

# **Отчёт по лабораторной работе №7**

**Шифр гаммирования**

Князьков Геннадий НБИ-01-19

# 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 . . . . .	9
<b>4</b>	<b>Выводы</b>	<b>10</b>
	<b>Список литературы</b>	<b>11</b>

# List of Figures

3.1	Работа алгоритма гаммирования . . . . .	9
-----	---	---

# 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 гаммы  $H(2)$ .
4. Подсчет контрольной суммы участка данных, соответствующего сегменту данных  $H(2)$  и т.д.

## 3 Выполнение работы

### 3.1 Реализация шифратора и дешифратора Python

```
def main():
    dict = {"a" :1, "б" :2 , "в" :3 , "г" :4 , "д" :5 , "е" :6 , "ё" :7 , "ж": 8, "з":
           "м": 14, "н": 15, "о": 16, "п": 17, "р": 18, "с": 19, "т": 20, "у": 2
           "ш": 26, "щ": 27, "ъ": 28, "ы": 29, "ь": 30, "э": 31, "ю": 32, "я": 3

    dict2 = { v : k for k, v in dict.items() }
    gamma = input("Введите текст гаммы")
    text = input("Введите текст для кодирования").lower()

    digits_text = list()
    digits_gamma = list()

    for i in text:
        digits_text.append(dict[i])
    print("Числа текста", digits_text)

    for i in gamma:
        digits_gamma.append(dict[i])
    print("Числа гаммы", digits_gamma)
```

```

digits_result = list()

ch = 0
for i in text:
    try:
        a = dict[i] + digits_gamma[ch]
    except:
        ch = 0
        a = dict[i] + digits_gamma[ch]
    if a > 33:
        a = a%33
    ch=ch+1
    digits_result.append(a)

print("Числа шифровки:", digits_result)

text_encr=""
for i in digits_result:
    text_encr+=dict2[i]

print("шифровка:",text_encr)

digits_decr = list()

for i in text_encr:
    digits_decr.append(dict[i])
ch = 0
digits_decr1 = list()

```



```

for i in digits_decr:
    a = i - digits_gamma[ch]
    if a < 1:
        a = 33+a
    digits_decr1.append(a)
    ch=ch+1

text_decr = ""
for i in digits_decr1:
    text_decr+=dict2[i]

print("расшифровка:", text_decr)

```

## 3.2 Контрольный пример

```

In [4]: main()
Введите текст гаммыпроверкакода
Введите текст для кодированияпроверкакода
Числа текста [17, 18, 16, 3, 6, 18, 12, 1, 12, 16, 5, 1]
Числа гаммы [17, 18, 16, 3, 6, 18, 12, 1, 12, 16, 5, 1]
Числа шифровки: [1]
шифровка: а
расшифровка: п
Числа шифровки: [1, 3]
шифровка: ав
расшифровка: пр
Числа шифровки: [1, 3, 32]
шифровка: авя
расшифровка: про
Числа шифровки: [1, 3, 32, 6]
шифровка: авяе
расшифровка: пров
Числа шифровки: [1, 3, 32, 6, 12]
шифровка: авяек
расшифровка: прове
Числа шифровки: [1, 3, 32, 6, 12, 3]
шифровка: авяекв
расшифровка: проверк
Числа шифровки: [1, 3, 32, 6, 12, 3, 24, 2]
шифровка: авяеквб
расшифровка: проверка
Числа шифровки: [1, 3, 32, 6, 12, 3, 24, 2, 24]
шифровка: авяеквбц
расшифровка: проверкак
Числа шифровки: [1, 3, 32, 6, 12, 3, 24, 2, 24, 32]
шифровка: авяеквбця
расшифровка: проверкако
Числа шифровки: [1, 3, 32, 6, 12, 3, 24, 2, 24, 32, 10]
шифровка: авяеквбци
расшифровка: проверкакод
Числа шифровки: [1, 3, 32, 6, 12, 3, 24, 2, 24, 32, 10, 2]
шифровка: авяеквбциб
расшифровка: проверкакода

```

Figure 3.1: Работа алгоритма гаммирования

## **4 Выводы**

Изучили алгоритмы шифрования на основе гаммирования

## Список литературы

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