

# **Лабораторная работа №3**

**Шифрование гаммированием**

Яковлев Артём Александрович, НФИмд-01-22

# 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>
3.1	Гаммирование . . . . .	7
3.2	Пример . . . . .	7
<b>4</b>	<b>Выполнение лабораторной работы</b>	<b>9</b>
4.1	Реализация шифрования гаммированием . . . . .	9
<b>5</b>	<b>Выводы</b>	<b>11</b>

## Список иллюстраций

4.1	Код 1	. . . . .	9
4.2	Код 2	. . . . .	10

## Список таблиц

# 1 Цель работы

Цель данной лабораторной работы изучение реализация алгоритма шифрования гаммированием.

## 2 Задание

Заданием является:

- Реализовать программно шифрование гаммированием.

## 3 Теоретическое введение

### 3.1 Гаммирование

**Гаммирование**, или **Шифр XOR**, — метод симметричного шифрования, заключающийся в «наложении» последовательности, состоящей из случайных чисел, на открытый текст. Последовательность случайных чисел называется гамма-последовательностью и используется для зашифровывания и расшифровывания данных (*cypher?*).

В этом способе шифрование выполняется путем сложения символов исходного текста и ключа по модулю, равному числу букв в алфавите. Если в исходном алфавите, например, 33 символа, то сложение производится по модулю 33. Такой процесс сложения исходного текста и ключа называется в криптографии **наложением гаммы** (*intuit?*).

### 3.2 Пример

Пусть символам исходного алфавита соответствуют числа от 0 (А) до 32 (Я). Если обозначить число, соответствующее исходному символу,  $x$ , а символу ключа –  $k$ , то можно записать правило гаммирования следующим образом:

$$z = x + k \pmod{N},$$

где  $z$  – закодированный символ,  $N$  – количество символов в алфавите, а сложение по модулю  $N$  – операция, аналогичная обычному сложению, с тем отличием, что если обычное суммирование дает результат, больший или равный  $N$ , то зна-

чением суммы считается остаток от деления его на  $N$ . Например, пусть сложим по модулю 33 символы Г (3) и Ю (31):

$$3 + 31 \pmod{33} = 1,$$

то есть в результате получаем символ Б, соответствующий числу 1.



## 4 Выполнение лабораторной работы

Для реализации шифров мы будем использовать Python, так как его синтаксис позволяет быстро реализовать необходимые нам алгоритмы.

### 4.1 Реализация шифрования гаммированием

В качестве начальных значений берется гамма “гамма”. Алфавитом может быть любая строка неповторяющихся символов. Я использую кириллицу. Также задаю строку сообщение, которое будет шифроваться.

```
import numpy as np
key = 'гамма'
word = 'приказ'
alphabet = 'абвгдеёжзийклмнопрстуфцчщъьэя'
```

Рис. 4.1: Код 1

Задам функцию *Shifr()*, в качестве параметров передаются заданные начальные данные. Внутри функции ключ-гамма, алфавит и сообщение преобразую в массив. Затем увеличу длину ключа-гаммы, чтобы число символов совпадало с сообщением, делаю это дописывая ключ пока длина не будет равной или больше сообщению, лишние символы отсекаю. Затем нахожу индексы символов сообщения и ключа в алфавите и сохраняю их в массиве. В новый массив сохраняю символы, рассчитав индексы по формуле  $z = x + k \pmod{N}$ . Полученный массив преобразую в строку и возвращаю.

```

def shifr(k, w, alp):
    alp = list(alp)
    k = list(k)
    w = list(w)
    n = len(alp)
    while len(k) < len(w):
        k += k
    k = k[:len(w)]

    w_i = []
    for i in range(len(w)):
        for j in range(n):
            if w[i] == alp[j]:
                w_i.append(j)

    k_i = []
    for i in range(len(k)):
        for j in range(n):
            if k[i] == alp[j]:
                k_i.append(j)

    w_shifr = []
    for i in range(len(w_i)):
        w_shifr.append(alp[w_i[i]+k_i[i]%n])
    w_shifr = ''.join(w_shifr)
    return w_shifr

word_shifr = shifr(key, word, alphabet)

print(word, '-- Слово')
print(word_shifr, '-- Зашифрованное слово')

```

приказ -- Слово  
 трччак -- Зашифрованное слово

Рис. 4.2: Код 2

## **5 Выводы**

В ходе данной лабораторной работы я реализовал алгоритм шифрования гаммированием.