## Az informatikai biztonság alapjai

Pintér-Huszti Andrea

2025. március 23.

#### Tartalom

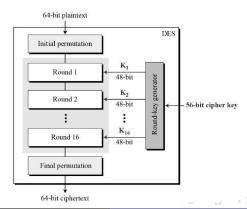
1 Data Encryption Standard (DES)

2 Advanced Encryption Standard (AES)

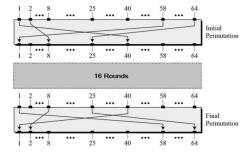
# Data Encryption Standard (DES)

## Data Encryption Standard (DES)

- SE = (Key, Enc, Dec) szimmetrikus titkosítási séma
- $\mathcal{P}=\mathcal{C}=\{0,1\}^{64}$ ,  $\mathcal{K}=\{0,1\}^{56+8}$ , minden  $\mathcal{K}\in\mathcal{K}$  56 véletlen bitből és 8 paritás bitből áll
- Key:  $K \in \mathcal{K}$  véletlen választása
- Enc:



#### DES: titkosító algoritmus



Az első lépés egy kulcsfüggetlen permutáció ( $\it{IP}$ ) a 64 bites bemeneten. Az utolsó lépés ennek pontosan az inverz művelete ( $\it{IP}^{-1}$ , Final permutation).

#### DES: titkosító algoritmus - Feistel struktúra

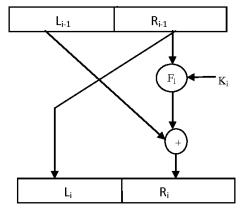


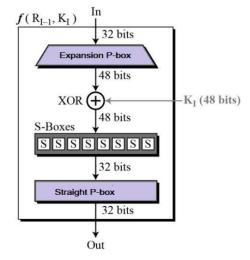
Fig 2: Single Round in Feistel cipher Structure

A két permutáció (IP, $IP^{-1}$ ) között 16 kör (Round) hajtódik végre, minden körben a Feistel struktúra fut le.

#### DES: titkosító algoritmus - Feistel struktúra

- Minden kör két 32 bites bemenetből ugyancsak kettő 32 bites kimenetet produkál.
- A bal oldali kimenet egyszerűen a jobb oldali bemenet másolata.  $(L_i = R_{i-1})$
- A jobb oldali kimenetet kizáró vagy (xor) művelettel kapjuk, amit egyrészt a bal oldali bemenet, másrészt a jobb oldali bemenet, valamint az adott körhöz tartozó kulcsérték alapján egy adott f függvénnyel képzett érték között végzünk el.  $(R_i = L_{i-1} \oplus f(R_{i-1}, K_i))$

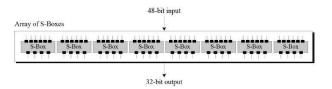
## DES: titkosító algoritmus - belső függvény



## DES: titkosító algoritmus - belső függvény

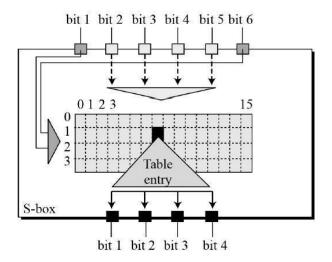
- Első lépésben egy 48 bites számot képzünk a 32 bites jobb oldal kiterjesztésével (Expansion P-box: E, lásd DES táblák segédlet).
- A második lépésben az E kimenete és a K; bitjei között kizáró vagy műveletet hajtunk végre.
- Az így kapott eredményt 8 db 6 bites csoportra osztjuk, amiket aztán különböző S-dobozokba pumpálunk.
- Az egyes S-dobozok 4 bites kimenetet generálnak.
- Végül az így nyert 32 bitet egy P-dobozon (Straight P-box, lásd DES táblák segédlet) engedjük keresztül.

#### DES: titkosító algoritmus - S-boxok alkalmazása

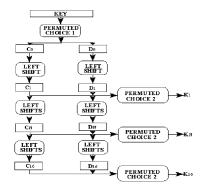


Minden S-doboz 4 sorból és 16 oszlopból álló táblázat (lásd DES táblák segédlet). A bemenet két szélső bitje (1. és 6.) címzi meg a sort, és a középső 4 bitje (2-5. bit) címzi meg az oszlopot. Az így meghatározott cella tartalma az S-doboz kimenete, ami 4 biten ábrázolható.

#### DES: titkosító algoritmus - S-boxok alkalmazása



#### DES: Körkulcsok generálása



#### Körkulcsok generálása

- Mind a 16 iterációs lépésben különböző körkulcsokat használunk. Az algoritmus kezdetekor egy 56 bites permutációt (PC-1, lásd DES táblák segédlet) végzünk a kulcson.
- A kulcsot két 28 bites részre particionáljuk, mindkettőt az iteráció sorszámának megfelelő számú bittel (lásd DES táblák segédlet) balra forgatjuk.
- Az 56 bites kulcs egy 48 bites részét minden fokozatban még külön permutáljuk (PC – 2, lásd DES táblák segédlet).

#### Visszafejtés

- A visszafejtést és a titkosítást ugyanazzal a kulccsal és körkulcsokkal végezzük.
- A visszafejtő algoritmus megegyezik a titkosító algoritmussal, csak a körkulcsok alkalmazásának sorrendje más.
- ullet Visszafejtésnél  $K_{16}, K_{15}, \ldots, K_1$  sorrendet alkalmazunk.

#### 3DES

- Az IBM már 1979-ben felismerte, hogy a DES-kulcs túlságosan rövid (sikeres brute force támadás 1999-ben), és a biztonság növelésének érdekében kidolgoztak egy háromszoros titkosítást használó eljárást. 3DES használata 2023-tól nem javasolt.
- A 3DES algoritmus a DES titkosító vagy visszafejtő algoritmusát hajtja végre háromszor. Az EDE (Encryption-Decryption-Encryption) algoritmus az elterjedt.
- EDE: Három kulcsot és három fokozatot használnak. Az első lépcsőben a nyílt üzenetet a szokott módon a  $K_1$  kulccsal titkosítjuk. Második lépésben visszafejtést végzünk, melyhez a  $K_2$ -t használjuk kulcsként. Végül az így kapott eredményt  $K_3$  kulccsal titkosítjuk.

# Advanced Encryption Standard (AES)

## Advanced Encryption Standard (AES)

Rijndael: Joan Daemen, Vincent Rijmen

- SE = (Key, Enc, Dec) szimmetrikus titkosítási séma
- $\mathcal{P} = \{0,1\}^{128}$
- $C = \{0, 1\}^{128}$
- $\mathcal{K} = \{0, 1\}^k$ ,  $k \in \{128, 192, 256\}$
- ullet Key: véletlenül választunk egy  $K\in\mathcal{K}$

## AES - titkosító algoritmus

#### AES animáció!

• Egy kör: SubByte, ShiftRow, MixColumn, AddRoundkey

• Körök száma: 
$$\begin{cases} k = 128, & 10; \\ k = 196, & 12; \\ k = 256, & 14. \end{cases}$$