

# Отчёт по лабораторной работе 7

## Простейший вариант

Еленга Невлора Люглеш

### Содержание

1	Цель работы .....	1
2	Актуальность.....	1
3	Выполнение лабораторной работы .....	1
3.1	Контрольные вопросы .....	3
4	Вывод .....	4

## 1 Цель работы

Освоить на практике применение режима одно кратного гаммирования .

## 2 Актуальность

Шифрование в режиме однократного гаммирования – это один из методов симметричного шифрования, который используется для защиты информации от несанкционированного доступа.

## 3 Выполнение лабораторной работы

1.Определили вид шифро текст а при известном ключе и известном открытом тексте.

```
• Код
import numpy as np

def gen_key(text):
    rn = np.random.randint(0, 255, len(text))
    key = [hex(e)[2:] for e in rn]

    return key

def Crypt(open_text, key):
    print(f"Open Text: {open_text}")
```

```

hex_open_text = []
for ch in open_text:
    hex_open_text.append(ch.encode("cp1251").hex())

print("Hex Open Text: ", *hex_open_text)

print("Key: ", *key)
hex_crypted_text = []
for i in range(len(hex_open_text)):
    hex_crypted_text.append("{:02x}".format(int(key[i],
16)^int(hex_open_text[i], 16)))

print("Hex Crypted Text: ", *hex_crypted_text)
crypted_text =
bytearray.fromhex("".join(hex_crypted_text)).decode("cp1251")
print(f"Crypted Text:{crypted_text}")

return crypted_text

```

- Результаты

```

Ввод [36]: raw = "С Новым Годом, друзья!"

Ввод [37]: key1 = gen_key(raw)

Ввод [38]: ct = Crypt(raw, key1)

Open Text: С Новым Годом, друзья!
Hex Open Text: d1 20 cd ee e2 fb ec 20 c3 ee e4 ee ec 2c 20 e4 f0 f3 e7 fc ff
21
Key: 22 eb 31 7d 8e 9b e3 b1 26 71 91 7a 0 94 b1 fa 19 35 38 da b0 b1
Hex Crypted Text: f3 cb fc 93 6c 60 0f 91 e5 9f 75 94 ec b8 91 1e e9 c6 df 26
4f 90
Crypted Text:уль"1`и`еи"мё"иия&ођ

```

Рис. 1.1.Шифрование Текста в режиме однократного гаммирования

```

Структура текста:уль"1`и`еи"мё"иия&ођ

Ввод [39]: dct = Crypt(ct, key1)

Open Text: уль"1`и`еи"мё"иия&ођ
Hex Open Text: f3 cb fc 93 6c 60 0f 91 e5 9f 75 94 ec b8 91 1e e9 c6 df 26 4f
90
Key: 22 eb 31 7d 8e 9b e3 b1 26 71 91 7a 0 94 b1 fa 19 35 38 da b0 b1
Hex Crypted Text: d1 20 cd ee e2 fb ec 20 c3 ee e4 ee ec 2c 20 e4 f0 f3 e7 fc
ff 21
Crypted Text:С Новым Годом, друзья!

Ввод [ ]:

```

Рис. 1.2.Дешифрование Текста

2.Определили ключ,спомощью которого шифро текст может быть преобразован в некоторый фрагмент текста,представляющий собой один из возможных вариантов прочтения открытого текста.

```

def find_key(open_text, crypted_text):
    print(f"Open Text: {open_text}\nCrypted Text: {crypted_text}")
    hex_open_text = []
    for ch in open_text:
        hex_open_text.append(ch.encode("cp1251").hex())

```

```

hex_crypted_text = []
for ch in crypted_text:
    hex_crypted_text.append(ch.encode("cp1251").hex())

print("Hex Open Text: ", *hex_open_text)
print("Hex Crypted Text: ", *hex_crypted_text)
key = [hex(int(i,16)^int(j,16))[2:] for (i,j) in zip(hex_open_text,
hex_crypted_text)]
print("key ", *key)

return key

```

```

Ввод [41]: key2 = find_key(raw, ct)

Open Text: С Новым Годом, друзья!
Crypted Text: уль"1'В'еи"мё'Вкк80ф
Hex Open Text: d1 20 cd ee e2 fb ec 20 c3 ee e4 ee ec 2c 20 e4 f0 f3 e7 fc ff 21
Hex Crypted Text: f3 cb fc 93 6c 60 0f 91 e5 9f 75 94 ec b8 91 1e e9 c6 df 26 4f 90
key 22 eb 31 7d 8e 9b e3 b1 26 71 91 7a 0 94 b1 fa 19 35 38 da b0 b1

```

Рис. 1.3.

```

Ввод [43]: key3 = find_key("С Новым Годом, друзья!", ct)

Open Text: С Новым Годом, друзья!
Crypted Text: уль"1'В'еи"мё'Вкк80ф
Hex Open Text: d1 20 cd ee e2 fb ec 20 c3 ee e4 ee ec 2c 20 e4 f0 f3 e7 fc ff 21
Hex Crypted Text: f3 cb fc 93 6c 60 0f 91 e5 9f 75 94 ec b8 91 1e e9 c6 df 26 4f 90
key 22 eb 31 7d 8e 9b e3 b1 26 71 91 7a 0 94 b1 fa 19 35 38 da b0 b1

```

Рис. 1.4.Дешифрование Текста

### 3.1 Контрольные вопросы

1.Поясните смысл одно кратного гаммирования.

С точки зрения теории криптоанализа метод шифрования однократной случайной равновероятной гаммой той же длины (“однократное гаммирование”), что и открытый текст, является невскрываемым. Обоснование, которое привел Шеннон, основываясь на введенном им же понятии информации, не дает возможности усомниться в этом - из-за равных априорных вероятностей криптоаналитик не может сказать о дешифровке, верна она или нет. Кроме того, даже раскрыв часть сообщения, дешифровщик не сможет поправить положение - информация о вскрытом участке гаммы не дает информации об остальных ее частях.

2.Недостатки одно кратного гаммирования.

Первый недостаток данного метода – это необходимость использования случайного ключа-гаммы для каждого сообщения. Если ключ-гамма повторяется или становится известен злоумышленнику, то метод становится небезопасным. Также, генерация сложных случайных последовательностей может привести к высоким требованиям к вычислительной мощности компьютера, что может создать сложности в процессе шифрования больших объемов данных.

Второй недостаток – это отсутствие защиты от целенаправленной атаки. При использовании шифрования в режиме однократного гаммирования злоумышленник

может применить метод анализа частотности, при котором исследуется частота повторений определенных битов в шифротексте. Это может привести к открытию ключа-гаммы и расшифровке сообщения.

### 3.Преимущества одно кратного гаммирования.

Высокий уровень безопасности: Шифрование методом гаммирования с использованием случайной гаммы обеспечивает высокий уровень безопасности. При правильной реализации и использовании достаточно длинной и случайной гаммы, расшифровка сообщения без знания гаммы становится практически невозможной; Отсутствие паттернов; Высокая скорость шифрования и расшифрования.

6.Для того, чтобы получить зашифрованный текст достаточно сложить каждый символ открытого текста с символом гаммы. В качестве гаммы будет выступать символьная последовательность произвольной длины. В случае, если ее длина меньше длины текста, мы просто повторим последовательность нужное количество раз, чтобы хватило на зашифровку всего текста.

Расшифровка выполняется аналогичным образом. Складываем символы зашифрованного текста с символами гаммы и получаем открытый текст.

### 8.Необходимые и достаточные условия абсолютной стойкости шифра:

- полная случайность ключа;
- равенство длин ключа и открытого текста;
- однократное использование ключа.

## 4 Вывод

В ходе выполнения лабораторной работы мы освоили на практике применение режима одно кратного гаммирования.