

# **Лабораторная работа №7: отчет.**

**Элементы криптографии. Однократное гаммирование.**

Коне Сирики. Группа - НФИбд-01-20.

# Содержание

<b>1</b>	<b>Цель работы</b>	<b>4</b>
<b>2</b>	<b>Задание</b>	<b>5</b>
<b>3</b>	<b>Указание к работе</b>	<b>6</b>
3.1	Теоретический материал . . . . .	6
3.2	Пример с пояснением . . . . .	6
<b>4</b>	<b>Процесс выполнения лабораторной работы</b>	<b>8</b>
4.1	Условие задания . . . . .	8
4.2	Код . . . . .	8
<b>5</b>	<b>Результаты</b>	<b>11</b>
<b>6</b>	<b>Контрольные вопросы</b>	<b>12</b>
<b>7</b>	<b>Выводы</b>	<b>14</b>
	<b>Список литературы</b>	<b>15</b>

## Список иллюстраций

5.1	Результат тестовый . . . . .	11
5.2	Результат по заданию . . . . .	11

# **1 Цель работы**

Освоить на практике применение режима однократного гаммирования.

## 2 Задание

1. Изучить метод Гаммирование.
2. Написать код на C++ с методом гаммирование.
3. Проверить и прогнать код на указанных примерах и условиях.

## 3 Указание к работе

### 3.1 Теоретический материал

Принцип легший в основу гаммирования предложил Vernam, Gilbert S. в 1926 в своей первой официальной публикации «Cipher Printing Telegraph Systems For Secret Wire and Radio Telegraphic Communications» попавшую в выпуск газеты “Journal of the IEEE 55” под номером 109-115. В последствии называемая “схема однократного использования” или более популярное “Шифр Вернама”.

Гаммирование представляет собой наложение (снятие) на открытые (зашифрованные) данные последовательности элементов других данных, полученной с помощью некоторого криптографического алгоритма, для получения зашифрованных (открытых) данных. Иными словами, наложение гаммы — это сложение её элементов с элементами открытого (закрытого) текста по некоторому фиксированному модулю, значение которого представляет собой известную часть алгоритма шифрования.

### 3.2 Пример с пояснением

К. Шеннон доказал абсолютную стойкость шифра в случае, когда однократно используемый ключ, длиной, равной длине исходного сообщения, является фрагментом истинно случайной двоичной последовательности с равномерным законом распределения. Криптоалгоритм не даёт никакой информации об открытом тексте: при известном зашифрованном сообщении  $C$  все различные ключевые

последовательности К возможны и равновероятны, а значит, возможны и любые сообщения Р. Необходимые и достаточные условия абсолютной стойкости шифра: – полная случайность ключа; – равенство длин ключа и открытого текста; – однократное использование ключа.

Рассмотрим пример. Ключ Центра: 05 0C 17 7F 0E 4E 37 D2 94 10 09 2E 22 57 FF C8 0B B2 70 54 Сообщение Центра: Штирлиц – Вы Герой!! (D8 F2 E8 F0 EB E8 F6 20 2D 20 C2 FB 20 C3 E5 F0 EE E9 21 21) Зашифрованный текст, находящийся у Мюллера: DD FE FF 8F E5 A6 C1 F2 B9 30 CB D5 02 94 1A 38 E5 5B 51 75 Дешифровальщики попробовали ключ: 05 0C 17 7F 0E 4E 37 D2 94 10 09 2E 22 55 F4 D3 07 BB BC 54 и получили текст: Штирлиц - Вы Болван! (D8 F2 E8 F0 EB E8 F6 20 2D 20 C2 FB 20 C1 EE EB E2 E0 ED 21)

## 4 Процесс выполнения лабораторной работы

### 4.1 Условие задания

Нужно подобрать ключ, чтобы получить сообщение «С Новым Годом, друзья!». Требуется разработать приложение, позволяющее шифровать и дешифровать данные в режиме однократного гаммирования. Приложение должно:

1. Определить вид шифротекста при известном ключе и известном открытом тексте.
2. Определить ключ, с помощью которого шифротекст может быть преобразован в некоторый фрагмент текста, представляющий собой один из возможных вариантов прочтения открытого текста.

### 4.2 Код

```
import random
import string

def rusOrAng(text):
    if text[0] in string.ascii_lowercase:
        return string.ascii_lowercase+string.digits
    else:
```



```

        return "абвгдеёжзийклмнопрстуфхцчшщъыьэюя"+string.digits

def key_create(s, alf):
    k = "".join(random.choice(alf) for i in range(s))
    return k

def Hex_coder(cod):
    return " ".join(hex(ord(i))[2:] for i in cod)

def string_coder(text, k):
    return "".join(chr(ord(c) ^ ord(k)) for c, k in zip(text, k))

def find_plaintext(text, fragment):
    key_length = len(fragment)
    possible_keys = []
    for i in range(len(text) - key_length + 1):
        key = [chr(ord(c) ^ ord(k)) for c, k in zip(text[i:i + key_length], fragment)]
        intact_plaintext = string_coder(text, key)
        if fragment in intact_plaintext:
            possible_keys.append(''.join(key))
    return possible_keys

plaintext = input("Введите открытый текст: ")
size = len(plaintext)
leng = rusOrAng(plaintext)
key = key_create(size, leng)
print(f"Ключ: {key}", f"Ключ в 16 бит: {Hex_coder(key)}", sep='\n')

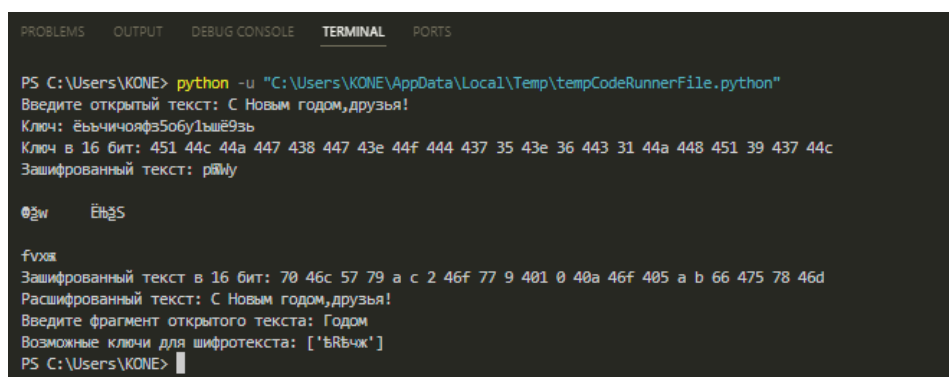
```

```
ciphertext = string_coder(plaintext, key)
print(f"Зашифрованный текст: {ciphertext}", f"Зашифрованный текст в 16 бит: {Hex_

decryptedtext = string_coder(ciphertext, key)
print("Расшифрованный текст:", decryptedtext)

known_fragment = input("Введите фрагмент открытого текста: ")
possible_keys = find_plaintext(ciphertext, known_fragment)
print("Возможные ключи для шифротекста:", possible_keys)
```

## 5 Результаты



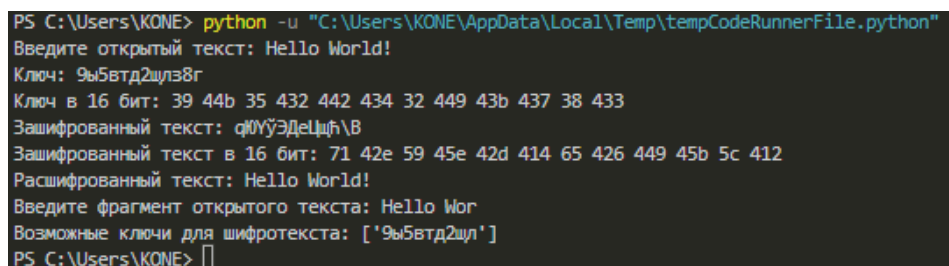
```
PROBLEMS OUTPUT DEBUG CONSOLE TERMINAL PORTS

PS C:\Users\KONE> python -u "C:\Users\KONE\AppData\Local\Temp\tempCodeRunnerFile.python"
Введите открытый текст: С Новым годом, друзья!
Ключ: ёычичояфэ5обудыё9зъ
Ключ в 16 бит: 451 44с 44а 447 438 447 43е 44f 444 437 35 43е 36 443 31 44а 448 451 39 437 44с
Зашифрованный текст: рѡиу

0xw  ЁѡS

fVxя
Зашифрованный текст в 16 бит: 70 46с 57 79 а с 2 46f 77 9 401 0 40а 46f 405 а b 66 475 78 46d
Расшифрованный текст: С Новым годом, друзья!
Введите фрагмент открытого текста: Годом
Возможные ключи для шифротекста: ['ѡRѡчк']
PS C:\Users\KONE>
```

Рис. 5.1: Результат тестовый



```
PS C:\Users\KONE> python -u "C:\Users\KONE\AppData\Local\Temp\tempCodeRunnerFile.python"
Введите открытый текст: Hello World!
Ключ: 9ы5втд2шлз8г
Ключ в 16 бит: 39 44b 35 432 442 434 32 449 43b 437 38 433
Зашифрованный текст: qŷŷŷДеЦцѡ\8
Зашифрованный текст в 16 бит: 71 42е 59 45е 42d 414 65 426 449 45b 5с 412
Расшифрованный текст: Hello World!
Введите фрагмент открытого текста: Hello Wor
Возможные ключи для шифротекста: ['9ы5втд2шл']
PS C:\Users\KONE>
```

Рис. 5.2: Результат по заданию

## 6 Контрольные вопросы

1. Поясните смысл однократного гаммирования. Ответ: это шифрование симметричным методом, сущность которого заключается в «наложении» последовательности, сформированной из случайных чисел, на открытый текст. Прощё говоря это шифрование где количество символов совпадает в ключе и тексте совпадает и без ключа нельзя однозначно декодировать текст обратна. С моей точки зрения это аналог принципа шифрование в знаменитой Энигме, но с случайными символами в ключе.
2. Перечислите недостатки однократного гаммирования. Ответ: Необходимо передавать ключ с словом так как его невозможно создать заранее, а также сложность обмена ключами в большой системе и вероятность его повреждение что сразу сделает дешифровку невозможной.
3. Перечислите преимущества однократного гаммирования. Ответ: Простой и одинаковый процесс кодирования и декодирования, единый ключ для шифровки и дешифровки, скорость обработки и передачи так как требуется лишь текст и его ключ.
4. Почему длина открытого текста должна совпадать с длиной ключа? Ответ: Так как при кодирование элемент ключа закрепляется за соответствующим элементом сообщения из-за чего и возможна однозначна декадировать сообщение.
5. Какая операция используется в режиме однократного гаммирования, назовите её особенности? Ответ: Фактически ответ содержится в одном из

названий этого принципа “Шифр XOR”, то есть в его основе находится строгая дизъюнкция которая и принимает в себя случайный ключ и текст и обратно “отзеркаливает” если вернуть зашифрованный текст вместе с ключём.

6. Как по открытому тексту и ключу получить шифротекст? Ответ: Для получения шифротекста применяем операцию исключающего ИЛИ (XOR) между каждым символом открытого текста и соответствующим символом ключа. Процесс можно построить следующим образом: открытый текст и ключ в виде последовательности байтов или символов; поэлементно выполняем операцию XOR с открытого текста и ключа; результат этой операции и будет шифротекст.
7. Как по открытому тексту и шифротексту получить ключ? Ответ: Совершенно онологичная процедура из 6 пункта, так как процесс кодирования и декодирования одинаковы.
8. В чем заключаются необходимые и достаточные условия абсолютной стойкости шифра? Ответ: Определить это можно проведя проверку через “Доказательство абсолютной стойкости Шеннона” (в основе которого лежит принцип абсолютной стойкости шифра — шифр, характеризующийся тем, что криптоаналитик принципиально не сможет извлечь статистическую информацию относительно выбираемых ключей из перехватываемого шифротекста.). Так Клод Шеннон доказал, что при определённых свойствах гаммы этот метод шифрования является абсолютно стойким (гамма выступает в роли случайно сгенерированного ключа) и данные условия просты: при шифровании ключ создаётся случайно и всегда занова, для гаммы нужно использовать “аппаратные генераторы случайных чисел” и длина гаммы должна быть не меньше длины защищаемого сообщения.

## **7 Выводы**

В ходе выполнения лабораторной работы были освоены на практике применение режима однократного гаммирования.

## Список литературы

1. Wiki об Вернаме Гилберте (Рус)
2. Wiki об Вернаме Гилберте (Ang)
3. Оригинал публикации скачан с...
4. Полезная информация об статье
5. Описание принципа
6. Studfile статья об шифре
7. Гаммирование
8. Абсолютно стойкий шифр