

# **Отчёт по лабораторной работе №8**

**Шифр гаммирования**

Селима Котиева НФИбд-02-18

# 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         |
| 2.2      | Идея взлома . . . . .                                       | 6         |
| <b>3</b> | <b>Выполнение работы</b>                                    | <b>8</b>  |
| 3.1      | Реализация взломщика, шифратора и дешифратора на Python . . | 8         |
| 3.2      | Контрольный пример . . . . .                                | 11        |
| <b>4</b> | <b>Выводы</b>   | <b>13</b> |
|          | <b>Список литературы</b>                                    | <b>14</b> |

# List of Figures

|     |  |    |
|-----|--|----|
| 3.1 | Работа алгоритма взлома ключа . . . . .            | 11 |
| 3.2 | Работа алгоритма шифрования и дешифровки . . . . . | 12 |

# 1 Цель работы

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

## 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.

## 2.2 Идея взлома

Шифротексты обеих телеграмм можно получить по формулам режима однократного гаммирования:

$$C_1 = P_1 \oplus K$$

$$C_2 = P_2 \oplus K$$

Открытый текст можно найти, зная шифротекст двух телеграмм, зашифрованных одним ключом. Для это оба равенства складываются по модулю 2. Тогда с учётом свойства операции XOR получаем:

$$C_1 \oplus C_2 = P_1 \oplus K \oplus P_2 \oplus K = P_1 \oplus P_2$$

Предположим, что одна из телеграмм является шаблоном — т.е. имеет текст фиксированный формат, в который вписываются значения полей. Допустим, что злоумышленнику этот формат известен. Тогда он получает достаточно много пар  $C_1 \oplus C_2$  (известен вид обеих шифровок). Тогда зная  $P_1$  имеем:

$$C_1 \oplus C_2 \oplus P_1 = P_1 \oplus P_2 \oplus P_1 = P_2$$

Таким образом, злоумышленник получает возможность определить те символы сообщения  $P_2$ , которые находятся на позициях известного шаблона сообщения  $P_1$ . В соответствии с логикой сообщения  $P_2$ , злоумышленник имеет реальный шанс узнать ещё некоторое количество символов сообщения  $P_2$ . Затем вновь используется равенство с подстановкой вместо  $P_1$  полученных на предыдущем шаге новых символов сообщения  $P_2$ . И так далее. Действуя подобным образом, злоумышленник даже если не прочитает оба сообщения, то значительно уменьшит пространство их поиска.

## 3 Выполнение работы

### 3.1 Реализация взломщика, шифратора и дешифратора на Python

```
# создаем алфавит из русских букв и цифр
# он нужен для гаммирования
a = ord("а")
alphabeth = [chr(i) for i in range(a, a + 32)]
a = ord("0")
for i in range(a, a+10):
    alphabeth.append(chr(i))

a = ord("А")
for i in range(1040, 1072):
    alphabeth.append(chr(i))
print(alphabeth)
P1 = "НаВашисходящийот1204"
P2 = "ВСеверныйфилиалБанка"
# длина ключа 20
key = "05 0C 17 7F 0E 4E 37 D2 94 10 09 2E 22 57 FF C8 0B B2 70 54"

def vzlom(P1, P2):
```



```

code = []
for i in range(20):
    code.append(alphabeth[(alphabeth.index(P1[i]) + alphabeth.index(P2[i]))])
#получили известные символы в шаблоне
print(code)
print(code[16], " и ", code[19])
p3 = "".join(code)
print(p3)

```

vzlom(P1, P2)

```
def shifr(P1):
```

```
    # создаем алфавит
```

```

dicts = {"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": 21, "ф": 22, "х": 23, "ц": 24, "ч":
        "ы": 29, "ь": 30, "э": 31, "ю": 32, "я": 32, "А":33 , "Б": 34, "В":
        "И":42,"Й":43 , "К":44 , "Л":45 , "М":46 , "Н":47 , "О":48 , "П":
        "Ш":58,"Щ":59 , "Ъ":60 , "Ы":61 , "Ь":62 , "Э":63 , "Ю":64 , "Я":65 , "1":66
    }

```

```
    # меняем местами ключ и значение, такой словарь понадобится в будущем
```

```
    dict2 = {v: k for k, v in dicts.items()}
```

```
    text = P1
```

```
    gamma = input("Введите гамму(на русском языке! Да и пробелы тоже нельзя! Короче")
```

```
    listofdigitsoftext = list() # сюда будем записывать числа букв из текста
```

```
    listofdigitsofgamma = list() # для гаммы
```

```
    # запишем числа в список
```

```
    for i in text:
```

```
        listofdigitsoftext.append(dicts[i])
```

```
    print("Числа текста", listofdigitsoftext)
```

```

# то же самое сделаем с гаммой
for i in gamma:
    listofdigitsofgamma.append(dict2[i])
print("числа гаммы", listofdigitsofgamma)
listofdigitsresult = list() # сюда будем записывать результат
ch = 0
for i in text:
    try:
        a = dict2[i] + listofdigitsofgamma[ch]
    except:
        ch = 0
        a = dict2[i] + listofdigitsofgamma[ch]
    if a > 75:
        a = a%75
        print(a)
    ch += 1
    listofdigitsresult.append(a)
print("Числа зашифрованного текста", listofdigitsresult)
# теперь обратно числа представим в виде букв
textencrypted = ""
for i in listofdigitsresult:
    textencrypted += dict2[i]
print("Зашифрованный текст: ", textencrypted)
# теперь приступим к реализации алгоритма дешифровки
listofdigits = list()
for i in textencrypted:
    listofdigits.append(dict2[i])
ch = 0
listofdigits1 = list()

```

```

for i in listofdigits:
    try:
        a = i - listofdigitsofgamma[ch]
    except:
        ch=0
        a = i - listofdigitsofgamma[ch]
    if a < 1:
        a = 75 + a
    listofdigits1.append(a)
    ch += 1
textdecrypted = ""
for i in listofdigits1:
    textdecrypted += dict2[i]
print("Расшифрованный текст", textdecrypted)

```

shifr(P1)

## 3.2 Контрольный пример

```

18
19 def vzlom(P1, P2):
20     code = []
21     for i in range(26):
22         code.append((alphabeth.index(P1[i]) + alphabeth.index(P2[i])) % len(alphabeth))
23         #получили известные символы в шаблоне
24     print(code)
25     print(code[16], " и ", code[19])
26     p3 = "".join(code)
27     print(p3)
28
29 vzlom(P1, P2)

```

['ш', 'С', 'З', 'в', 'э', 'ш', 'ю', 'ж', 'ч', 'ш', '7', '4', 'р', 'й', 'ш', 'у', '1', 'Е', 'А', '4']  
1 и 4  
щСЗээшюжш74рйшУ1ЕА4

Figure 3.1: Работа алгоритма взлома ключа

```
Введите гамму(на русском языке! Да и пробелы тоже нельзя! Короче, только символы из dictaСвэаюЖч74рйщY1EA4
Числа текста [47, 1, 35, 1, 26, 18, 19, 23, 16, 5, 32, 27, 10, 11, 16, 20, 66, 67, 75, 69]
числа гаммы [27, 51, 41, 3, 31, 26, 32, 40, 25, 26, 72, 69, 18, 11, 27, 53, 66, 38, 33, 69]
1
29
21
57
38
33
63
Числа зашифрованного текста [74, 52, 1, 4, 57, 36, 51, 63, 41, 31, 29, 21, 28, 22, 43, 73, 57, 38, 33, 63]
Зашифрованный текст: 9ТагЧГСЭэзъфЙ8ЧьАэ
Расшифрованный текст НаВаиСходяцийот1284
```

Figure 3.2: Работа алгоритма шифрования и дешифровки

## **4 Выводы**

В ходе выполнения лабораторной работы было разработано приложение, позволяющее шифровать тексты в режиме однократного гаммирования.

# Список литературы

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