

Министерство образования и науки Российской Федерации Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования

КАЗАНСКИЙ (ПРИВОЛЖСКИЙ) ФЕДЕРАЛЬНЫЙ УНИВЕРСИТЕТ ИНСТИТУТ ФИЗИКИ

Криптографические методы защиты информации Лабораторная работа №2

Генерирование и тестирование псевдослучайных шифрующих последовательностей

Выполнил Глазков Андрей студент 4 курса группы 06-852

Цели работы

- Разработка программы реализующая генератор М-последовательности на основе полинома обратной связи;
- Тестирование М-последовательности с помощью сериального теста;
- Тестирование М-последовательности с помощью корреляционного теста;
- Реализовать в программе шифрование/дешифрование двоичного файла с помощью М-последовательности.

Ход выполнения работы:

1. Для создания генератора написали class Register

```
class Register final {
```

```
void generationMseq();
    void MSeq4File(std::string);

private:
    void serialTest();
    void pokerTest();
    void corrTest();

private:
    void crutches();

};

//Register
```

2. Реализовали функцию для генерации М-последовательности.

```
oid Register::generationMseq() {
      MSeq_.push_back(s.top());
```

```
s.pop();
}
```

3. Написали реализацию сериального теста:

```
namespace Serialtest {
{0.05, 7.815}}},
              boost::dynamic_bitset<> st_MSeq_;
                                     st_Mfreq_;
              sTest(const boost::dynamic_bitset<>& MSeq, int k) : st_MSeq_(MSeq),
st_k_(k) {
                  st_n_ = st_MSeq_.size() / st_k_;
```

```
while (st_MSeq_.size() % st_k_ != 0) {
                      st_MSeq_.pop_back();
                  for (size_t s = st_MSeq_.size(), e = 0; s != e; s -= st_k_) {
                          tmp = tmp << 1 | st_MSeq_[s - i - 1];</pre>
                     st_Mseries_[tmp]++;
                      st_Mfreq_[curr.first] = (0.0 + curr.second) / ((0.0 +
st_MSeq_.size()) / st_k_);
                  st_n_t = (0.0 + st_n) / std::pow(2, st_k);
st_n_t_;
```

4. Написали реализацию покер теста:

```
namespace Pokertest{
{0.2, 8.56}, {0.1, 10.64}, {0.05, 12.59}};
                      tmp.pop_back();
                  m_ = tmp.size();
                  for (size_t s = tmp.size(), e = 0; s != e; s-=32) {
```

```
u_.pop_back();
```

```
else if (m.size() == 2) {
void run(const boost::dynamic_bitset<>& MSeq, double alpha) {
    p[0] = (0.3024 * MSeq.size() / 160);
    p[1] = (0.504 * MSeq.size() / 160);
    p[2] = (0.108 * MSeq.size() / 160);
    p[5] = (0.0045 * MSeq.size() / 160);
     p[6] = (0.0001 * MSeq.size() / 160);
    std::stringstream s;
```

```
p[i] << std::endl;</pre>
```

5. Написали реализацию для корреляционного теста:

```
for (size_t j = 0; j < MSeq.size() - curr; ++j) {</pre>
  m_i += MSeq[j];
for (size_t j = 0; j < MSeq.size(); ++j) {</pre>
m_i_k *= 1.0 / (MSeq.size() - curr);
for (size_t j = 0; j < MSeq.size() - curr; ++j) {</pre>
  d_i += std::pow(MSeq[j] - m_i, 2);
d i *= 1.0 / (MSeq.size() - curr - 1);
for (size_t j = 0; j < MSeq.size(); ++j) {</pre>
```

```
d_i_k += std::pow(MSeq[j] - m_i_k, 2);
d_i_k *= 1.0 / (MSeq.size() - curr - 1);
for (size_t j = 0; j < MSeq.size() - curr; ++j){</pre>
r_[curr] /= (MSeq.size() - curr);
```

6. Написали функции необходимые для шифрования файла:

```
namespace Cypher {
curr) { retVal.push_back (curr); });
```

```
(size_t s = 0, e = src.size(); s != e; ++s) {
if (MSeq_.size() < 8) {</pre>
while (MSeq_.size() % 8 != 0) {
   MSeq_.pop_back();
for (size t s = MSeq .size(), e = 0; s != e; s-=8) {
        curr = curr << 1 | MSeq_[s - i - 1];</pre>
    key.push back(static cast<uint8 t>(curr));
```

```
while (src.size() > key.size()) {
          key.push_back(key[i]);
    }

    std::vector<u_char> enctypted = perfomingXOR(src, key, "encrypted.txt");

    perfomingXOR(enctypted, key, "decrypted.txt");
} catch (const std::exception& e) {
    std::cerr << e.what();
}
</pre>
```

7. Провели тестирование согласно заданию 1. (Сгенерировали М-последовательность на основании ключа 1111 и полинома x4+x1+1 и вывели результат на экран)

```
→ Lab2 git:(main) x ./lab2 --file=task1 --poly=x4+x1+1
1111010110010001
```

8. Провели тестирование согласно заданию 2. (Для этого использовали М-последовательность на основании ключа 1001100100111100011110 и полинома x23+x9+1)

```
Lab2 git:(main) x ./lab2 --file=key.txt --poly=x23+x9+1 --task=2
 ЭМПИРИЧЕСКИЕ ЧАСТОТЫ
00 16424
```

9. Провели тестирование согласно заданию 3.

10. Провели тестирование согласно заданию 4.

```
→ Lab2 git:(main) x ./lab2 --file=key.txt --poly=x23+x9+1 --task=4
   КРИТИЧЕСКОЕ ЗНАЧЕНИЕ
```

Открытый текст не прошел все тесты. Это связано с тем, что текст осознанный и использует только английский и русский алфавиты, соответственно используется лишь определенный набор битов. Также

это связано с тем, что существует разница частот употребления букв в тесте.

11. Провели тестирование согласно заданию 5.

```
Lab2 git:(main) x ./lab2 --file=key.txt --poly=x23+x9+1 --task=5
```

Шифротекст после поточного шифрования прошел корреляционный тест, покер тест и сериальный тест, потому что

поточное шифрование использует ключ, который генерирует случайные данные для шифрования открытого текста.

Это означает, что каждый байт зашифрованного сообщения зависит только от соответствующего байта открытого текста и ключа, что делает его случайным и непредсказуемым. Как результат, в зашифрованном сообщении нет никакой структуры или повторяющихся паттернов, которые могут быть обнаружены с помощью корреляционного теста или других статистических тестов. Поэтому шифротекст после поточного шифрования проходит корреляционный тест, покер тест и сериальный тест без каких-либо проблем.

12. Провели тестирование согласно заданию 6.

```
→ Lab2 git:(main) x ./lab2 --file=key.txt --poly=x23+x9+1 --task=6
R[0]: 0.999831
R[1]: 0.158149
R[2]: 0.0490634
R[3]: 0.0661106
R[4]: 0.043304
R[5]: 0.0454191
R[6]: 0.192987
R[7]: 0.0499542
R[8]: 0.239074
R[9]: 0.0873257
R[10]: 0.0997454
R[11]: 0.0114295
R[12]: 0.0156747
R[13]: 0.0189203
R[14]: 0.0926693
R[15]: 0.0765241
R[16]: 0.324125
```

При уменьшении размера ключевой последовательности до L=8 бит, автокорреляционная функция R[k] будет иметь высокий пик на k=0 и ещё несколько пиков на k=8, 16, 24 и т. д.

Это происходит из-за того, что поточный шифр использует ключевую последовательность для генерации псевдослучайной последовательности бит, которые затем используются для шифрования.

Когда ключевая последовательность имеет длину L, псевдослучайная последовательность также будет иметь периодичность L. Это приводит к тому, что сигнал, полученный из псевдослучайной последовательности, начнёт повторяться через каждые L бит, что отражается на графике автокорреляции.

Это означает, что уменьшение размера ключевой последовательности до L=8 бит сильно снижает стойкость шифра, так как можно обнаружить повторяющиеся участки в шифрованном сообщении на всем диапазоне k.

Вывод

В ходе лабораторной работы был реализован поточный шифр с использованием линейной обратной связи, а так жы были реализованы корреляционный, сериальный и покер тесты для проверки статистических свойств используемой М последовательности.

Во время работы было проверено, что открытый текст не проходит реализованные тесты, а шифротекст проходит.

на убедились Также практики В важности размера ключевой L до 8 бит, то это снижает последовательности. Если уменьшить криптостойкость шифра появляется возможность обнаружить повторяющиеся участки в шифрованном сообщении.

Поэтому необходимо использовать достаточно большой размер ключевой последовательности, чтобы обеспечить надежную защиту данных. Также важно выбирать ключи случайным образом и не использовать их повторно для шифрования разных сообщений.