Release the KRACK-en!!

WPA2 is dead. Welcome WPA2

TheZero - https://files.thezero.org/kracken.pdf
@ToHack - 12/2017



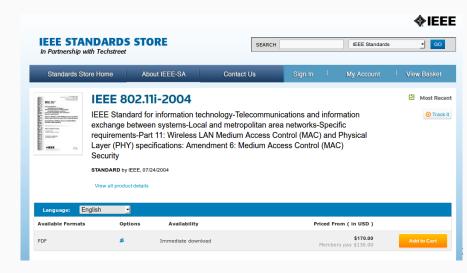
Cos'è WPA2

Cos'è WPA2

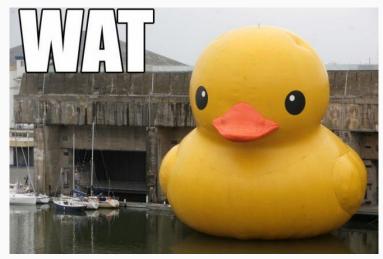
- Attuale standard Wi-Fi protetto [IEEE 802.11i-2004]
- Versione rinnovata di WPA [draft IEEE 802.11i-2003]
- Successore dell'ormai defunto WEP (R.I.P. 2010)



YEEE



Paywall WAT





Protocollo

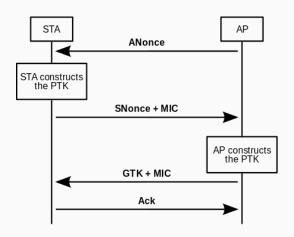
4-way Handshake

- "Verifica" tra un Supplicant (client) e Authenticator (AP)
- Avviene trasmettendo 4 messaggi
- Milionari socialisti
- Costruire la PTK (Pairwise Transient Key)
- Cifrato tramite PMK (Pairwise Master Key)
- MIC Message Integrity Check con PTK
- Key-Secrecy e Mutua autenticazione verificati formalmente da terze parti

```
PTK = PMK + ANonce + SNonce + AMAC + SMAC
```



4-way Handshake

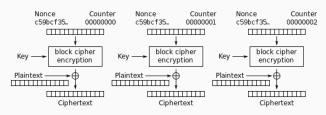




Crypto

CCMP

- Usa CCM = CTR + CBC-MAC
- Authenticate-then-Encrypt double-pass
- Proof-of-Security finché l'algoritmo usato è sicuro (AES) e non vi è nonce reuse (KPA)

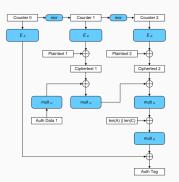


Counter (CTR) mode encryption



GCMP

- Usa GCM
- GCM è basato su CTR
- Authenticated Encryption single-pass
- Proof-of-Security finché l'algoritmo usato è sicuro (AES) e non vi è nonce reuse (KPA)





KRACK

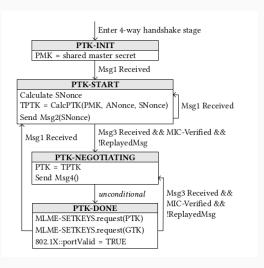
2 Unit test, 0 Integration test





4-way HS State Machine

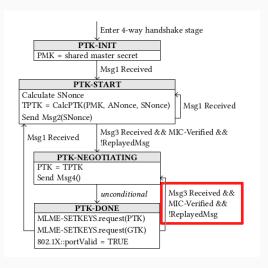
Supplicant State Machine





4-way HS State Machine

Supplicant State Machine





Cosa ha fatto KRACK?

Lo standard 802.11i indica esplicitamente che:

- L'AP deve ritrasmettere i messaggi 1 o 3 se non riceve risposta valida.
 Il client dovrà quindi gestire un'eventuale ritrasmissione.
- Il client deve installare la PTK subito dopo aver processato il messaggio 3
- È buona norma cancellare la chiave di cifratura una volta installata (PTK? PMK? TK? TPTK?)



La cometa di Halley





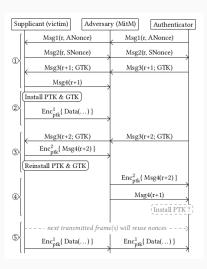
È necessaria una posizione di channel-based MitM

- Fake AP su un canale diverso dal AP
- Jamming del client sul canale del AP reale
- Spoof di entrambi i MAC address
- Hardware dedicato o Driver dedicato



- Si forwardano tutti i frame bloccando il messaggio 4 dell handshake
- L'AP ritrasmetterà il messaggio 3 forzando il client a reinstallare la PTK e azzerare i propri nonce
- Known-Plaintext-Attack: è possibile ricavare il keystream e decifrare ogni blocco con stesso nonce
- In CCM un attaccante può decifrare, in GCM può decifrare e forgiare!











Vulnerabilità

Windows/iOS

Windows e iOS non accettano la ritrasmissione del messaggio 3.

Questo viola lo standard IEEE 802.11.

Per questo motivo queste due piattaforme non sono vulnerabili a questo tipo di attacco.



Linux/Android: wpa_supplicant

Seguendo (?) il consiglio dello standard, wpa_supplicant cancella la TPTK appena viene installata come PTK.

Alla ricezione del messaggio 3 tenterà di reinstallare la TPTK e finirà con l'usare una chiave settata a 0.



Vulnerabilità in KRACK

Un attaccante può:

- Decifrare pacchetti arbitrari
 - Quindi prendere numeri di sequenza TCP e fare MitM
- Replay di frame broadcast e multicast
- Decifrare e iniettare pacchetti arbitrari (solo GCMP)
- Forzare il client ad usare chiavi prevedibili settate a 0 (Android 6.0+ e Linux)

Un attaccante NON può:

- Risalire alla password WPA2 del AP
- Iniettare pacchetti (solo CCMP)









Evitare di reinstallare una PTK già in uso (senza ricominciare l'handshake)

Evitare channel-based MitM inserendo il canale nella PTK



Domande?

Domande





Riferimenti bibliografici

Riferimenti bibliografici

- https://www.krackattacks.com/ Sito ufficiale KRACK
- https://papers.mathyvanhoef.com/ccs2017.pdf Paper ufficiale di Mathy Vanhoef
- https://en.wikipedia.org/wiki/CCMP_(cryptography) -CCMP su wikipedia
- https://en.wikipedia.org/wiki/Galois/Counter_Mode GCM su wikipedia
- https://en.wikipedia.org/wiki/Socialist_millionaires-Milionari socialisti su wikipedia

