

Moduri de operare

1. Scrieți formulele de decriptare pentru modurile de operare ECB, CBC, OBF, CTR. Care pot fi paralelizate?
2. O tranzacție bancară folosește modul de operare ECB cu structura indicată mai jos, unde Banca A, respectiv Contul CA indică proveniența banilor, iar Banca B, respectiv contul CB indică destinația banilor care se transferă. Ce strategie poate să adopte Oscar pentru a transmite banii în contul personal?

1	2	3	4	5
Banca A	Contul CA	Banca B	Contul CB	Suma transferată (EUR)

3. Se consideră varianta criptării în modul de operare CBC în care emițătorul incrementează IV cu 1 de fiecare dată când criptează un mesaj (în loc să aleagă IV aleator). Arătați că schema nu este CPA-sigură.
4. Arătați că modul CBC nu este CCA-sigur.

S-box

5. Poate fi un S-box ales aleator? Considerați un S-box aleator cu 4 biți la intrare și calculați posibilitatea de apariție a efectului de avalanșă.
6. Considerați DES care utilizează S-box-uri liniare. Atunci întreg sistemul de criptare poate fi considerat liniar, i.e. $DES_k(m) = A \cdot (m, k)^T = c$, unde A este matricea care definește sistemul. Indicați o vulnerabilitate.

DES. AES

7. Un program de criptare folosește DES cu chei pe 56 de biți. Cheia este generată pe baza unei parole de 8 caractere codate ASCII extended (coduri posibile: 0-255): $8 \cdot 8 = 64$ biți, dintre care 8 nu se iau în calcul, conform criptării obișnuite DES (mai exact, lsb din fiecare caracter este ignorat). Se presupune că un calculator obișnuit poate să testeze 10^6 chei pe secundă.
 - (a) Care este spațiul cheilor dacă toate caracterele sunt alese aleator? Cât timp necesită o căutare exhaustivă?
 - (b) Care este spațiul cheilor dacă se consideră doar caracterele ASCII obișnuite (coduri posibile: 0-127)? Cât timp necesită o căutare exhaustivă?
 - (c) Care este spațiul cheilor dacă parola folosește numai litere mari? Cât timp necesită o căutare exhaustivă?

8. Se consideră intrarea într-o rundă AES:

$$\begin{bmatrix} 04 & 07 & E2 & 49 \\ F2 & 78 & 2F & C5 \\ CA & 28 & 01 & D7 \\ 97 & 45 & 96 & 10 \end{bmatrix}$$

și cheia de rundă

$$\begin{bmatrix} 21 & 35 & AC & 6C \\ 75 & 50 & AF & 1B \\ 17 & 62 & 6B & F0 \\ 87 & 0B & 3C & 9B \end{bmatrix}$$

Care este ieșirea din rundă?

MAC

9. Fie F PRF. Se definește MAC pentru mesaje de lungime $2n - 2$ astfel: pentru intrarea $m_0 || m_1$ ($|m_0| = |m_1| = n - 1$) și $k \in \{0, 1\}^n$, $t = F_k(0 || m_0) || F_k(1 || m_1)$. Funcția de verificare a validității este definită în mod natural. Este MAC astfel definit CPA-sigur?
10. Arătați că CBC-MAC nu este sigur dacă se folosește pentru autentificarea mesajelor de lungimi diferite.

Funcții Hash. Construcția Davies-Meyer

11. Se mai obține h rezistentă la coliziuni dacă nu se folosește \oplus în construcția Davies - Meyer, i.e. se folosește construcția din dreapta în locul celei din stânga?

