# Криптографические протоколы Протоколы WEP, WPA, WPA2, WPA3

Деркач Максим Юрьевич

December 11, 2019

#### Ссылки

```
https://www.cs.jhu.edu/~Eastubble/dss/ae.pdf
http://cseweb.ucsd.edu/~mihir/papers/oem.pdf
https://habr.com/en/post/425637/
```

### Введение

WEP (Wired Equivalent Privacy) - один из старейших протоколов безопасности, который может использовать WiFi-маршрутизатор, и он не очень безопасный. Он был использован в 1990-х годах, но с тех пор были разработаны другие протоколы безопасности.

WPA (Wi-Fi Protected Access) - это протокол, который первоначально заменило WEP как более безопасный способ хранения данных. В то время он был не идеален, но он лучше, чем WEP. Весь смысл разработки этого протокола состоял в том, чтобы преодолеть некоторые из основных недостатков WEP.

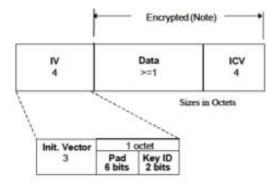
#### **WEP**

В основе WEP лежит поточный шифр RC4, выбранный из-за своей высокой скорости работы и возможности использования переменной длины ключа. Для подсчета контрольных сумм используется CRC32.

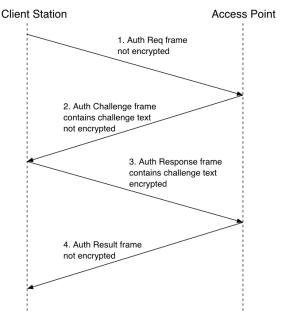
### **WEP**

#### Пакет WEP протокола состоит из 2 частей:

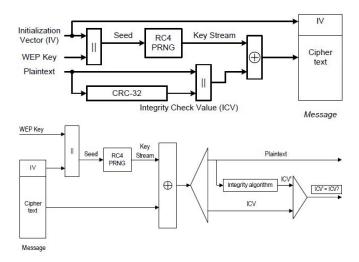
- 1. Открытые данные:
  - 1.1 Синхропосылка (IV) 3 байта;
  - 1.2 Пустое место (Padding) 6 бит;
  - 1.3 Идентификатор ключа (Key ID) 2 бит;
- 2. Зашифрованные данные:
  - 2.1 Данные
  - 2.2 Контрольная сумма



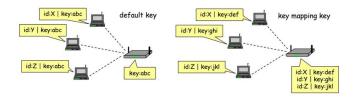
#### WEP Auth Protocol



### WEP Encryption and Decryption



### WEP Keys



### WEP Security

#### В протоколе WEP есть множество слабых мест:

- 1. Механизмы обмена ключами и проверки целостности данных:
  - В качестве МАС функции в WEP используется некриптографический алгоритм CRC.
- 2. малая разрядность ключа и вектора инициализации:
  - Повторное использование IV создает идентичные ключевые потоки, и поскольку длина IV мала, это гарантирует, что IV повторится через относительно короткое время (5-7 часов) в загруженной сети.
  - Стандарт 802.11 не описывал ограничения и правила на генерацию IV. Поэтому некоторые производители беспроводных адаптеров генерировали одинаковые последовательности IV, постоянное IV. В результате хакеры могли записывать сетевой трафик, определять поток ключей и использовать его для расшифровки зашифрованного текста.

### WEP Security

- 1. Способ аутентификации:
  - Одностороняя аутентификация, AP не аутентифициорован.
  - В результате аутентификация не устанавливается сессионный ключ.
- 2. Алгоритм шифрования.

#### **Authentication**

- 1. ...
- 2. AP->STA:r
- 3.  $STA- > AP : IV|r \oplus K$
- 4. . . .

#### Атака

- 1. ...
- 2. AP > I(STA) : r'
- 3.  $I(STA) > AP : IV | r' \oplus K$
- 4. . . .

### WEP Security

#### CRC:

$$CRC(X \oplus Y) = CRC(X) \oplus CRC(Y)$$

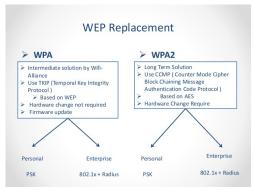
#### Атака

$$((M|CRC(M)) \oplus K) \oplus (\hat{M}|CRC(\hat{M}) = ((M \oplus \hat{M})|(CRC(M) \oplus CRC(\hat{M})) \oplus K$$

### WPA | 802.11i

#### Улучшения в 802.11і:

- 1. Добавлен фраймворк аутентификации(ЕАР).
- 2. Алгоритмы шифрования и целостности испозьуют разные ключи.
- 3. Улучшенна защита целостности.
- 4. Улучшенна защита конфиденциальности.



### **PSK** and EAP

- As far as authentication 802.11i supports two modes of authentication:
  - WPA-Personal (PSK):
    - Useful for residential and personal use
    - Relies on a shared passphrase between the two entities
    - Does not require a separate authentication server
    - Also named PSK (Pre-Shared Key)
  - WPA-Enterprise (EAP):
    - Useful for enterprises that require stronger authentication procedures
    - No shared passphrases
    - Uses a central RADIUS server for authentication
    - Follow 802.1X protocol
    - Authentication protocol is EAP (Extensible Authentication Protocol)
    - EAP is just a wrapper protocol of other protocols, hence we have EAP-TLS, EAP-TTLS, EAP-PEAP, ...

Начальный процесс аутентификации выполняется либо с использованием предварительного общего ключа pre-shared key (PSK), либо после обмена EAP через 802.1X.

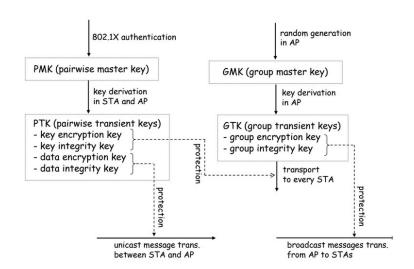
Этот процесс гарантирует, что клиентская станция (STA) аутентифицирована с точкой доступа (AP).

После аутентификации PSK или 802.1X генерируется общий секретный ключ, называемый парным главным ключом Pairwise Master Key (PMK).

Групповой временный ключ (GTK), используемый в сети, может нуждаться в обновлении из-за истечения предварительно установленного таймера. Когда устройство покидает сеть, GTK также необходимо обновить. Это сделано для того, чтобы устройство не получало больше многоадресных или широковещательных сообщений от точки доступа.

Для обновления группового ключа, происходит 2-этапное рукопожатие:

- 1.  $AP- > STA : E_{KEK}(G\hat{T}K)|T|MIC_{KIK}$
- 2.  $STA- > AP : T + 1 | MIC_{KIK}$



#### for TKIP

```
PRF-512( PMK,
             "Pairwise key expansion",
              MAC1 | MAC2 | Nonce1 | Nonce2 ) =
     = KEK | KIK | DEK | DIK
     PRF-256( GMK,
              "Group key expansion",
              MAC | GNonce ) =
     = GEK | GIK

    for AES-CCMP

     PRF-384( PMK,
              "Pairwise key expansion",
              MAC1 | MAC2 | Nonce1 | Nonce2 ) =
     = KEK | KIK | DE&IK
     PRF-128( GMK.
              "Group key expansion",
              MAC | GNonce ) =
     = GE&IK
```

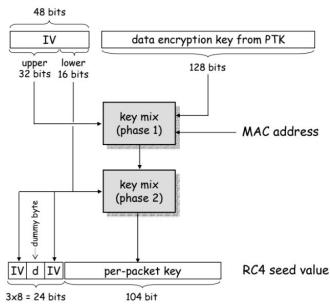
### Протокол аутентификации (Four-way handshake)

#### Задачи:

- 1. Доказательство знания PSK/PMK.
- 2. Передача случайных чисел между точкой доступа (AP) и клиентом (STA).
- 1. \*AP : Генерирует nonce  $(R_{AP})$
- 2.  $AP->STA:R_{AP}|N$
- 3. \*STA: Генерирует nonce  $(R_{STA})$  и высчитывает PTK.
- 4.  $STA- > AP : R_{STA}|N|MIC_{KIK}$
- 5. \*AP : Высчитывает PTK, генерирует GTK и проверяет MIC.
- 6.  $AP > STA : R_{AP}|T + 1|E_{KEK}(GTK)|MIC_{KIK}$
- 7. \*STA: Проверяет MIC и устанавливает ключи.
- 8.  $STA- > AP : T + 1 | MIC_{KIK}$
- 9. \*АР: Проверяет МІС и устанавливает ключи.
- ${\it N}$  счетчик воспроизведения ключей.
- *MIC* код целостности.



### **TKIP**



#### **AES-CCMP**

- CCMP means CTR mode and CBC-MAC
  - integrity protection is based on CBC-MAC (using AES)
  - encryption is based on CTR mode (using AES)
- CBC-MAC
  - CBC-MAC is computed over the MAC header, CCMP header, and the MPDU (fragmented data)
  - mutable fields are set to zero
  - input is padded with zeros if length is not multiple of 128 (bits)
  - CBC-MAC initial block:
    - flag (8)
    - priority (8)
    - · source address (48)
    - · packet number (48)
    - · data length (16)
  - final 128-bit block of CBC encryption is truncated to (upper) 64 bits to get the CBC-MAC value
- CTR mode encryption
  - MPDU and CBC-MAC value is encrypted, MAC and CCMP headers are not
  - format of the counter is similar to the CBC-MAC initial block
    - · "data length" is replaced by "counter"
    - · counter is initialized with 1 and incremented after each encrypted block

### EAP, EAPOL, RADIUS

## EAP (Extensible Authentication Protocol, Расширяемый Протокол Аутентификации) — :

- 1. фреймворк аутентификации, который часто в беспроводных сетях и соединениях точка-точка;
- 2. 4 типа сообщений:
  - EAP reqiest сообщение от клинета к серверу аунтефикации.
  - ► EAP response сообщение от сервера аунтефикации к клинету.
  - EAP sucess
  - EAP failure

EAPOL (EAP over LAN) — протокол для передачи ESP через LAN протолы.