

# Звіт до лабораторної роботи 4 з Симетричної Криптографії

ФІ-03 Буржимський Ростислав, Недождій Максим

## Варіант 3

### 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  $(z_i)$ ,  $i = \overline{0, N^* - 1}$ .
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  $i = \overline{0, N - 1}$ .

### Хід роботи, труднощі і шляхи їх розв'язання

На початку роботи були написані  $L_1$ ,  $L_2$ ,  $L_3$  і сам генератор Джиффі. Далі ми вручну виписали необхідні формули для пошуку  $N^*$  та  $C$ , виразили і порахували їх, розв'язавши систему. Маючи  $N^*$ , відрізали відповідну кількість елементів вектора  $z$ . Далі написали функцію для пошуку  $R$  (кількості невідповідностей між  $x$  та  $z$ ,  $y$  та  $z$ ). З цього знаходимо можливі значення  $L_1$  та  $L_2$ . Приблизно на цьому етапі виникла проблема з реалізацією лінійних регістрів зсуву, адже було важко перевірити правильність нашої реалізації, і виникала плутанина, як саме має бути пораховане число. Застосувавши у мові Python бібліотеку LFSR ми спробували звирити розв'язок, але це не дуже допомогло через особливості реалізації цієї бібліотеки. Для перебору усіх можливих заповнень було використане розпаралелювання, що значно пришвидшило пошук. Порівняння з порогом значно обмежувало кількість кандидатів. Для спрощення обчислення  $R$  ми передобчислюємо ваги усіх векторів довжини 16 біт.

### Значення параметрів $\beta$ , $C$ , $N^*$ для $L_1$ та $L_2$

$L_1$  :

$$\beta = \frac{1}{2^{30}}$$

З рівняння (4) виражаємо:

$$C = \frac{1}{4}N + t_{0.99} * \frac{1}{4}\sqrt{3N}$$

З іншого боку, з рівняння (5) виражаємо

$$C = \frac{N}{2} - t_{1-\beta} * \frac{1}{2}\sqrt{N}$$

$$\frac{1}{4}N + t_{0.99} * \frac{1}{4}\sqrt{3N} = \frac{N}{2} - t_{1-\beta} * \frac{1}{2}\sqrt{N}$$

$$\sqrt{N} = \sqrt{3}t_{0.99} + 2t_{1-\beta}$$

$$N = (\sqrt{3}t_{0.99} + 2t_{1-\beta})^2$$

$$C = \frac{(\sqrt{3}t_{0.99} + 2t_{1-\beta})^2}{4} + t_{0.99} * \frac{1}{4}\sqrt{3}(\sqrt{3}t_{0.99} + 2t_{1-\beta})$$

Отримали значення  $N = 257.54$ ,  $C = 80.55$ . При округленні  $N$  вгору отримуємо 258.

Підрахунки для  $L_2$  аналогічні, тому наведемо виключно результати.

$$\beta = \frac{1}{2^{31}}$$

$$N = 264.74, C = 82.58$$

$$N = 265$$

### Знайдені початкові заповнення регістрів $L_1$ , $L_2$ , $L_3$

У десятковому форматі:

$$L_1 : 2525291$$

$$L_2 : 2591274$$

$$L_3 : 5528480$$

У двійковому форматі:

	#26	#25	#24	#23	#22	#21	#20	#19	#18	#17	#16	#15	#14	#13	#12	#11	#10	#9	#8	#7	#6	#5	#4	#3	#2	#1	#0
L1	-	-	0	0	0	1	0	0	1	1	0	1	0	0	0	1	0	0	0	0	1	1	0	1	0	1	1
L2	-	0	0	0	0	1	0	0	1	1	1	1	0	0	0	1	0	1	0	0	0	1	0	1	0	1	0
L3	0	0	0	0	1	0	1	0	1	0	0	0	1	0	1	1	0	1	1	1	0	1	0	0	0	0	0

**Висновки**

Лінійні реєстри зсуву зламали нам як мінімум дві ноги. Ми змогли їх пофіксувати, але пережити це емоційне ушкодження буде важко. Генератор Джиффі поламати вдалось, але дешифрування було досить трудомістким процесом, що на непоганому залізі обчислення йшли за «адекватний час» згідно норм, встановленими на уроках теоретико-числових алгоритмів і симетричної криптографії (тобто менше часу існування Всесвіту). За час обчислення деяких початкових заповнень було випито не менше 3 чашок чаю.