

### Noțiuni de securitate

1. 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.
2. Fie  $(Enc, Dec)$  un sistem de criptare simetric. Se consideră sistemul de criptare  $(Enc', Dec')$  pentru mesaje de dimensiune dublă cu funcția de criptare definită astfel:

$$Enc'_k(m_1 || m_2) = (Enc_k(m_1), Enc_k(m_2))$$

Arătați că sistemul nu este CCA-sigur.

3. Arătați că modul CBC nu este CCA-sigur.

### Message Authentication Code (MAC)

4. Fie  $(Mac, Vrfy)$  un MAC sigur definit peste  $(K, M, T)$  unde  $M = \{0, 1\}^n$  și  $T = \{0, 1\}^{128}$ . Este MAC-ul de mai jos sigur? Argumentați răspunsul.

$$Mac'(k, m) = Mac(k, m)$$

$$Vrfy'(k, m, t) = \begin{cases} Vrfy(k, m, t), & \text{dacă } m \neq 0^n \\ 1, & \text{altfel} \end{cases}$$

5. 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 sigur?
6. Arătați că CBC-MAC nu este sigur dacă se folosește pentru autentificarea mesajelor de lungimi diferite.

### Funcții hash

7. Se consideră  $Enc_k(m)$  un sistem de criptare bloc sigur. Se definește o funcție hash  $H$  astfel:

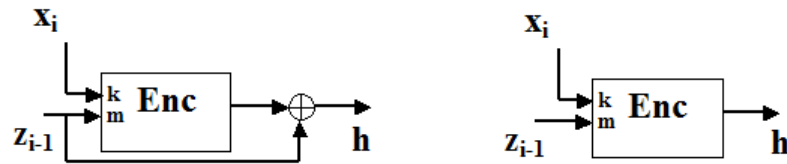
- i.  $m$  se concatenează cu 0-uri până la un multiplu de lungimea blocului;
- ii. Se sparge secvența obținută anterior în  $n$  blocuri, i.e.  $m_0 || m_1 || \dots || m_{n-1}$ ;
- iii. Se aplică:

```
1:  $c \leftarrow Enc_{m_0}(m_0)$ 
2: for  $i = 1$  to  $n-1$  do
3:    $d \leftarrow Enc_{m_0}(m_i)$ 
4:    $c \leftarrow c \oplus d$ 
5: end for
```

$$6: H(m) \leftarrow c$$

Este  $H$  rezistentă la coliziuni? Argumentați.

8. 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?



### S-box

9. Poate fi un S-box ales aleator? Considerați un S-box aleator, inversabil, cu 4 biți la intrare, 4 biți la ieșire și analizați posibilitatea de apariție a efectului de avalanșă.