

# **Лабораторная работа № 7**

**Элементы криптографии. Однократное гаммирование.**

Юрченко Артём Алексеевич

# Содержание

<b>1</b>	<b>Цель работы</b>	<b>4</b>
<b>2</b>	<b>Задание</b>	<b>5</b>
<b>3</b>	<b>Теоретические сведения</b>	<b>6</b>
3.1	Шифр гаммирования . . . . .	6
<b>4</b>	<b>Выполнение лабораторной работы</b>	<b>8</b>
4.1	Реализация шифратора и дешифратора Python . . . . .	8
4.2	Контрольный пример (рис. 4.1) . . . . .	9
<b>5</b>	<b>Выводы</b>	<b>10</b>
	<b>Список литературы</b>	<b>11</b>

# Список иллюстраций

4.1	Работа алгоритма гаммирования . . . . .	9
-----	---	---

# **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 Теоретические сведения

### 3.1 Шифр гаммирования

Гаммирование – это наложение (снятие) на открытые (зашифрованные) данные криптографической гаммы, т.е. последовательности элементов данных, вырабатываемых с помощью некоторого криптографического алгоритма, для получения зашифрованных (открытых) данных.

Принцип шифрования гаммированием заключается в генерации гаммы шифра с помощью датчика псевдослучайных чисел и наложении полученной гаммы шифра на открытые данные обратимым образом (например, используя операцию сложения по модулю 2). Процесс дешифрования сводится к повторной генерации гаммы шифра при известном ключе и наложении такой же гаммы на зашифрованные данные. Полученный зашифрованный текст является достаточно трудным для раскрытия в том случае, если гамма шифра не содержит повторяющихся битовых последовательностей и изменяется случайным образом для каждого шифруемого слова. Если период гаммы превышает длину всего зашифрованного текста и неизвестна никакая часть исходного текста, то шифр можно раскрыть только прямым перебором (подбором ключа). В этом случае криптостойкость определяется размером ключа.

Метод гаммирования становится бессильным, если известен фрагмент исходного текста и соответствующая ему шифрограмма. В этом случае простым вычитанием по модулю 2 получается отрезок псевдослучайной последовательности и по нему восстанавливается вся эта последовательность.

Метод гаммирования с обратной связью заключается в том, что для получения сегмента гаммы используется контрольная сумма определенного участка шифруемых данных. Например, если рассматривать гамму шифра как объединение непересекающихся множеств  $H(j)$ , то процесс шифрования можно представить следующими шагами:

1. Генерация сегмента гаммы  $H(1)$  и наложение его на соответствующий участок шифруемых данных.
2. Подсчет контрольной суммы участка, соответствующего сегменту гаммы  $H(1)$ .
3. Генерация с учетом контрольной суммы уже зашифрованного участка данных следующего сегмента гамм  $H(2)$ .
4. Подсчет контрольной суммы участка данных, соответствующего сегменту данных  $H(2)$  и т.д.

## 4 Выполнение лабораторной работы

### 4.1 Реализация шифратора и дешифратора Python

```
import string
import random

def to_hex(text):
    return " ".join(hex(ord(char))[2:] for char in text)

def generate_key(size):
    key = "".join(random.choice(string.ascii_letters + string.digits) for _ in range(size))
    return key

def custom_encoder(text, key):
    return "".join(chr(a ^ b) for a, b in zip(text, key))

message = "С Новым годом, друзья!"
encryption_key = generate_key(len(message))
hex_key = to_hex(encryption_key)
print("Ключ: ", hex_key)

encrypted_text = custom_encoder([ord(char) for char in message], [ord(char) for char in encryption_key])
hex_text = to_hex(encrypted_text)
```



```
print("Зашифрованное сообщение: ", hex_text)
```

```
decrypted_text = custom_encoder([ord(char) for char in encrypted_text], [ord(char)
```

```
print("Расшифрованный текст: ", decrypted_text)
```

## 4.2 Контрольный пример (рис. 4.1)

```
Ключ: 41 63 6c 30 37 43 6a 44 77 4e 34 59 4d 6c 52 77 75 35 48 66 6b 6e
Зашифрованное сообщение: 460 43 471 40e 408 456 64 444 470 400 467 471 40 72 443 435 476 47f 42a 424 4f
Расшифрованный текст: С Новым годом, друзья!
```

Рис. 4.1: Работа алгоритма гаммирования

## **5 Выводы**

В рамках данной лабораторной работы было освоено на практике применение режима однократного гаммирования.

## Список литературы

[1] <https://www.kaspersky.ru/resource-center/definitions/encryption>

[2] <https://xakep.ru/2019/07/18/crypto-xor/>