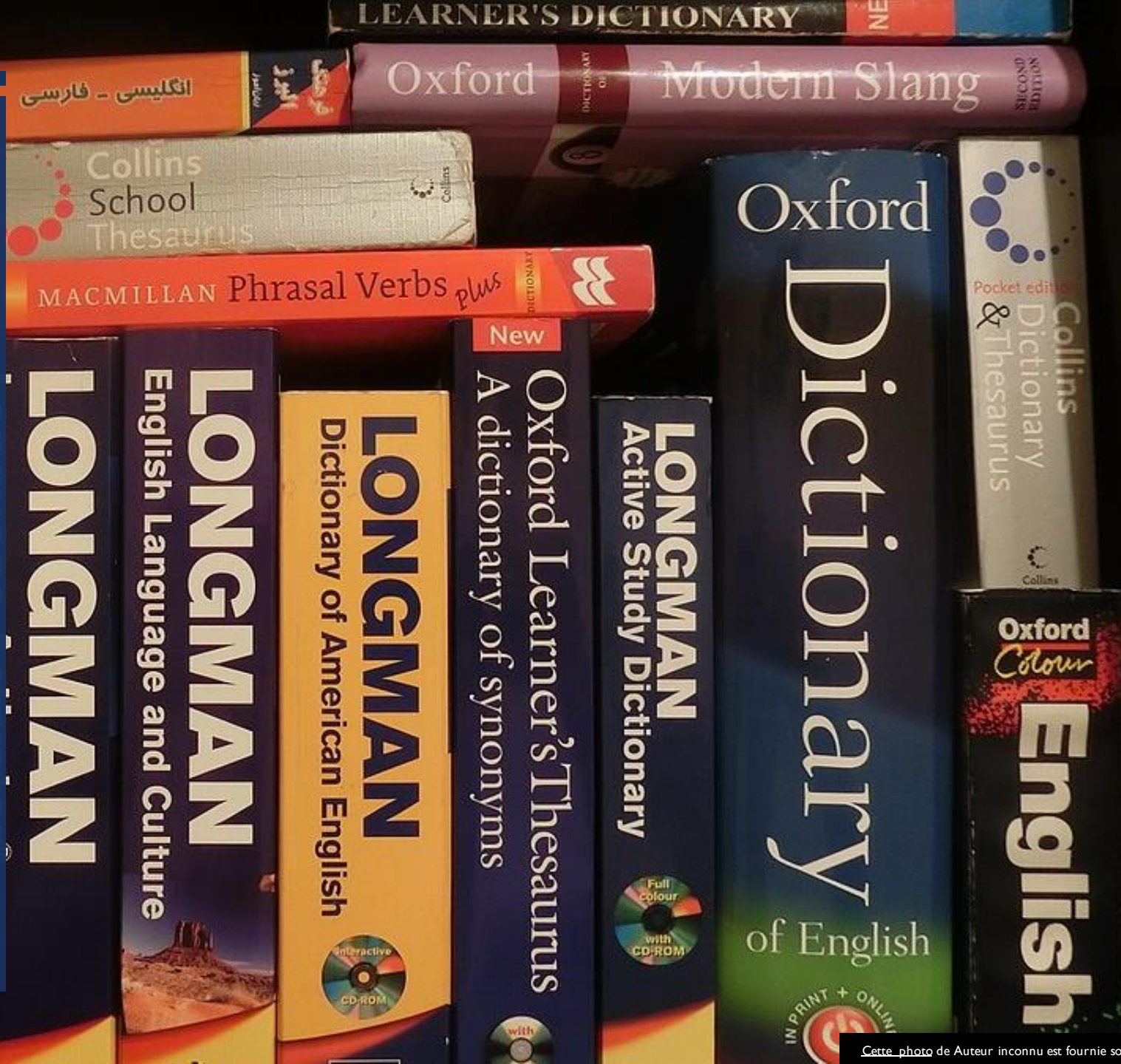
SÉCURITÉ WPA TKIP



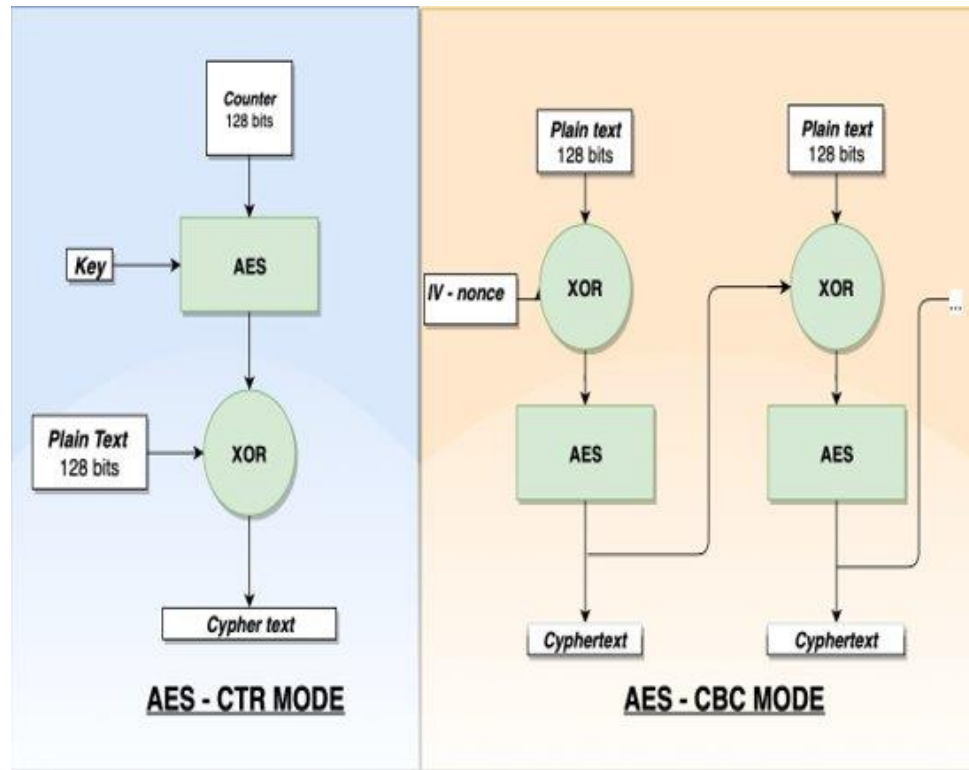
TP: KRACK

Outils utiles: airmon-ng, airodump-ng, aircrack-ng, aireplay-ng, Wire Shark

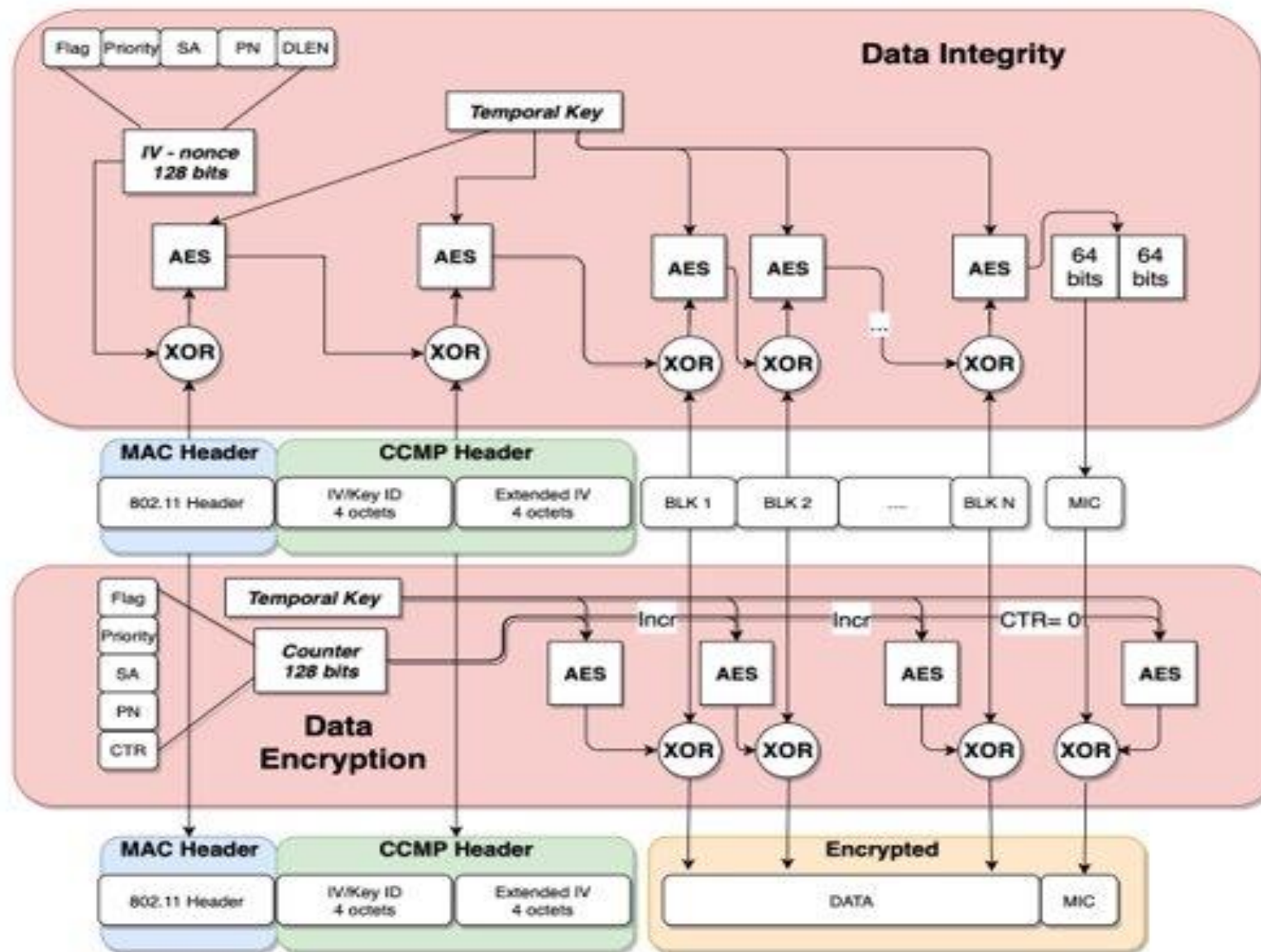
- Monitorer et lancer WireShark
- Obtention de la clé WPA
 - Capturer des flux passant par le point d'accès
 - Forcer des répétitions du 4-Way Handshake
 - Lancer une attaque par dictionnaire pour casser la clé (utiliser le dictionnaire fournie dans l'archi)



SÉCURITÉ - WPA2 CCMP



- CCMP simplifie l'usage des clés en utilisant qu'une seule clés pour l'encryption et l'intégrité.
- Se base sur l'algorithme de chiffrement symétrique AES-CCM (composé de 2 modes):
 - AES-CTR: *counter mode* pour le chiffrement des données
 - AES-CBC: *cipher block chaining* pour le calcul d'intégrité
- La clé fait entre 128 et 256 bits selon la qualité du matériel utilisé.
- Vulnérabilités:
- KRACK



SÉCURITÉ WPA2 CCMP

SÉCURITÉ - TLS

Protocole de sécurité de la couche de transport (OSI 5)

Sécurité basé sur les certificats. Il y'a toujours un certificat serveur (qui authentifie le serveur).

Le client génère une clé de chiffrement symétrique pour chiffrer le flux de données.

Cette clé est chiffré avec la clé publique contenu dans le certificat.

Il peut aussi y'avoir un certificat client dans les architectures qui nécessite l'authentification des utilisateurs.

SÉCURITÉ

PKI - CERTIFICATS

- Un certificat équivaut à une carte d'identité digitale.
- Permet de chiffrer et d'authentifier une personne ou une entreprise.
- Utilise de nombreuses méthodes cryptographique.
- Un certificat est soit self-signed, soit signé par une root ou intermediate CA

```
Certificate:
  Data:
    Version: 3 (0x2)
    Serial Number:
      11:4b:91:79:86:03:0a:dd:36:56:aa:c9:e4:2d:f9:6b:d3:19:64:61
    Signature Algorithm: sha256WithRSAEncryption
    Issuer: C = FR, ST = Ile De France, L = Paris, O = EPITA, OU = TCOM, CN = PPR, emailAddress = ppr@tcom.epita.fr
    Validity
      Not Before: May  2 20:26:16 2019 GMT
      Not After : May  1 20:26:16 2020 GMT
    Subject: C = FR, ST = Ile De France, L = Paris, O = EPITA, OU = TCOM, CN = PPR, emailAddress = ppr@tcom.epita.fr
    Subject Public Key Info:
      Public Key Algorithm: rsaEncryption
      RSA Public-Key: (2048 bit)
      Modulus:
        00:a7:2d:66:bf:4a:5c:67:f7:c8:28:a1:73:64:35:
        15:bb:d6:43:62:25:8d:50:f1:5a:6a:44:3e:bf:15:
        9d:c9:6c:ab:03:2b:27:41:57:85:8a:26:96:07:ec:
        5d:c5:cf:68:1f:92:5c:96:3b:21:91:97:8c:04:be:
        85:21:fe:ac:a0:cc:e1:a6:02:4c:28:0b:b2:fa:d0:
        ae:f7:d1:18:74:3b:75:52:c8:b7:ab:6d:0c:25:27:
        5b:a1:ed:17:07:4f:b8:cf:36:44:69:c7:fc:0c:86:
        af:40:69:61:bd:8c:a6:64:46:62:07:5b:7f:11:a7:
        ee:1b:5f:67:ba:a3:d7:3f:77:bd:57:02:6b:53:92:
        c4:07:76:7f:fc:d9:3a:2f:81:bd:ce:28:91:21:e2:
        e4:a4:50:1a:c6:92:7e:d7:f2:54:3f:46:2b:ee:b0:
        f4:c1:46:be:a7:d7:ea:25:bd:35:cd:4e:82:39:5f:
        9a:56:1c:f9:1d:17:2e:4e:4f:29:e4:7e:3f:dd:be:
        b8:84:cc:8c:0d:e4:6b:96:f7:cc:71:8f:54:dc:96:
        79:01:47:fe:e9:ab:84:eb:28:86:07:bc:06:0e:a1:
        69:7f:c6:21:b1:7f:27:20:65:34:3b:45:c5:50:8e:
        c3:60:ff:1d:32:53:6c:c4:d6:fc:e7:1e:21:58:fd:
        be:eb
      Exponent: 65537 (0x10001)
    X509v3 extensions:
      X509v3 Subject Key Identifier:
        F8:CB:E6:B6:0B:87:54:8F:32:82:68:40:26:94:0B:DC:B5:F5:2E:5E
      X509v3 Authority Key Identifier:
        keyid:F8:CB:E6:B6:0B:87:54:8F:32:82:68:40:26:94:0B:DC:B5:F5:2E:5E

      X509v3 Basic Constraints: critical
      CA:TRUE
    Signature Algorithm: sha256WithRSAEncryption
      0d:72:a5:b3:41:7d:53:f8:45:0d:18:d4:3e:2e:74:1d:b7:f5:
      0d:f7:5c:e7:05:6f:7d:7a:bb:c9:9c:0a:d3:61:19:cf:55:a2:
      37:e0:d9:8a:71:c2:af:db:3c:51:ce:1b:c4:8b:93:79:e6:6c:
      80:a6:f3:b5:0d:d3:27:1d:e2:9e:b0:13:c2:0f:85:f5:39:ec:
      24:35:ba:fa:10:d8:25:e4:25:1e:c1:40:0e:0f:24:68:0d:7e:
      73:ee:b1:c7:78:10:4d:0c:2a:0e:05:53:6f:2a:53:50:56:cc:
      87:6a:f4:d2:21:42:43:24:54:fc:c5:f9:d2:0d:db:60:c4:0c:
      d4:a3:81:aa:27:3f:9e:f7:1c:6c:1c:ab:50:1a:57:58:3c:19:
      e0:48:41:2b:7b:c8:80:68:ce:6d:4e:50:6f:5d:43:37:dd:a6:
      c2:03:dd:a2:e5:9d:64:5b:5a:43:92:b6:a2:8d:d1:27:fc:8b:
      f6:3d:ea:ee:dc:99:d9:a4:4b:55:c9:f5:18:9d:a4:cb:90:b5:
      6d:01:60:d0:13:5d:e2:77:a4:83:77:af:b3:97:7d:81:d4:63:
      d4:d2:3a:28:6f:ce:8e:3d:c3:18:2d:0b:b9:48:59:a1:16:9d:
      25:38:90:5c:6f:07:97:c8:89:1d:7d:38:01:5a:31:65:cc:5a:
      3b:20:39:33
```

SÉCURITÉ - PKI CERTIFICAT / CONSTRUCTION

Pour obtenir un certificat on a besoin d'émettre une demande sous la forme d'une Certificate Signing Request.

Une CSR contient les informations de l'utilisateur du certificat, la clé publique et est signé par la clé privée de l'utilisateur.

Lorsque l'on valide le certificat on ajoute les informations de l'issuer.

Dans le cas d'un certificat self-signed:

- **L'issuer est le subject du certificat**
- **Le certificat est signé utilisant la clé privée du certificat**

Autrement:

- **L'issuer est l'autorité de certification intermédiaire ou le root CA.**
- **Le certificat est signé utilisant la clé privée du certificat parent.**

SÉCURITÉ - PKI CERTIFICAT / AUTHENTIFICATION

Lorsque l'on se connecte à un site le serveur nous envoie son certificat.

Pour un site HTTPs, son certificat sera signé par une autorité (intermédiaire ou root).

On vérifie déjà les informations contenu (subject common name, DNS lookup...).

Puis on vérifie l'intégrité du certificat:

- **On déchiffre la signature avec la clé publique du certificat parent**
- **On obtient donc le hash du certificat attendu, il suffit de recalculer localement le hash et comparer**

Si tout passe bien alors le serveur auquel on se connecte est authentifié.

SÉCURITÉ - PKI CERTIFICAT / CHAÎNE DE CONFIANCE

La chaîne de confiance est un processus permettant de valider l'origine d'un certificat.

Un certificat de serveur peut être signé par un intermédiaire CA inconnu.

Cependant si ce certificat intermédiaire est signé par un autre CA connu alors on va faire confiance à ce CA intermédiaire.

Ça permet à différentes entreprises d'avoir leur propre CA et chacune d'elles repose sur des root CA communs à tout le monde.

On rajoute donc de la complexité au niveau du processus mais ça renforce grandement la sécurité. Ça empêche 99% des attaques de type Man In The Middle ou d'usurpation d'identité. Car chaque certificat est identifié par une autorité supérieure.

Si jamais la clé privée d'une étape de la chaîne est compromise alors tous les certificats enfants sont considérés comme compromis.



TP ENTREPRISE