

Symetrické šifry, DES

Jiří Vejrosta

Fakulta jaderná a fyzikálně inženýrská, ČVUT

- Symetrická šifra
 - tajný klíč
 - klíč stejný u odesilatele i příjemce
- Asymetrická šifra
 - k šifrování se užívá veřejného klíče
 - příjemce dešifruje prostřednictvím svého soukromého klíče
 - přibližně 50 krát pomalejší než symetrické šifrování

Typy symetrického šifrování

- Bloková šifra
 - šifruje po blocích určité délky
- Proudová šifra
 - šifruje po jednotlivých znacích
 - dvakrát rychlejší než bloková šifra
- MAC
 - authentication code
 - slouží k ověřování původu dat

Blokové šifry

- působí na bloky dat dané délky, většinou 64 nebo 128 bitů
- šifrovány pomocí tajného klíče
- bloky stejné délky b
- zprávu m zašifrujeme užitím klíče k délky κ z prostoru klíčů \mathcal{K} na šifrovanou zprávu c
- $c = \text{ENC}_k(m)$
- $m = \text{DEC}_k(c)$

Blokové šifry

Jak vybírat klíč a odkud

Pro daný klíč, b -bitovou blokovou šifru zobrazíme množinu \mathcal{M} 2^b b -bitových vstupů na stejnou množinu 2^b b -bitových výstupů.

$$\mathcal{M} = \left\{ \overbrace{0 \dots 00}^b, \overbrace{0 \dots 01}^b, \overbrace{0 \dots 10}^b, \dots, \overbrace{1 \dots 1}^b \right\}$$

Toužíme po tom, aby každý možný výstup bloku byl užít nejvýše jednou. Zobrazení je permutací vstupu. Použitím nového klíče obdržíme novou permutaci.

Blokové šifry

- b určuje počet možných permutací
- k je počet generovaných permutací
- 2^k možných klíčů
- počet všech permutací tedy je $(2^b)! \stackrel{\text{Stirling}}{\approx} 2^{(b-1)2^b}$
- volíme pouze z malého zlomku všech permutací
- permutace je třeba volit tak, aby mezi nimi nebylo možno vypočítat žádný vztah

- Data Encryption Standard
- symetrický klíč, bloková šifra
- jedna z nejčastěji implementovaných šifer na světě

Historie DES

- 1973 - US National Bureau of Standards vypisuje soutěž na blokovou šifru pro federální účely
- 1975 publikován - předpokládaná trvanlivost 10 let
- již v době vzniku pochyby o jeho bezpečnosti, stroj na prolomení měl však vysokou odhadní cenu
- v 70. a z části v 80. letech neúspěšné pokusy o prolomení
- 1993 - kryptoanalytik Matsui - lineární kryptoanalýza
- 1994 - skutečně zrekonstruován klíč - 40 dní nepřetržitého počítání
- 1998 - DES Cracker - na hardwaru založený kompletní vyhledávač klíče
- 2004 - DES oficiálně stažen, nástupcem je Triple-DES

Parametry DES

- 64 bitové bloky
- 56 bitový klíč
- bity číslujeme $\{1 \dots 64\}$

Feistelova šifra

- jednoduchá varianta DES
- b -bitová šifra
- r sérií identické struktury - roundovací funkce a výměna
- $\frac{b}{2}$ bitů projde postupně roundovacími klíči k_1, \dots, k_r
- po použití roundovací funkce výměna bitů

Feistelova šifra

Formální zápis

Mějme vstupní zprávu m , kde $m = (u_0 \parallel v_0)$, u_0, v_0 jsou 32-bitové řetězce a \parallel je operátor bitového zřetězení.

Další hodnoty u_i, v_i pro $1 \leq i \leq r$ jsou generovány pomocí roundovací funkce $f(\cdot, \cdot)$ a šifrovaného textu daného jako $c = (u_r \parallel v_r)$ vztahy

$$\left. \begin{array}{l} v_i = u_{i-1} \oplus f(v_{i-1}, k_i), \\ u_i = v_{i-1}, \end{array} \right\} \quad \text{pro } 1 \leq i \leq r-1$$

$$v_r = u_{r-1} \oplus f(v_{r-1}, k_r),$$

$$u_r = v_{r-1},$$

Roundovací funkce DES

- expanze ze 32 na 48 bitů (zdvojení části vstupu)
- užití roundovacího klíče
- bity rozděleny do 8 skupin po 6 - užití v S-boxech
- S-box vrátí 32 bitů
- permutace

Roundovací klíč

- 56 bitový klíč (původně 64 bitů, každá osmý ven z parity)
- permutační volba 1 (PC1) rozdělí 56 bitů na dvě 28 bitové části
- PC2 je dá dohromady a vytvoří 48 bitový klíč

S - box

- jediná nelineární komponenta šifry
- ze skupiny 6 bitů vrací 4 bity
- ze 48 tedy dostáváme 32 bitů
- 4 řádky permutací čísel $\{0 \dots 15\}$
- dva vnější bity vyberou řádek, zbylé 4 sloupec
- vyhledané číslo je návratovou hodnotou

triple - DES

- 3 užití DES
- máme tedy klíč efektivní kryptografické síly délky 168 bitů
- běžně užívaná verze 112 bitů
- softwarově náročnější

triple - DES

- mějme klíče (k_1, k_2, k_3) , různé varianty
- 2-klíčový ENC – DEC – ENC $c = \text{ENC}_{k_1}(\text{DEC}_{k_2}(\text{ENC}_{k_1}(m)))$
- 2-klíčový ENC – ENC – ENC $c = \text{ENC}_{k_1}(\text{ENC}_{k_2}(\text{ENC}_{k_1}(m)))$
- 3-klíčový ENC – DEC – ENC $c = \text{ENC}_{k_3}(\text{DEC}_{k_2}(\text{ENC}_{k_1}(m)))$
- 3-klíčový ENC – ENC – ENC $c = \text{ENC}_{k_3}(\text{ENC}_{k_2}(\text{ENC}_{k_1}(m)))$

DES-Cracker

- $2^{56} \approx 72 \cdot 10^{15}$
- hrubá síla - prochází celý prostor klíčů
- stroj zbudovaný Electronic Frontier Foundation (1998)
- měl demonstrovat nedostatečnou délku klíče
- prolomí klíč přibližně za 24 hodin

- Advanced Encryption Standard
- zavedeno v roce 2001
- šifra Rijndael (Daemen, Rijmen)
- bloková šifra (128 bit)
- symetrický klíč (128, 196 nebo 256 bitů)

Popis AES

- velikost bloku, resp. klíče může být libovolným násobkem 32, maximálně však 128, resp. 256 bitů
- velikost klíče AES specifikuje počet cyklů
- 10, resp. 12, resp. 14 cyklů pro 128, resp. 192, resp. 256 bitový klíč
- každý cyklus se skládá ze čtyř fází
- v první fázi dochází k rozšíření klíče - roundovací klíče jsou odvozeny ze šifrovacího klíče pomocí Rijndaelovy tabulky klíčů

Bezpečnost AES

- National Security Agency (NSA) považuje AES za dostatečně bezpečné
- 128 a 256 bitová verze užívány NSA k šifrování přísně tajných informací
- dnes se říká, že AES bude bezpečná, a tedy i používaná, přibližně 20 až 30 let (pro srovnání DES dávali 10 let života a jak to dopadlo)