

# **Отчёт по лабораторной работе №7**

**Шифр гаммирования**

Савченко Елизавета, НБИ-01-20

# Содержание

<b>1</b>	<b>Цель работы</b>	<b>4</b>
<b>2</b>	<b>Теоретические сведения</b>	<b>5</b>
2.1	Шифр гаммирования . . . . .	5
<b>3</b>	<b>Выполнение работы</b>	<b>7</b>
3.1	Реализация шифратора и дешифратора Python . . . . .	7
3.2	Контрольный пример . . . . .	8
<b>4</b>	<b>Выводы</b>	<b>9</b>
	<b>Список литературы</b>	<b>10</b>

# List of Figures

3.1	работа алгоритма гаммирования на практике . . . . .	8
-----	---	---

# **1 Цель работы**

Изучение алгоритма шифрования гаммированием

## 2 Теоретические сведения

### 2.1 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.

## 3 Выполнение работы

### 3.1 Реализация шифратора и дешифратора Python

```
import string
import random
```

```
def function1(text):
    return ' '.join(hex(ord(i))[2:] for i in text)
```

```
def function2(size):
    return ''.join(random.choice(string.ascii_letters+string.digits) for _ in range(size))
```

```
def function3(text, key):
    return ''.join(chr(a^b) for a, b in zip (text, key))
```

```
def function4(text, encrypt):
    return ''.join(chr(a^b) for a, b in zip (text, encrypt))
```

```
message = 'С Новым годом, друзья!'
key = function2(len(message))
hex_key = function1(key)
```

```

print("Используем ключ: ", key)
print("Ключ в шестнадцатиричном виде: ", hex_key)
encrypt = function3([ord(i) for i in message], [ord(i) for i in key])
hex_encrypt = function1(encrypt)
print("Зашифрованное: ", hex_encrypt)
decrypt = function3([ord(i) for i in encrypt], [ord(i) for i in key])
print("Расшифрованное: ", decrypt)

compute_key = function4([ord(i) for i in message], [ord(i) for i in encrypt])
decrypt_compute_key = function3([ord(i) for i in encrypt], [ord(i) for i in key])
print("Исходный ключ: ", key)
print("Вариант прочтения открытого текста: ", decrypt_compute_key)

```

## 3.2 Контрольный пример

```

def function4(text,encrypt):
    return ''.join(chr(a^b) for a,b in zip (text,encrypt))

message = 'С Новым годом, друзья!'
key = function2(len(message))
hex_key = function1(key)
print("Используем ключ: ", key)
print("Ключ в шестнадцатиричном виде: ", hex_key)
encrypt = function3([ord(i) for i in message], [ord(i) for i in key])
hex_encrypt = function1(encrypt)
print("Зашифрованное: ", hex_encrypt)
decrypt = function3([ord(i) for i in encrypt], [ord(i) for i in key])
print("Расшифрованное: ", decrypt)

Используем ключ:  oASxvD2hJADSEsddFqeX
Ключ в шестнадцатиричном виде:  6f 41 53 78 76 77 44 32 68 4a 41 44 53 45 73 73 64 64 46 71 65 58
Зашифрованное:  44e 61 44e 444 43c 478 12 45b 474 475 47a 46f 69 53 447 424 427 471 43d 42a 79
Расшифрованное:  С Новым годом, друзья!

compute_key = function4([ord(i) for i in message], [ord(i) for i in encrypt])
decrypt_compute_key = function3([ord(i) for i in encrypt], [ord(i) for i in key])
print("Исходный ключ: ", key)
print("Вариант прочтения открытого текста: ", decrypt_compute_key)

Исходный ключ:  oASxvD2hJADSEsddFqeX
Вариант прочтения открытого текста:  С Новым годом, друзья!

```

Figure 3.1: работа алгоритма гаммирования на практике



## 4 Выводы

Изучили алгоритмы шифрования на основе гаммирования

# Список литературы

1. Шифрование методом гаммирования
2. Режим гаммирования в блочном алгоритме шифрования