

# **Отчет по лабораторной работе №3**

**Шифрование гаммированием**

Асеинова Елизавета Валерьевна

14 октября 2023

# Содержание

1. Цель работы	4
2. Задание	5
3. Теоретическое введение	6
4. Ход выполнения лабораторной работы	8
5. Выводы	10
6. Список литературы	11

## Список иллюстраций

4.1. Алфавит для реализации шифров . . . . .	8
4.2. Функция алгоритма шифрования конечной гаммой . . . . .	9
4.3. Реализация шифрования гаммированием на примере . . . . .	9

# **1. Цель работы**

Целью данной работы является ознакомление с шифрованием гаммированием, а также его программная реализация.

## 2. Задание

1. Изучить способ шифрования гаммированием.
2. Реализовать алгоритм шифрования гаммированием конечной гаммой на языке программирования Python.

### 3. Теоретическое введение

Из всех схем шифрования простейшей и наиболее надежной является схема однократного использования:

Формируется  $m$ — разрядная случайная двоичная последовательность - ключ шифра. Отправитель производит побитовое сложение по модулю два ( $\text{mod}2$ ) ключа  $k = k_1 k_2 \dots k_i \dots k_m$  и  $m$ — разрядной двоичной последовательности  $p = p_1 p_2 \dots p_i \dots p_m$ , соответствующей посылаемому сообщению:

$$c_i = p_i \oplus k_i, i = \overline{1, m}$$

где  $p_i$  -  $i$ —й бит исходного текста,  $k_i$  -  $i$ —й бит ключа,  $\oplus$  - операция побитового сложения (XOR),  $c_i$  -  $i$ —й бит получившейся криптограммы:  $c = c_1 c_2 \dots c_i \dots c_m$ .

Операция побитного сложения является обратимой, то есть  $(x \oplus y) \oplus y = x$ , поэтому дешифрование осуществляется повторным применением операции  $\oplus$  к криптограмме:

$$p_i = c_i \oplus k_i, i = \overline{1, m}$$

Гаммирование - процедура наложения при помощи некоторой функции  $F$  на исходный текст гаммы шифра, то есть псевдослучайной последовательности (ПСП) с выходом генератора  $G$ . Псевдослучайная последовательность по своим статистическим свойствам неотличима от случайной последовательности, но является детерминированной, то есть известен алгоритм ее формирования. Обычно в качестве функции  $F$  берется операция поразрядного сложения по модулю два или по модулю  $N$  ( $N$  - число букв алфавита открытого текста) [1]

Простейший генератор псевдослучайной последовательности можно представить рекуррентным соотношением:

$$\gamma_i = a * \gamma_{i-1} + b * \text{mod}(m), i = \overline{1, m}$$

где  $\gamma_i$  -  $i$ -й член последовательности псевдослучайных чисел,  $a, \gamma_0, b$  - ключевые параметры. Такая последовательность состоит из целых чисел от 0 до  $m-1$ . Если элементы  $\gamma_i$  и  $\gamma_j$  совпадут, то совпадут и последующие участки:  $\gamma_{i+1} = \gamma_{j+1}, \gamma_{i+2} = \gamma_{j+2}$ . Таким образом, ПСП является периодической. Знание периода гаммы существенно облегчает криптоанализ. Максимальная длина периода равна  $m$ . Для ее достижения необходимо удовлетворить следующим условиям:

- $b$  и  $m$  - взаимно простые числа;
- $a-1$  делится на любой простой делитель числа  $m$ ;
- $a-1$  кратно 4, если  $m$  кратно 4.

## 4. Ход выполнения лабораторной работы

Для реализации шифров перестановки будем использовать среду JupyterLab. Выполним необходимую задачу.

1. Задаем функцию определения алфавита для последующего шифрования

```
[23] import numpy as np
      def alphabet(lang):
          if lang == 'eng':
              return(list(map(chr, range(ord('a'), ord('z') +1))))
          elif lang == 'rus':
              return(list(map(chr, range(ord('а'), ord('я') +1))))
```

Рис. 4.1.: Алфавит для реализации шифров

2. Описываем функцию с принципом работы алгоритма шифрования конечной гаммой



```
[44] def encrypt(message: str, gamma: str):
    alph = alphabet('eng')
    # if message.lower() not in alph:
    #     alph = alphabet('rus')
    length = len(alph)
    def gamma_en(letters_pair: tuple):
        ind = (letters_pair[0] + 1) + (letters_pair[1]+1) % length
        if ind > length:
            ind = ind-length
        return ind-1
    clear_message = list(filter(lambda s: s.lower() in alph, message))
    clear_gamma = list(filter(lambda s: s.lower() in alph, gamma))
    ind_message = list(map(lambda s: alph.index(s.lower()), clear_message))
    ind_gamma = list(map(lambda s: alph.index(s.lower()), clear_gamma))
    for i in range(len(ind_message) - len(ind_gamma)):
        ind_gamma.append(ind_gamma[i])
    print(f'{message.upper()} -> {ind_message}\n{gamma.upper()} -> {ind_gamma}')
    ind_encrypt = list(map(lambda s: gamma_en(s), zip(ind_message, ind_gamma)))
    print(f'Форма шифрования: {ind_encrypt}\n')
    return ''.join(list(map(lambda s: alph[s], ind_encrypt))).upper()
```

Рис. 4.2.: Функция алгоритма шифрования конечной гаммой

3. Прописываем функцию для шифрования переданного текста. Задаем тестовые данные и вызываем функцию:

```
[40] def check(message:str, gamma: str):
    print(f'Результат шифрования: {encrypt(message, gamma)}')
```

```
[41] message = 'ПРИКАЗ'
gamma = 'ГАММА'
check(message, gamma)
```

ПРИКАЗ -> [15, 16, 8, 10, 0, 7]  
 ГАММА -> [3, 0, 12, 12, 0, 3]  
 Форма шифрования: [19, 17, 21, 23, 1, 11]  
 Результат шифрования: УСХЧБЛ

```
message = 'HELLO DARKNESS MY OLD FRIEND'
gamma = 'TALK'
check(message, gamma)
```

HELLO DARKNESS MY OLD FRIEND -> [7, 4, 11, 11, 14, 3, 0, 17, 10, 13, 4, 18, 18, 12, 24, 14, 11, 3, 5, 17, 8, 4, 13, 3]  
 TALK -> [19, 0, 11, 10, 19, 0, 11, 10, 19, 0, 11, 10, 19, 0, 11, 10, 19, 0, 11, 10, 19, 0, 11, 10]  
 Форма шифрования: [1, 5, 23, 22, 8, 4, 12, 2, 4, 14, 16, 3, 12, 13, 10, 25, 5, 4, 17, 2, 2, 5, 25, 14]  
 Результат шифрования: BFXHTEMCEQDMKZFERCCFZO

Рис. 4.3.: Реализация шифрования гаммированием на примере

Полученное сообщение аналогично приведенному в Методических материалах. Также на скриншоте можно увидеть пример на английском языке

## **5. Выводы**

В рамках данной работы мы изучили и программно реализовали алгоритм шифрования гаммированием конечной гаммой.

## **6. Список литературы**

1. Методические материалы курса[1]