

# **Лабораторная работа №8**

**Дисциплина: Информационная безопасность**

Губина Ольга Вячеславовна

# 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>9</b>
<b>5</b>	<b>Выводы</b>	<b>11</b>
	<b>Список литературы</b>	<b>12</b>

## Список иллюстраций

4.1	Сообщения для кодирования и ключ . . . . .	9
4.2	Функция декодирования и декодирование сообщений с результатом	10
4.3	Декодирование без ключа . . . . .	10

## **Список таблиц**

# 1 Цель работы

Освоить на практике применение режима однократного гаммирования на примере кодирования различных исходных текстов одним ключом.

## 2 Задание

- Разработать приложение, позволяющее шифровать и дешифровать два текста в режиме одноразового гаммирования.

### 3 Теоретическое введение

**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. Суммирование обычно выполняется в каком-либо конечном поле. Например, в поле Галуа  $GF(2)$  суммирование принимает вид операции «исключающее ИЛИ (XOR)».[1]

Шифры гаммирования (аддитивные шифры) являются самыми эффективными с точки зрения стойкости и скорости преобразований (процедур зашифрования и дешифрования). По стойкости данные шифры относятся к классу совершенных. Для зашифрования и дешифрования используются элементарные арифметические операции – открытое / зашифрованное сообщение и гамма, представленные в числовом виде, складываются друг с другом по модулю ( $\text{mod}$ ). Напомним, что результатом сложения двух целых чисел по модулю является остаток от деления (например,  $5+10 \bmod 4 = 15 \bmod 4 = 3$ ).

В литературе шифры этого класса часто называют потоковыми, хотя к потоковым относятся и другие разновидности шифров. В шифрах гаммирования может использоваться сложение по модулю  $N$  (общий случай) и по модулю 2 (частный случай, ориентированный на программно-аппаратную реализацию).[2]

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. Та-

кой процесс сложения исходного текста и ключа называется в криптографии наложением гаммы.

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 значением 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.[3]

`ord()` – встроенная в Python функция. Принимает только один символ(иначе возникнет ошибка) и возвращает целое число – номер из таблицы символов Unicode, представляющий позицию данного символа. Функция имеет свою функцию-антипод `chr()`. [4]

```
ord('a') # 99
```

```
ord('h') # 104
```

Функция `chr()` вернет строку, представляющую символ, соответствующий переданному в качестве аргумента целому числу из таблицы символов Unicode. Например, `chr(97)` возвращает строку `a`, а `chr(8364)` возвращает строку `€`. Функция `chr()` – обратная функции `ord()`. [5]



## 4 Выполнение лабораторной работы

Два текста кодируются одним ключом (однократное гаммирование). Требуется не зная ключа и не стремясь его определить, прочитав оба текста. Необходимо разработать приложение, позволяющее шифровать и дешифровать тексты  $P_1$  и  $P_2$  в режиме однократного гаммирования. Приложение должно определить вид шифротекстов  $C_1$  и  $C_2$  обоих текстов  $P_1$  и  $P_2$  при известном ключе ; Необходимо определить и выразить аналитически способ, при котором злоумышленник может прочесть оба текста, не зная ключа и не стремясь его определить.

Был написан код на языке Python, предоставленный на рис. 4.1 - 4.3.

```
import string # импортируем библиотеки для работы
import random

# задаем сообщения, которые мы хотим закодировать
message_1 = "Хочу плакать(" # P1
message_2 = "Божи помоги((" # P2

key = '' # ключ K пока неизвестен, т.к не подобран

# создаем ключ для кодирования обоих сообщений
for i in range(len(message_1)):
    key = key + random.choice(string.ascii_letters + string.digits)
print("Ключ:", key)
```

Рис. 4.1: Сообщения для кодирования и ключ

```

# функция кодирования/декодирования текста по ключу
def encryption(text, key):
    en_text = ''
    for i in range(len(key)):
        en_text_symbol_xor = ord(text[i]) ^ ord(key[i])
        en_text = en_text + chr(en_text_symbol_xor)
    return en_text

# кодируем сообщения в соответствии с ключом
encrypted_message_1 = encryption(message_1, key) # C1
encrypted_message_2 = encryption(message_2, key) # C2

print("Зашифрованные тексты:", encrypted_message_1, ", ", encrypted_message_2)

# декодируем зашифрованные ранее сообщения
decrypted_message_1 = encryption(encrypted_message_1, key)
decrypted_message_2 = encryption(encrypted_message_2, key)

print("Первое расшифрованное сообщение: ", decrypted_message_1)
print("Второе расшифрованное сообщение: ", decrypted_message_2)

```

Ключ: 3oPulieI2nVsb  
 Зашифрованные тексты: ЖёЗЖLiÿŋJŸДпJ , ТёАжLiĥvKjž[]  
 Первое расшифрованное сообщение: Хочу плакать(  
 Второе расшифрованное сообщение: Божи поможи((

Рис. 4.2: Функция декодирования и декодирование сообщений с результатом

```

# не знаем ключ

new_key = encryption(encrypted_message_1, encrypted_message_2)
print("Текст для расшифровки:", new_key)

print("Расшифрованный текст 1:", encryption(new_key, message_2))
print("Расшифрованный текст 2:", encryption(new_key, message_1))

```

Текст для расшифровки: 4q{zif  
 Расшифрованный текст 1: Хочу плакать(  
 Расшифрованный текст 2: Божи поможи((

Рис. 4.3: Декодирование без ключа

На рис. 4.2 видим, что сообщения  $P_1$  и  $P_2$  были раскодированы корректно при использовании созданного ключа. Также мы имеем возможность раскодировать сообщения, не имея ключа вовсе, если применять функцию декодирования с вариативными параметрами как показано на рис. 4.3.

## 5 Выводы

Освоила на практике применение режима однократного гаммирования для дешифровки двух текстов одним ключом.

## Список литературы

1. Гаммирование [Электронный ресурс]. 2023. URL: <https://ru.wikipedia.org/wiki/%D0%93%D0%B0%D0%BC%D0%BC%D0%B8%D1%80%D0%BE%D0%B2%D0%B0%D0%BD%D0%B8%D0%B5>.
2. Основы шифрования [Электронный ресурс]. 2023. URL: <https://sites.google.com/site/anisimovkhv/learning/kripto/lecture/tema6>.
3. Простейшие методы шифрования с закрытым ключом [Электронный ресурс]. 2023. URL: [https://intuit.ru/studies/mini\\_mba/5398/courses/547/lecture/12373?page=4](https://intuit.ru/studies/mini_mba/5398/courses/547/lecture/12373?page=4).
4. Что делает метод ord python? [Электронный ресурс]. 2023. URL: <https://ru.hexlet.io/qna/python/questions/chto-delaet-metod-ord-python>.
5. Функция chr() в Python, число в символ Юникода [Электронный ресурс]. 2023. URL: <https://docs-python.ru/tutorial/vstroennye-funktsii-interpretatora-python/funksija-chr/>.