

## BEZ – BI-SPOL-7

Symetrické šifry blokové a proudové (AES, 3DES, RC4) základní parametry, operační módy blokových šifer (ECB, CBC, CFB, OFB, CTR, MAC), jejich základní popis a slabiny.

### 1 Symetrické šifry

K šifrování i dešifrování se používá stejný (nebo jednoduše převoditelný) klíč.

#### 1.1 Proudové

- Zpracováváno po jednotlivých znacích abecedy.
- Každý znak šifrován jinou transformací.
- Obvykle pracují nad binární abecedou  $A = \{0, 1\}$
- Vygeneruje se posloupnost  $h_1, h_2, \dots, h_n$  (keystream) z klíče K.
- Proud hesla je postupně slučován s jednotlivými bity proudu  $OT \Rightarrow \text{ŠT}$ .
- Zobrazení  $E, D$  jsou typicky operace XOR.

Pokud proud hesla nezávisí na OT ani ŠT / *Rightarrow* synchronní proudové šifry / *Rightarrow* příjemce a odesílatel přesně synchronizován.

##### 1.1.1 RC4

- Šifra RC4 generuje pseudonáhodný proud bajtů (keystream).
- Jedna z nejpoužívanějších šifer na internetu.
- Nevyužívá IV (inicializační vektor)  $\Rightarrow$  na každé spojení generuje náhodně nový tajný klíč.
- Šifrovací klíč se používá k vygenerování tajné permutace S.
- Keystream je pak generován za pomoci permutace S.

Šifra používá tajný vnitřní stav, který se skládá z:

- permutace S 256 bajtů
- dvou pointerů j, i

Pseudokód RC4:

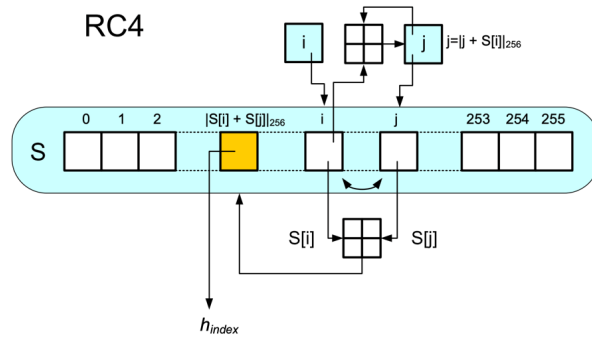
```
# inicializace permutace S
j = 0
S = range(256)
for i in range(256):
    j = (j + S[i] + k[i % n]) % 256
    swap(S[i], S[j])

# tvorba hesla
i = 0
j = 0
for index in range(0, n):
    i = (i + 1) % 256
    j = (j + S[i]) % 256
```

```

swap(S[i], S[j])
h[index] = S[(S[i] + S[j]) % 256]

```



Obrázek 1: RC4

## 1.2 Blokové

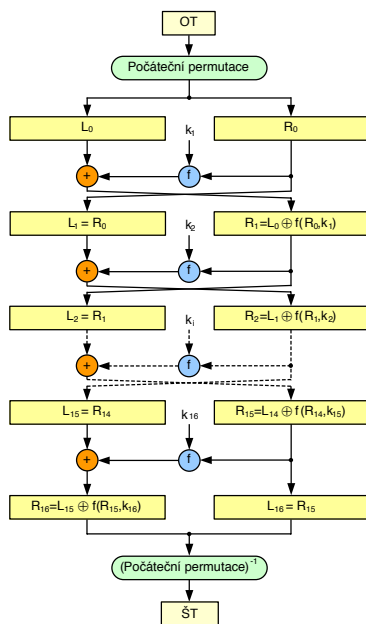
- Bloková šifra je šifrovací systém  $(M, C, K, E, D)$ , kde  $E$  a  $D$  jsou zobrazení, definující pro každé  $k \in K$  transformaci zašifrování  $E_k$  a dešifrování  $D_k$  tak, že:
  - zašifrování bloků OT  $M = \{m_1, m_2, \dots, m_n\}$  probíhá podle vztahu  $c_i = E_k(m_i)$  pro každé  $i \in N$
  - dešifrování probíhá podle vztahu  $m_i = D_k(c_i)$  pro každé  $i \in N$ .
- Všechny bloky šifrovány stejnou transformací.
- Zpracováváno po blocích o  $t$  znacích abecedy.
- Blokové šifry využívají principy algoritmů Feistelova typu (použití více zakodování pro posílení šifry).
- Nejznámější blokové šifry používaly a používají blok o délce 64b: DES, 3DES, ...
- V současné době se přechází na blok 128 bitů, který používá standard AES.

### 1.2.1 DES

- Používá 16 rund (iterací) a 64b bloky OT a ŠT.
- Šifrovací klíč  $k$  má délku 56b (protože každý 8 bit je paritní).
- Po počáteční permutaci je blok rozdělen na dvě 32b poloviny  $(L_0, R_0)$ . Každá ze 16 rund transformuje  $(L_i, R_i)$  na novou hodnotu  $(L_{i+1}, R_{i+1}) = (R_i, L_i \oplus f(R_i, k_{i+1}))$ , liší se jen použitím jiného rundovního klíče  $k_i$ .
- Ve funkci probíhají operace expanze, permutace a substituce.

### 1.2.2 3DES

- 3DES prodlužuje originální DES tím, že používá DES jako stavební prvek celkem 3 krát.
- Používá dva (112b) nebo tři (168b) různé klíče.
- Kompatibilní s DES ( $k_1 = k_2 = k_3$ ).
- Varianta EDE - Encrypt( $k_1$ ), Decrypt( $k_2$ ), Encrypt( $k_3$ ) – decrypt je akorát v opačném pořadí a prohodí se E za D (DED).



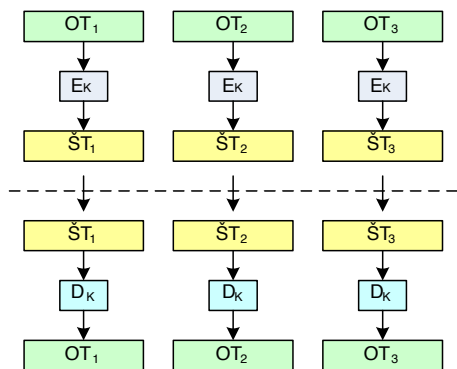
Obrázek 2: DES

### 1.2.3 AES

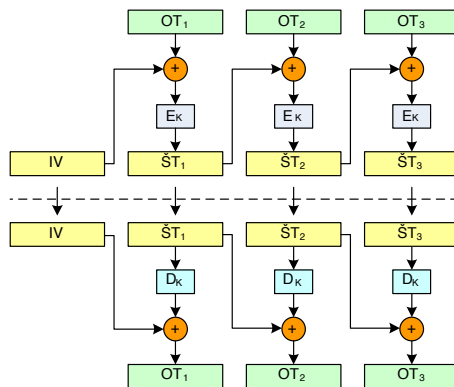
- Náhrada za DES
- Délka bloku 128 bitů
- Tři délky klíče: 128, 192 a 256 bitů
- Není Feistelova typu
- SubBytes, ShiftRows, MixColumns, AddRoundKey ...

## 2 Operační módy blokových šifer

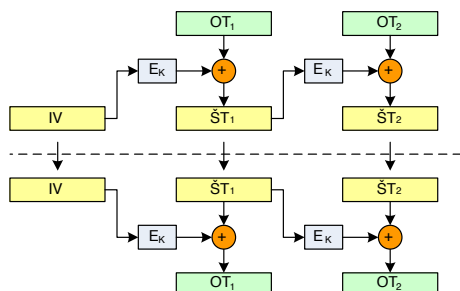
Operační módy blokových šifer jsou způsoby použití blokových šifer v daném kryptosystému, kde OT není jen 1 blok blokové šifry, ale obecně posloupnost znaků dané abecedy.



Obrázek 3: ECB - Electronic Code Book

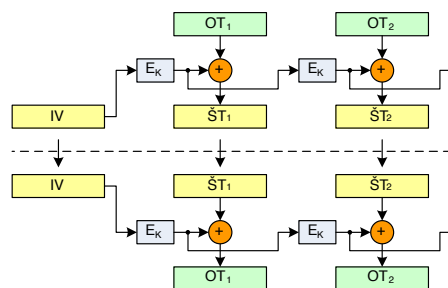


Obrázek 4: CBC - Cipher Block Chaining



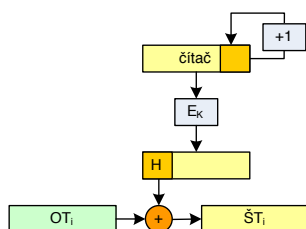
Obrázek 5: CFB - Cipher FeedBack

- Převádí blokovou šifru na proudovou.
- Každý blok šifrován zvlášť.
- Stejně bloky mají stejný šifrovaný obraz.



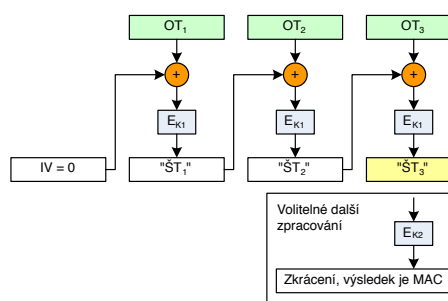
Obrázek 6: OFB - Output FeedBack

- Každý blok OT se modifikuje předchozím blokem (nebo IV) a až pak se šifruje.
- Nejpoužívanější mód blokových šifer.
- Proces odšifrování je schopen se zotavit a produkovat správný OT už při 2 za sebou jdoucích správných blocích ŠT.



Obrázek 7: CTR - Counter

- převádí blokovou šifru na asynchronní proudovou šifru
- smyslem je zaručit maximální periodu hesla (pomocí čítače)
- výhoda: heslo může být vypočítáno jen na základě pozice otevřeného textu a IV, nezávisle na ostatním,



Obrázek 8: MAC - Message Authentication Code