

# Лабораторная работа №7

## Дисциплина: информационная безопасность

### Студент: Подорога Виктор Александрович

## Цель работы

Освоить на практике применение режима однократного гаммирования.

## Выполнение лабораторной работы

1. Напишем код программы для зашифровки сообщения "С Новым Годом, друзья!":

```
[2] #импортируем библиотеки
import numpy as np
import operator as op
import sys

#функция шифрования, она получает на вход текст, затем переводит его в шестнадцатеричную систему счисления, создает ключ шифрования, считает зашифрованное сообщение и переводит в строку
def encryption(text):
    print("Исходник: ", text)
    new_text = []
    for i in text:
        new_text.append(i.encode("cp1251").hex())
    print("\nИсходник в шестнадцатеричной системе: ", new_text)
    r = np.random.randint(0, 255, len(text))
    key = [hex(i)[2:] for i in r]
    print("\nКлюч в шестнадцатеричной системе: ", key)
    xor_text = [hex(int(k,16)*int(t,16))[2:] for (k,t) in zip(key, new_text)]
    print("\nЗашифрованное сообщение: ", xor_text)
    return key, xor_text

#входное сообщение
s = "С Новым Годом, друзья!"
#вывод результата
k, t = encryption(s)

Исходник: С Новым Годом, друзья!

Исходник в шестнадцатеричной системе: ['d1', '20', 'cd', 'ee', 'e2', 'fb', 'ec', '20', 'c3', 'ee', 'e4', 'ee', 'ec', '2c', '20', 'e4', 'f0', 'f3', 'e7', 'fc', 'ff', '21']

Ключ в шестнадцатеричной системе: ['ea', '15', '23', 'b4', '5f', '6c', '23', '61', 'c4', '58', '71', '2a', '60', 'fa', '4e', 'ca', '94', '4', '78', 'd', '9c', '2f']

Зашифрованное сообщение: ['3b', '35', 'ee', '5a', 'bd', '97', 'cf', '41', '7', 'b6', '95', 'c4', '84', 'd6', '6e', '2e', '64', 'f7', '9f', 'f1', '63', 'e']
```

Рис. 1. Программа для зашифровки сообщения

2. Напишем код программы для расшифровки зашифрованного сообщения и нахождения ключа шифрования:

```
[4] #функция дешифрования получает две строки: исходник и зашифрованное сообщение, затем происходит преобразование строк в шестнадцатеричный вид и нахождение ключа
def decryption(text, en_text):
    print("\nИсходник в шестнадцатеричной системе: ", text)
    print("\nЗашифрованное сообщение в шестнадцатеричной системе: ", en_text)
    xor_text = [hex(int(k,16)*int(t,16))[2:] for (k,t) in zip(text, en_text)]
    print("\nКлюч в шестнадцатеричной системе: ", xor_text)
    return xor_text

#вывод расшифрованного сообщения
print("Исходник: ", s)
new_t = []
for i in s:
    new_t.append(i.encode("cp1251").hex());

key = decryption(new_t, t)

Исходник: С Новым Годом, друзья!

Исходник в шестнадцатеричной системе: ['d1', '20', 'cd', 'ee', 'e2', 'fb', 'ec', '20', 'c3', 'ee', 'e4', 'ee', 'ec', '2c', '20', 'e4', 'f0', 'f3', 'e7', 'fc', 'ff', '21']

Зашифрованное сообщение в шестнадцатеричной системе: ['3b', '35', 'ee', '5a', 'bd', '97', 'cf', '41', '7', 'b6', '95', 'c4', '84', 'd6', '6e', '2e', '64', 'f7', '9f', 'f1', '63', 'e']

Ключ в шестнадцатеричной системе: ['ea', '15', '23', 'b4', '5f', '6c', '23', '61', 'c4', '58', '71', '2a', '60', 'fa', '4e', 'ca', '94', '4', '78', 'd', '9c', '2f']
```

Рис. 2. Программа для расшифровки и нахождения ключа

3. Проверим правильность нахождения ключа:

```
[6] #проверка на правильность найденного ключа
if k == key:
    print("Ключ найден верно")
else:
    print("Ключ найден неверно")

Ключ найден верно
```

Рис. 3. Проверка

**Поясните смысл однократного гаммирования.**

Гаммирование – выполнение операции XOR между элементами гаммы и элементами подлежащего сокрытию текста. 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.

**Перечислите недостатки однократного гаммирования.**

Абсолютная стойкость шифра доказана только для случая, когда однократно используемый ключ, длиной, равной длине исходного сообщения, является фрагментом истинно случайной двоичной последовательности с равномерным законом распределения.

**Перечислите преимущества однократного гаммирования.**

Во-первых, такой способ симметричен, т.е. двойное прибавление одной и той же величины по модулю 2 восстанавливает исходное значение. Во-вторых, шифрование и расшифрование может быть выполнено одной и той же программой. Наконец, 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  $P$ .

**Почему длина открытого текста должна совпадать с длиной ключа?**

Если ключ короче текста, то операция XOR будет применена не ко всем элементам и конец сообщения будет не закодирован. Если ключ будет длиннее, то появится неоднозначность декодирования.

**Какая операция используется в режиме однократного гаммирования, назовите её особенности?**

Наложение гаммы по сути представляет собой выполнение побитовой операции сложения по модулю 2, т.е. мы должны сложить каждый элемент гаммы с соответствующим элементом ключа. Данная операция является симметричной, так как прибавление одной и той же величины по модулю 2 восстанавливает исходное значение.

**Как по открытому тексту и ключу получить шифротекст?**

В таком случае задача сводится к правилу:  $C_i = P_i \oplus K_i$ , т.е. мы поэлементно получаем символы зашифрованного сообщения, применяя операцию исключающего или к соответствующим элементам ключа и открытого текста.

**Как по открытому тексту и шифротексту получить ключ?**

Подобная задача решается путем применения операции исключающего или к последовательностям символов зашифрованного и открытого сообщений:  $K_i = P_i \oplus C_i$ .

**В чем заключаются необходимые и достаточные условия абсолютной стойкости шифра?**

Необходимые и достаточные условия абсолютной стойкости шифра: полная случайность ключа; равенство длин ключа и открытого текста; однократное использование ключа.

## Вывод

---

В ходе лабораторной работы я научился на практике применять режим однократного гаммирования.