

# **Отчет по лабораторной работе №7**

**Основы информационной безопасности**

Закиров Н.Д., НКАбд-01-23

# Содержание

<b>1</b>	<b>Цель работы</b>	<b>5</b>
<b>2</b>	<b>Задание</b>	<b>6</b>
<b>3</b>	<b>Теоретическое введение</b>	<b>7</b>
<b>4</b>	<b>Выполнение лабораторной работы</b>	<b>10</b>
<b>5</b>	<b>Ответы на контрольные вопросы</b>	<b>13</b>
<b>6</b>	<b>Выводы</b>	<b>15</b>
	<b>Список литературы</b>	<b>16</b>

## Список иллюстраций

4.1	Функция генерации ключа . . . . .	10
4.2	Функция для шифрования текста . . . . .	10
4.3	Подбор возможных ключей для фрагмента . . . . .	11
4.4	Результат работы программы . . . . .	11

## Список таблиц

# **1 Цель работы**

Освоить на практике применение режима однократного гаммирования

## 2 Задание

Нужно подобрать ключ, чтобы получить сообщение «С Новым Годом, друзья!». Требуется разработать приложение, позволяющее шифровать и дешифровать данные в режиме однократного гаммирования. Приложение должно:

1. Определить вид шифротекста при известном ключе и известном открытом тексте.
2. Определить ключ, с помощью которого шифротекст может быть преобразован в некоторый фрагмент текста, представляющий собой один из возможных вариантов прочтения открытого текста

### 3 Теоретическое введение

Предложенная Г. С. Вернамом так называемая «схема однократного использования (гаммирования)» является простой, но надёжной схемой шифрования данных.

**Гаммирование** представляет собой наложение (снятие) на открытые (зашифрованные) данные последовательности элементов других данных, полученной с помощью некоторого криптографического алгоритма, для получения зашифрованных (открытых) данных. Иными словами, наложение гаммы — это сложение её элементов с элементами открытого (закрытого) текста по некоторому фиксированному модулю, значение которого представляет собой известную часть алгоритма шифрования.

В соответствии с теорией криптоанализа, если в методе шифрования используется однократная вероятностная гамма (однократное гаммирование) той же длины, что и подлежащий сокрытию текст, то текст нельзя раскрыть. Даже при раскрытии части последовательности гаммы нельзя получить информацию о всём скрываемом тексте.

Наложение гаммы по сути представляет собой выполнение операции сложения по модулю 2 (XOR) (обозначаемая знаком  $\boxtimes$ ) между элементами гаммы и элементами подлежащего сокрытию текста. Напомним, как работает операция XOR над битами:  $0 \boxtimes 0 = 0$ ,  $0 \boxtimes 1 = 1$ ,  $1 \boxtimes 0 = 1$ ,  $1 \boxtimes 1 = 0$ .

Такой метод шифрования является симметричным, так как двойное прибавление одной и той же величины по модулю 2 восстанавливает исходное значение, а шифрование и расшифрование выполняется одной и той же про- грам-

мой.

Если известны ключ и открытый текст, то задача нахождения шифротекста заключается в применении к каждому символу открытого текста следующего правила:

$$C_i = P_i \boxtimes K_i, (7.1)$$

где  $C_i$  —  $i$ -й символ получившегося зашифрованного послания,  $P_i$  —  $i$ -й символ открытого текста,  $K_i$  —  $i$ -й символ ключа,  $i = 1, m$ . Размерности открытого текста и ключа должны совпадать, и полученный шифротекст будет такой же длины.

Если известны шифротекст и открытый текст, то задача нахождения ключа решается также в соответствии с (7.1), а именно, обе части равенства необходимо сложить по модулю 2 с  $P_i$ :

$$C_i \boxtimes P_i = P_i \boxtimes K_i \boxtimes P_i = K_i,$$

$$K_i = C_i \boxtimes P_i.$$

Открытый текст имеет символьный вид, а ключ — шестнадцатеричное представление. Ключ также можно представить в символьном виде, воспользовавшись таблицей ASCII-кодов.

К. Шеннон доказал абсолютную стойкость шифра в случае, когда однократно используемый ключ, длиной, равной длине исходного сообщения, является фрагментом истинно случайной двоичной последовательности с равномерным законом распределения. Криптоалгоритм не даёт никакой информации об открытом тексте: при известном зашифрованном сообщении  $C$  все различные ключевые последовательности  $K$  возможны и равновероятны, а значит, возможны и любые сообщения  $P$ .

Необходимые и достаточные условия абсолютной стойкости шифра:

- полная случайность ключа;
- равенство длин ключа и открытого текста;
- однократное использование ключа.

Рассмотрим пример.



Ключ Центра:

05 0C 17 7F 0E 4E 37 D2 94 10 09 2E 22 57 FF C8 0B B2 70 54

Сообщение Центра:

*Штирлиц – Вы Герой!!*

D8 F2 E8 F0 EB E8 F6 20 2D 20 C2 FB 20 C3 E5 F0 EE E9 21 21

Зашифрованный текст, находящийся у Мюллера:

DD FE FF 8F E5 A6 C1 F2 B9 30 CB D5 02 94 1A 38 E5 5B 51 75

Дешифровальщики попробовали ключ:

05 0C 17 7F 0E 4E 37 D2 94 10 09 2E 22 55 F4 D3 07 BB BC 54

и получили текст:

D8 F2 E8 F0 EB E8 F6 20 2D 20 C2 FB 20 C1 EE EB E2 E0 ED 21

*Штирлиц - Вы Болван!*

Другие ключи дадут лишь новые фразы, пословицы, стихотворные строфы, словом, всевозможные тексты заданной длины.

## 4 Выполнение лабораторной работы

Я выполнял лабораторную работу на языке программирования Python, листинг программы и результаты выполнения приведены в отчете.

Требуется разработать программу, позволяющую шифровать и дешифровать данные в режиме одноразового гаммирования. Начнем с создания функции для генерации случайного ключа (рис. 4.1).

```
import random
import string

def generate_key_hex(text):
    key = ''
    for i in range(len(text)):
        key += random.choice(string.ascii_letters + string.digits) #генерация цифры для каждого символа в тексте
    return key
```

Рис. 4.1: Функция генерации ключа

Необходимо определить вид шифротекста при известном ключе и известном открытом тексте. Так как операция исключающего или отменяет сама себя, делаем одну функцию и для шифрования и для дешифрования текста (рис. 4.2).

```
#для шифрования и дешифрования
def en_de_crypt(text, key):
    new_text = ''
    for i in range(len(text)): #проход по каждому символу в тексте
        new_text += chr(ord(text[i]) ^ ord(key[i % len(key)]))
    return new_text
```

Рис. 4.2: Функция для шифрования текста

Нужно определить ключ, с помощью которого шифротекст может быть преобразован в некоторый фрагмент текста, представляющий собой один из возможных вариантов прочтения открытого текста. Для этого создаю функцию для нахождения возможных ключей для фрагмента текста (рис. 4.3).

```
def find_possible_key(text, fragment):
    possible_keys = []
    for i in range(len(text) - len(fragment) + 1):
        possible_key = ""
        for j in range(len(fragment)):
            possible_key += chr(ord(text[i + j]) ^ ord(fragment[j]))
        possible_keys.append(possible_key)
    return possible_keys
```

Рис. 4.3: Подбор возможных ключей для фрагмента

Проверка работы всех функций. Шифрование и дешифрование происходит верно, как и нахождение ключей, с помощью которых можно расшифровать верно только кусок текста (рис. 4.4).

```
t = 'С Новым Годом, друзья!'
key = generate_key_hex(t)
en_t = en_de_crypt(t, key)
de_t = en_de_crypt(en_t, key)
keys_t_f = find_possible_key(en_t, 'С Новым')
fragment = 'С Новым'
print('Открытый текст: ', t, "\nКлюч: ", key, '\nШифротекст: ', en_t, '\nИсходный текст: ', de_t, '\n')

print('Возможные ключи: ', keys_t_f)
print('Расшифрованный фрагмент: ', en_de_crypt(en_t, keys_t_f[0]))

Открытый текст: С Новым Годом, друзья!
Ключ: ApV5aBX756a1R3P1xoVVII
Шифротекст: QPyh/MZB11uQfрнннЕIh
Исходный текст: С Новым Годом, друзья!
Возможные ключи: ['ApV5aBX', 'fa\x16a;/M', 'jM7V6\x1a', 'a\x14ZXd', 'рЩ\x14Ci', 'ф\x18:\x1e3', 'E7;6gDR', 'xI\x15k=5u', '\x87BH1\3u', 'v\x12Pen
a', 't8zjr\x16\x04', 'xooos\x10', 'Ofac\ng', 'чР@x06\x1e*', 'ёX\x125^', '[И_He"]
Расшифрованный фрагмент: С НовымV19Qb>130Ei9)
```

Рис. 4.4: Результат работы программы

Листинг программы 1:

```
import random
import string

def generate_key_hex(text):
    key = ''
    for i in range(len(text)):
        key += random.choice(string.ascii_letters + string.digits) #генерация цифр
    return key

#для шифрования и дешифрования
def en_de_crypt(text, key):
```

```

new_text = ''
for i in range(len(text)): #проход по каждому символу в тексте
    new_text += chr(ord(text[i]) ^ ord(key[i % len(key)]))
return new_text

def find_possible_key(text, fragment):
    possible_keys = []
    for i in range(len(text) - len(fragment) + 1):
        possible_key = ""
        for j in range(len(fragment)):
            possible_key += chr(ord(text[i + j]) ^ ord(fragment[j]))
        possible_keys.append(possible_key)
    return possible_keys

t = 'С Новым Годом, друзья!'
key = generate_key_hex(t)
en_t = en_de_crypt(t, key)
de_t = en_de_crypt(en_t, key)
keys_t_f = find_possible_key(en_t, 'С Новым')
fragment = "С Новым"
print('Открытый текст: ', t, "\nКлюч: ", key, '\nШифротекст: ', en_t, '\nИсходный

print('Возможные ключи: ', keys_t_f)
print('Расшифрованный фрагмент: ', en_de_crypt(en_t, keys_t_f[0]))

```

## 5 Ответы на контрольные вопросы

1. Поясните смысл одноразового гаммирования. - Одноразовое гаммирование - это метод шифрования, при котором каждый символ открытого текста гаммируется с соответствующим символом ключа только один раз.
2. Перечислите недостатки одноразового гаммирования. - Недостатки одноразового гаммирования:
  - Уязвимость к частотному анализу из-за сохранения частоты символов открытого текста в шифротексте.
  - Необходимость использования одноразового ключа, который должен быть длиннее самого открытого текста.
  - Нет возможности использовать один ключ для шифрования разных сообщений.
3. Перечислите преимущества одноразового гаммирования. - Преимущества одноразового гаммирования:
  - Высокая стойкость при правильном использовании случайного ключа.
  - Простота реализации алгоритма.
  - Возможность использования случайного ключа.
4. Почему длина открытого текста должна совпадать с длиной ключа? - Длина открытого текста должна совпадать с длиной ключа, чтобы каждый символ открытого текста гаммировался с соответствующим символом ключа.

5. Какая операция используется в режиме однократного гаммирования, назовите её особенности? - В режиме однократного гаммирования используется операция XOR (исключающее ИЛИ), которая объединяет двоичные значения символов открытого текста и ключа для получения шифротекста. Особенность XOR - если один из битов равен 1, то результат будет 1, иначе 0.
6. Как по открытому тексту и ключу получить шифротекст? - Для получения шифротекста по открытому тексту и ключу каждый символ открытого текста гаммируется с соответствующим символом ключа с помощью операции XOR.
7. Как по открытому тексту и шифротексту получить ключ? - По открытому тексту и шифротексту невозможно восстановить действительный ключ, так как для этого нужна информация о каждом символе ключа.
8. В чем заключаются необходимые и достаточные условия абсолютной стойкости шифра - Необходимые и достаточные условия абсолютной стойкости шифра:
- Ключи должны быть случайными и использоваться только один раз.
  - Длина ключа должна быть не менее длины самого открытого текста.
  - Ключи должны быть храниться и передаваться безопасным способом.

## **6 Выводы**

В ходе выполнения данной лабораторной работы мной было освоено на практике применение режима однократного гаммирования.

## **Список литературы**