

# **Отчёт по лабораторной работе №8**

**Шифр гаммирования**

Александр Бровкин

# 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>12</b>
	<b>Список литературы</b>	<b>13</b>

# List of Figures

3.1	Работа алгоритма взлома ключа . . . . .	11
3.2	Работа алгоритма шифрования и дешифровки . . . . .	11

# 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

```
a = ord("a")
litters = [chr(i) for i in range(a, a + 32)]
a = ord("0")
for i in range(a, a+10):
    litters.append(chr(i))

a = ord("A")
for i in range(1040, 1072):
    litters.append(chr(i))

P1 = "КодофаяФраза1"
P2 = "Безопасность2"

def vzlom(P1, P2):
    code = []
    for i in range(len(P1)):
        code.append(litters[(litters.index(P1[i]) + litters.index(P2[i])) % len(litters)])
    print(code)
    pr = "".join(code)
```



```

print(pr)

def shifr(P1, gamma):
    dicts = {"a": 1, "б": 2, "в": 3, "г": 4, "д": 5, "е": 6, "ё": 7, "ж": 8, "з": 9,
             "и": 10, "й": 11, "к": 12, "л": 13, "м": 14, "н": 15, "о": 16, "п": 17, "р": 18, "с": 19, "т": 20, "у": 21,
             "ф": 22, "х": 23, "ц": 24, "ч": 25, "ш": 26, "щ": 27, "ъ": 28, "ы": 29, "ь": 30, "э": 31, "ю": 32, "я": 33,
             "Д":37 , "Е":38 , "Ё":39 , "Ж":40 , "З":41, "И":42,"Й":43 , "К":44 ,
             "Л":45 , "М":46 , "Н":47 , "О":48 , "П":49 , "Р":50 , "С":51 , "Т":52 , "У":53 , "Ф":54 , "Х":55 , "Ц":56 ,
             "Ч":57 , "Ш":58 , "Щ":59 , "Ъ":60 , "Ы":61 , "Ь":62 , "Э":63 , "Ю":64 , "Я":65 , "1":66 , "2":67 , "3":68 ,
             "4":69 , "5":70 , "6":71 , "7":72 , "8":73 , "9":74 , "0":75
    }

    dicts2 = {v: k for k, v in dicts.items()}
    text = P1
    digits_text = []
    digits_gamma = []

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

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

    digits_result = []
    ch = 0
    for i in text:
        try:
            a = dicts[i] + digits_gamma[ch]

```

```

except:
    ch = 0
    a = dicts[i] + digits_gamma[ch]
if a > 75:
    a = a%75
    print(a)
ch += 1
digits_result.append(a)
print("Числа шифротекста ", digits_result)

text_cr = ""
for i in digits_result:
    text_cr += dicts2[i]
print("Шифротекст ", text_cr)

digits = []
for i in text_cr:
    digits.append(dicts[i])
ch = 0
digits1 = []
for i in digits:
    try:
        a = i - digits_gamma[ch]
    except:
        ch = 0
        a = i - digits_gamma[ch]
    if a < 1:
        a = 75 + a
    digits1.append(a)

```

```

ch += 1

text_decr = ""
for i in digits1:
    text_decr += dicts2[i]
print("Расшифрованный текст: ", text_decr)

```

## 3.2 Контрольный пример

```

13 def vzlom(P1, P2):
14     code = []
15     for i in range(len(P1)):
16         code.append(liters[(liters.index(P1[i]) + liters.index(P2[i])) % len(liters)])
17     print(code)
18     pr = "".join(code)
19     print(pr)
20
In [11]: 1 len(P1)
Out[11]: 13
In [12]: 1 len(P2)
Out[12]: 13
In [13]: 1 vzlom(P1, P2)
['х', 'у', 'л', 'ь', 'з', 'а', 'ж', 'б', 'ю', 'с', 'щ', 'ь', 'щ']
хульЗаЖбюсщщ

```

Figure 3.1: Работа алгоритма взлома ключа

```

In [24]: 1 P1 = "КодофаяФраза1"
2 gamma = "хульЗаЖбюсщщ"
In [25]: 1 shifr(P1, gamma)
Числа текста [44, 16, 5, 16, 22, 1, 32, 54, 18, 1, 9, 1, 66]
Числа гаммы [23, 21, 13, 30, 68, 1, 40, 2, 32, 19, 27, 30, 59]
15
50
Числа шифротекста [67, 37, 18, 46, 15, 2, 72, 56, 50, 20, 36, 31, 50]
Шифротекст 2Др!н67ЦртГзР
Расшифрованный текст: КодофаяФраза1

```

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