

Exerciții competiție studențească

Prof.dr. Ferucio Laurențiu Tiplea
Department of Computer Science
“Alexandru Ioan Cuza” University of Iași
e-mail: `ferucio.tiplea@uaic.ro`

Problema 1: Lungimea cheii de criptare

Presupunem că criptăm texte scrise folosind alfabetul limbii engleze fără a face distincție între litere mici și mari. Ca urmare, neglijăm și diacriticele (dacă, de exemplu, criptăm texte în limba română folosind acest alfabet). Alfabetul acesta are 26 de caractere, numerotate de la 0 la 25.

Tehnica de criptare este următoarea:

1. generăm o cheie K ca o secvență de $\ell > 1$ numere între 0 și 25;
2. caracterele (din text) de pe pozițiile 1, $\ell + 1$, $2\ell + 1$ etc. se permută circular cu $K(1)$ poziții. De exemplu, caracterul “a” permutat circular cu 3 poziții se înlocuiește cu “d”, iar “y” cu “b”;
3. caracterele (din text) de pe pozițiile 2, $\ell + 2$, $2\ell + 2$ etc. se permută circular cu $K(2)$ poziții;
4. procesul descris mai sus se continuă până se criptează tot mesajul (presupunem că cheia de criptare este mai scurtă decât mesajul, cu toate că această cerință nu este absolut necesară).

Textul criptat de mai jos a fost obținut prin procedura descrisă mai sus cu o cheie ce nu depășește 10 caractere dar are măcar 5 caractere. Care este lungimea ei?

ORLNHTWJDPBZGURWXSZRKIHTCZZTVOWJCLXRKULDMORGPDIFKRR
TEMNVYGGTQIRWXGBCDYQQIPTVHPVQHMGICLTGPFNXMMHFPJLV
QNCKXFYVUXEZUKSSRAQICSNFKEEIAWUJCBXGVVPIHDCJQIASGOYB

Soluție: “QI” apare la pozițiile 61, 73, 121 și 147. Distanțele între ele sunt 12, 48 și 26. Divizorii comuni sunt 1 și 2, ceea ce nu asigură lungimea corespunzătoare a cheii. Ne uităm atunci la divizorii pentru 12 și 48. Aceștia sunt 1, 2, 3, 4, 6 și 12. Soluția este atunci 6.

Problema 2: Transfer bancar

Presupunem că sistemul de criptare pe care îl folosim în continuare este de următorul tip:

1. dat un mesaj (text, formular etc.) ca o secvență de octeți, se generează random octet după octet și se face XOR cu octeții textului în ordinea în care aceștia apar în text;
2. octeții generați, în ordinea generării, reprezintă cheia de criptare. Ea va fi salvată de criptor și transmisă la decriptor printr-o metodă care nu ne interesează momentan.

Presupunem că această tehnică de criptare se utilizează la criptarea unor formulare ce conțin în ultimele două câmpuri numele unei persoane și apoi contul bancar al acesteia. Formularul specifică un transfer bancar către persoana și contul specificate în ultimele două câmpuri.

Cum poate un adversar ce are acces la canalul de comunicație, știind că unei cunoștințe a lui, pentru care el cunoaște numele și contul bancar, urmează să i se facă un transfer bancar printr-un astfel de formular criptat, să modifice formularul criptat fără a cunoaște cheia de decriptare astfel încât suma de bani să fie transferată în contul lui.

Soluție: Dacă adversarul a obținut un formular criptat al unei persoane pentru care știe numele și contul bancar (acestea nu sunt informații secrete), atunci construiește un mesaj de aceeași lungime cu cea a formularului dar care are numai 0 în prima parte, iar la final are:

nume_persoana_cont_persoana XOR nume_adversar_cont_adversar

Acest formulat, făcut XOR cu formularul criptat obținut de adversar conduce la cerința problemei.