# Отчёт по лабораторной работе №7

# Дисциплина: Информационная безопасность

### Андрианова Марина Георгиевна

## Содержание

Цель работы	1
Выполнение лабораторной работы	1
Ответы на контрольные вопросы	
•	
Выводы	4

# Цель работы

Освоить на практике применение режима однократного гаммирования.

# Выполнение лабораторной работы

Я выполняла лабораторную работу на языке программирования Python, листинг программы и результаты выполнения приведены в отчете.

Требуется разработать программу, позволяющую шифровать и дешифровать данные в режиме однократного гаммирования. Начнем с создания функции для генерации случайного ключа (рис. [-@fig:001]).

```
import random
import string

def generate_key_hex(text):
    key = ''
    for i in range(len(text)):
        key += random.choice(string.ascii_letters + string.digits) #генерация цифры для каждого символа в тексте
    return key
```

### Функция генерации ключа

Необходимо определить вид шифротекста при известном ключе и известном открытом тексте. Делаю одну функцию и для шифрования, и для дешифрования текста (рис. [-@fig:002]).

```
#для шифрования и дешифрования

def en_de_crypt(text, key):
    new_text = ''
    for i in range(len(text)): #проход по каждому символу в тексте
        new_text += chr(ord(text[i]) ^ ord(key[i % len(key)]))
    return new_text
```

#### Функция для шифрования текста

Нужно определить ключ, с помощью которого шифротекст может быть преобразован в некоторый фрагмент текста, представляющий собой один из возможных вариантов прочтения открытого текста. Для этого создаю функцию для нахождения возможных ключей для фрагмента текста (рис. [-@fig:003]).

```
def find_possible_key(text, fragment):
    possible_keys = []
    for i in range(len(text) - len(fragment) + 1):
        possible_key = ""
        for j in range(len(fragment)):
            possible_key += chr(ord(text[i + j]) ^ ord(fragment[j]))
        possible_keys.append(possible_key)
    return possible_keys
```

Подбор возможных ключей для фрагмента

В следующей части кода реализуем шифрование и дешифрование текста, а также поиск возможных ключей для расшифровки (рис. [-@fig:004]).

```
t = 'C Новым Годом, друзья!'
key = generate_key_hex(t)
en_t = en_de_crypt(t, key)
de_t = en_de_crypt(en_t, key)
keys_t_f = find_possible_key(en_t, 'C Новым')
fragment = "C Новым"
print('Открытый текст: ', t, "\nКлюч: ", key, '\nШифротекст: ', en_t, '\nИсходный текст: ', de_t,)
print('Возможные ключи: ', keys_t_f)
print('Расшифрованный фрагмент: ', en_de_crypt(en_t, keys_t_f[0]))
```

#### Шифрование и дешифрование текста

Проверка работы всех функций. Шифрование и дешифрование происходит верно, как и нахождение ключей, с помощью которых можно расшифровать верно только кусок текста (рис. [-@fig:005]).

```
Otkpataš tekor: C Новам Годом, друзья!

Ключ: zGA2wi8attkbwy8nfpbrGA

Вифротекот: hgkfXrEAAsukstUmilpsoJ

Иколный зекот: C Новам Годом, друзья!

Возможные ключи: ('zGA2wi8', 'шÖuxi1(\xi100Ö', ')bX\x106B[', '-g?:e,v', 'dB\x19UU\x01c', '\x03\fy\x\x14'', '\fy\x17w', 'GwWan\x00w', 'FEBbyO\fy', 'kÜAuaff', '-ÖVæb\
x11\x1a', '}amulhm\x0f', 'juSd\x14xi', 'V8G\x18\x01\x1e\x02', 'ЙO;\rgu4', '(I.k\x0cCk')

Расшифрованный фрагмент: C Новам: FFmithmbHaETia[
```

Результат работы программы

Листинг программы 1:

```
import random
import string

def generate_key_hex(text):
    key = ''
    for i in range(len(text)):
        key += random.choice(string.ascii_letters + string.digits) #генерация
цифры для каждого симбола в тексте
```

#### return key

```
#для шифрования и дешифрования
def en_de_crypt(text, key):
    new text = ''
    for i in range(len(text)): #проход по каждому символу в тексте
        new text += chr(ord(text[i]) ^ ord(key[i % len(key)]))
    return new text
def find_possible_key(text, fragment):
    possible keys = []
    for i in range(len(text) - len(fragment) + 1):
        possible key = ""
        for j in range(len(fragment)):
            possible_key += chr(ord(text[i + j]) ^ ord(fragment[j]))
        possible_keys.append(possible_key)
    return possible keys
t = 'C Новым Годом, друзья!'
key = generate_key_hex(t)
en_t = en_de_crypt(t, key)
de t = en de crypt(en t, key)
keys t f = find possible key(en t, 'C Новым')
fragment = "С Новым"
print('Открытый текст: ', t, "\nКлюч: ", key, '\nШифротекст: ', en_t,
'\nИсходный текст: ', de_t,)
print('Возможные ключи: ', keys_t_f)
print('Pacшифрованный фрагмент: ', en_de_crypt(en_t, keys_t_f[0]))
```

## Ответы на контрольные вопросы

- 1. Поясните смысл однократного гаммирования. Однократное гаммирование это метод шифрования, при котором каждый символ открытого текста гаммируется с соответствующим символом ключа только один раз.
- 2. Перечислите недостатки однократного гаммирования. Недостатки однократного гаммирования:
- Уязвимость к частотному анализу из-за сохранения частоты символов открытого текста в шифротексте.
- Необходимость использования одноразового ключа, который должен быть длиннее самого открытого текста.
- Нет возможности использовать один ключ для шифрования разных сообщений.
- 3. Перечислите преимущества однократного гаммирования. Преимущества однократного гаммирования:
- Высокая стойкость при правильном использовании случайного ключа.
- Простота реализации алгоритма.
- Возможность использования случайного ключа.

- 4. Почему длина открытого текста должна совпадать с длиной ключа? Длина открытого текста должна совпадать с длиной ключа, чтобы каждый символ открытого текста гаммировался с соответствующим символом ключа.
- 5. Какая операция используется в режиме однократного гаммирования, назовите её особенности? В режиме однократного гаммирования используется операция XOR (исключающее ИЛИ), которая объединяет двоичные значения символов открытого текста и ключа для получения шифротекста. Особенность XOR если один из битов равен 1, то результат будет 1, иначе 0.
- 6. Как по открытому тексту и ключу получить шифротекст? Для получения шифротекста по открытому тексту и ключу каждый символ открытого текста гаммируется с соответствующим символом ключа с помощью операции XOR.
- 7. Как по открытому тексту и шифротексту получить ключ? По открытому тексту и шифротексту невозможно восстановить действительный ключ, так как для этого нужна информация о каждом символе ключа.
- 8. В чем заключаются необходимые и достаточные условия абсолютной стойкости шифра Необходимые и достаточные условия абсолютной стойкости шифра:
- Ключи должны быть случайными и использоваться только один раз.
- Длина ключа должна быть не менее длины самого открытого текста.
- Ключи должны быть храниться и передаваться безопасным способом.

### Выводы

В ходе выполнения данной лабораторной работы я освоила на практике применение режима однократного гаммирования.