

# БЛОЧНЫЕ АЛГОРИТМЫ СИММЕТРИЧНОГО ШИФРОВАНИЯ. РЕЖИМЫ РАБОТЫ

## Вариант №5

отчет о лабораторной работе №7  
по дисциплине  
*МЕТОДЫ И СРЕДСТВА КРИПТОГРАФИЧЕСКОЙ ЗАЩИТЫ  
ИНФОРМАЦИИ*

Выполнила \_\_\_\_\_

ст. гр. №230711, Павлова В.С.

Проверила \_\_\_\_\_

доцент каф. ИБ, Басалова Г.В.

## ХОД РАБОТЫ

**Задание 1.** Реализовать программно генератор псевдослучайных чисел, имеющий в качестве выхода последовательность бит. Согласно заданию варианта, необходимо реализовать генератор «стоп-пошел» (Stop-and-Go) Both-Piper. Разработать программу шифрования произвольных данных, записанных в файле, с помощью генерируемой последовательности бит, используемой в качестве гаммы.

Принципиальная схема данного генератора приведена на рисунке 1.

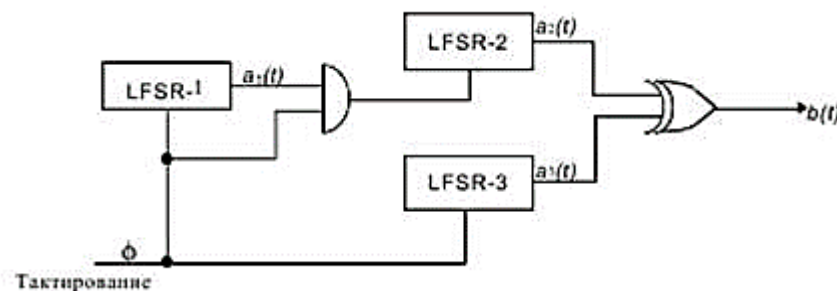


Рисунок 1 – Схема ГПСЧ «Stop-and-Go»

Программная реализация генератора представлена в листинге 1.

**Листинг 1** – Код программы шифрования с использованием ГПСЧ

```
#pragma once
#include <iostream>
#include <vector>
#include <bitset>
#include <string>
```

## Листинг 1 – Код программы шифрования с использованием ГПСЧ (продолжение)

```
using namespace std;

// Размеры регистров

const int N = 16;
const int M = 16;
const int K = 16;

const int gammaSize = 8;

// Начальные значения регистров

const uint16_t INIT1 = 0xc332;
const uint16_t INIT2 = 0x13e5;
const uint16_t INIT3 = 0x669a;

inline void Print(uint16_t &LFSR1, uint16_t &LFSR2, uint16_t &LFSR3)
{
    cout << "Initial state of registers:\n";

    cout << "LFSR1:\t";
    for (size_t i = 0; i < N; i++)
    {
        cout << ((LFSR1 >> (N - i - 1) & 0x01));
    }
    cout << hex << "\t(" << INIT1 << ")\n";

    cout << "LFSR2:\t";
    for (size_t i = 0; i < M; i++)
    {
        cout << ((LFSR2 >> (M - i - 1) & 0x01));
    }
    cout << hex << "\t(" << INIT2 << ")\n";

    cout << "LFSR3:\t";
    for (size_t i = 0; i < K; i++)
    {
        cout << ((LFSR3 >> (K - i - 1) & 0x01));
    }
    cout << hex << "\t(" << INIT3 << ")\n";
}

inline void Initialization(uint16_t &LFSR1, uint16_t &LFSR2, uint16_t &LFSR3)
{
    LFSR1 = INIT1;
    LFSR2 = INIT2;
    LFSR3 = INIT3;

    Print(LFSR1, LFSR2, LFSR3);
}

inline char MakeGamma(uint16_t &LFSR1, uint16_t &LFSR2, uint16_t &LFSR3)
{
    char gamma;

    uint16_t bit1 = 0x00;
    uint16_t bit2 = 0x00;
    uint16_t bit3 = 0x00;

    uint16_t newbit1 = 0x00;
    uint16_t newbit2 = 0x00;
    uint16_t newbit3 = 0x00;
```

## Листинг 1 – Код программы шифрования с использованием ГПСЧ (продолжение)

```
for (size_t i = 0; i < gammaSize; i++)
{
    // Получение нового бита для 1-го регистра

    newbit1 =
        ((LFSR1 >> 1) & 0x01)          // Бит первого разряда
        ^ ((LFSR1 >> 5) & 0x01)         // Бит пятого разряда
        ^ ((LFSR1 >> 8) & 0x01)         // Бит восьмого разряда
        ^ ((LFSR1 >> 11) & 0x01)        // Бит одиннадцатого разряда
        ^ ((LFSR1 >> 14) & 0x01);       // Бит четырнадцатого разряда

    // Получение бита из 1-го регистра после сдвига

    bit1 = LFSR1 & 0x01;

    LFSR1 = (LFSR1 >> 1) | (newbit1 << 15);

    // Изменение состояния 2-го регистра,
    // если с выхода 1-го получена единица

    if (bit1 == 0x01)
    {
        // Получение нового бита для 2-го регистра

        newbit2 =
            ((LFSR2 >> 1) & 0x01)          // Бит первого разряда
            ^ ((LFSR2 >> 5) & 0x01)         // Бит пятого разряда
            ^ ((LFSR2 >> 8) & 0x01)         // Бит восьмого разряда
            ^ ((LFSR2 >> 11) & 0x01)        // Бит 11-го разряда
            ^ ((LFSR2 >> 14) & 0x01);       // Бит 14-го разряда

        // Получение бита из 2-го регистра после сдвига

        bit2 = LFSR2 & 0x01;

        LFSR2 = (LFSR2 >> 1) | (newbit2 << 15);
    }

    // Получение нового бита для 3-го регистра

    newbit3 =
        ((LFSR3 >> 1) & 0x01)          // Бит первого разряда
        ^ ((LFSR3 >> 5) & 0x01)         // Бит пятого разряда
        ^ ((LFSR3 >> 8) & 0x01)         // Бит восьмого разряда
        ^ ((LFSR3 >> 11) & 0x01)        // Бит одиннадцатого разряда
        ^ ((LFSR3 >> 14) & 0x01);       // Бит четырнадцатого разряда

    // Получение бита из 3-го регистра после сдвига

    bit3 = LFSR3 & 0x01;

    LFSR3 = (LFSR3 >> 1) | (newbit3 << 15);

    // Наполнение гаммы битовой последовательностью

    gamma = (gamma << 1) | (bit2 ^ bit3);
}

return gamma;
}
```

## Листинг 1 – Код программы шифрования с использованием ГПСЧ (продолжение)

```
#include <fstream>

// Для расшифрования поменять data на encrypted

const string DATA_PATH = "D:\\WORK\\NIX2TWIX\\CODE\\Crypto_Lab7\\data.txt";
const string OUTPUT_PATH = "D:\\WORK\\NIX2TWIX\\CODE\\Crypto_Lab7\\encrypted.txt";

int main_ENCRYPTOR()
{
    vector<unsigned char> LFSR1;
    vector<unsigned char> LFSR2;
    vector<unsigned char> LFSR3;
    vector<unsigned char> gammaSeed;
    vector<unsigned char> gamma;

    int gammaSize = 64;

    char byte = 0;

    Initialization(LFSR1, LFSR2, LFSR3);

    gammaSeed = MakeGamma(gammaSize, LFSR1, LFSR2, LFSR3);
    cout << "Gamma:\t";
    for (size_t i = 0; i < gammaSize / 8; i++)
    {
        for (size_t j = 0; j < 8; j++)
        {
            byte <= 1;
            byte += gammaSeed[j * i + j];
        }
        gamma.push_back(byte);
        cout << byte;
    }

    ifstream dataFile(DATA_PATH, ios::binary);
    // Определение размера файла
    dataFile.seekg(0, ios::end);
    const int fileSize = dataFile.tellg();
    dataFile.seekg(0, ios::beg);
    vector<unsigned char> data(fileSize);
    dataFile.read(reinterpret_cast<char*>(data.data()), fileSize);
    dataFile.close();

    // Шифрование с помощью полученной гаммы
    ofstream encryptedFile(OUTPUT_PATH, ios::binary);

    for (int gammaIndex = 0, i = 0; i < data.size(); i++)
    {
        // Гаммирование
        data[i] ^= gamma[gammaIndex];

        // Переход к следующему байту гаммы
        gammaIndex = (gammaIndex + 1) % gamma.size();
    }

    encryptedFile.write(reinterpret_cast<const char*>(data.data()),
data.size());
    encryptedFile.close();

    return EXIT_SUCCESS;
}
```

**Задание 2.** Исследовать равномерность датчика ПСЧ (проверить гипотезу о равномерности распределения совокупности чисел, генерируемых датчиком ПСЧ). Определить период датчика ПСЧ для заданных параметров.

Для проверки датчика на равномерность распределения разделим интервал (0;1) на 10 частей. Вычислим, сколько чисел попало в каждый из интервалов и занесём эти данные в таблицу 1.

Таблица 1 – Данные полученного распределения

Интервал	Количество чисел, попавших в интервал
[0; 0.1)	91
[0.1; 0.2)	103
[0.2; 0.3)	86
[0.3; 0.4)	108
[0.4; 0.5)	115
[0.5; 0.6)	98
[0.6; 0.7)	98
[0.7; 0.8)	112
[0.8; 0.9)	92
[0.9; 1)	94

На основе таблицы 1 вычислим значения критерия  $\chi^2_{\text{набл}} = \sum_{i=1}^k \frac{(n_i - p_i * N)^2}{p_i * N} = \frac{(91-100)^2}{100} + \frac{(103-100)^2}{100} + \frac{(86-100)^2}{100} + \frac{(108-100)^2}{100} + \frac{(115-100)^2}{100} + \frac{(98-100)^2}{100} + \frac{(98-100)^2}{100} + \frac{(112-100)^2}{100} + \frac{(92-100)^2}{100} + \frac{(94-100)^2}{100} = 8.27$ , где число интервалов  $k = 10$ , количество чисел  $N = 1000$ ,  $n_i$  – количество случайных чисел, попавших в каждый интервал, а  $p_i * N = \frac{1}{k} * N = 100$ .

По таблице критерия согласия Пирсона имеем  $\chi^2_{\text{кр}}(\alpha, \nu) = \chi^2_{\text{кр}}(0.3, 9) = 10.7$ , где  $\alpha$  – уровень значимости, а  $\nu = k - 1$  – число степеней свободы. Поскольку  $\chi^2_{\text{набл}} < \chi^2_{\text{кр}}$ , нет оснований отвергать гипотезу о том, что полученное распределение равномерно.

**Период** полученного распределения превышает 1000.