

НАЦІОНАЛЬНИЙ ТЕХНІЧНИЙ УНІВЕРСИТЕТ УКРАЇНИ  
КИЇВСЬКИЙ ПОЛІТЕХНІЧНИЙ ІНСТИТУТ  
ФІЗИКО-ТЕХНІЧНИЙ ІНСТИТУТ

**Комп'ютерний практикум № 4**  
з курсу «Симетрична криптографія»

**Побудова генератора псевдовипадкових  
послідовностей на лінійних регістрах зсуву  
(генератора Джиффі) та його кореляційний  
криптоаналіз**

Виконали:  
студенти групи ФІ-03  
Потужний Богдан  
Свірш Влада

Київ-2023

**Мета роботи:** Ознайомлення з деякими принципами побудови криптосистем на лінійних регістрах зсуву; практичне освоєння програмної реалізації лінійних регістрів зсуву (ЛРЗ); ознайомлення з методом кореляційного аналізу криптосистем на прикладі генератора Джиффі.

### **Порядок виконання роботи**

0. Уважно прочитати методичні вказівки до виконання комп'ютерного практикуму.
1. За даними характеристичними многочленами написати програму роботи ЛРЗ  $L_1$ ,  $L_2$ ,  $L_3$  і побудованого на них генератора Джиффі.
2. За допомогою формул (4) – (6) при заданому  $\alpha$  визначити кількість знаків вихідної послідовності  $N^*$ , необхідну для знаходження вірного початкового заповнення, а також поріг  $C$  для регістрів  $L_1$  та  $L_2$ .
3. Організувати перебір всіх можливих початкових заповнень  $L_1$  і обчислення відповідних статистик  $R$  з використанням заданої послідовності  $(z_i)$ ,  $i = 0, N^* - 1$
4. Відбракувати випробувані варіанти за критерієм  $R > C$  і знайти всі кандидати на істинне початкове заповнення  $L_1$ .
5. Аналогічним чином знайти кандидатів на початкове заповнення  $L_2$ .
6. Організувати перебір всіх початкових заповнень  $L_3$  та генерацію відповідних послідовностей  $(s_i)$ .
7. Відбракувати невірні початкові заповнення  $L_3$  за тактами, на яких  $x_i \neq y_i$ , де  $(x_i)$ ,  $(y_i)$  – послідовності, що генеруються регістрами  $L_1$  та  $L_2$  при знайдених початкових заповненнях.
8. Перевірити знайдені початкові заповнення ЛРЗ  $L_1$ ,  $L_2$ ,  $L_3$  шляхом співставлення згенерованої послідовності  $(z_i)$  із заданою при  $i = 0, N - 1$ .

## Варіант 14

10010111101110000010111100111100011001001010010011100100011010111100101101100  
11010010111110000110111010001111010101011010010000001100010011111101000110101  
00111111100110011001001101110011000111011100111110001111010110111111010011000  
0101010111010010001011011111110100011101000011110100010110001101000010001110  
00101000010011110111101110110111110001000100011111001011000110101101000100111  
0111101000000011000110110011100101110111010110001100011111010100001111111111  
01001100010101001101100000000010000111010011100000010000000100101110100010111  
10010101010000001110110110000010010101000011010111101111010000110001101110011  
00110101100010110011000010101111001100111001110111000001111001010011110010110  
01000001101110110110001001100110110110100010101100010100111000000010010100101  
00111011101000100110110100001010110110100001010001011000101000100001011001101  
1000101011101100110001110101110011111111111100111001011110100011001011101010  
10001000001111010010100110110100110100101000001001101100101001111010111111110  
11000101000000011101011101001001101110001100101011001111000110001101110001111  
01010111000110111100010110100010001011010101111111010100010010100000110100001  
000001001110001101111110111011101010111111011111010110100000011001000010000  
10011000001010101101001111111101101110110101101011011000100000010101001010010  
00000110001000110001001001110110011001000110011111011011001111011011101110101  
01010111101101100101011100000100001111010100001011000001000000001011110010100  
00000000111110111111101101001100010011100101101001010110110110001111000000010  
00010111101111011111101000100111101001101111000101110110100111100001110000011  
01111010000100100100100110001100110010001101000110110001001111010001010110010  
10110110111000011110110001001110100010001000101001101001000111010010001010010  
01101000111111100010001000101001000101011010111000000000000000010001101111110  
00001010000101110101001101010100011001110001101111110000111010000100011010100  
11101101110110101101010111110011100101110011101111001101101110101110101101  
1110110011101000010111000110010100010110000010

**Обчислення значення параметрів  $\beta$ ,  $C$ ,  $N^*$  для перших двох реєстрів**

$$\beta < \frac{1}{2^n}$$

$$C = Np_1 + t_{1-\alpha}\sqrt{Np_1(1 - p_1)}$$

$$N \approx \left( \frac{t_{1-\alpha}\sqrt{p_1(1 - p_1)} + t_{1-\beta}\sqrt{p_2(1 - p_2)}}{p_1 - p_2} \right)^2$$

Для L1:

$$\beta = 2.98 * 10^{(-8)}$$

$$C = 71$$

$$N = 226$$

Для L2:

$$\beta = 1.49 * 10^{(-8)}$$

$$C = 73$$

$$N = 226$$

## **Знайдені кандидати на ролі L1, L2:**

### **L1:**

Дорогі 368 кандидатів та кандидаток

R = 66, key = [00000001010100011111011100]

R = 68, key = [00000001010100011111111000]

R = 68, key = [00000001011100010111011100]

...

R = 70, key = [1111111001011011001001010]

R = 67, key = [111111101111101101001010]

### **L2:**

Лишень 2 можливі опції

R = 72, key = [00110010100100011001000100]

R = 64, key = [01110010100100111000100100]

**Початкові заповнення регістрів  $L_1$ ,  $L_2$  та  $L_3$**

$L_1$ : [1011111001011001001001010]

$L_2$ : [01110010100100111000100100]

$L_3$ : [010100000100000011111011000]