

# Лабораторная работа № 7

Элементы криптографии. Однократное  
гаммирование

Миленин Иван Витальевич

# Цель работы

Освоить на практике применение режима однократного гаммирования.

# Теоретическое описание

Простейшей и в то же время наиболее надёжной из всех схем шифрования является так называемая схема однократного использования, изобретение, которое чаще всего связывают с именем Г.С. Вернама.

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. С точки зрения теории криптоанализа, метод шифрования случайной однократной равновероятной гаммой той же длины, что и

## Ход работы

1. В первую очередь оговоримся, что использовать будем среду Jupyter Notebook и язык программирования Питон. Для выполнения задания нам необходимо будет подключить библиотеки random и string. Пишем блок необходимых функций, которые и реализуют всю логику программы: функция generate\_new\_key принимает на вход длину требуемого ключа и возвращает случайную строку символов, что и будет являться ключом; функция hexadecimal\_form возвращает шестнадцатиричный вид подаваемой на вход строки; функции single\_gamming, unencrypt и compute\_initial\_key принимают на вход две строки и выполняют их посимвольное сложение по модулю 2 (иллюстр. [-@fig:001]).

```
In [1]: 1 import random
2 import string
3
4 def generate_new_key(size = 6, chars = string.ascii_letters + string.digits):
5     return ''.join(random.choice(chars) for _ in range(size))
6 def hexadecimal_form(s):
7     return " ".join("{:02x}".format(ord(c)) for c in s)
8
9 def single_gamming(initial_string, key):
10     initial_string_ascii = [ord(i) for i in initial_string]
11     key_ascii = [ord(i) for i in key]
12     encrypted_string = ''.join(chr(s ^ k) for s, k in zip(initial_string_ascii, key_ascii))
13     return encrypted_string
14 def unencrypt(encrypted_string, key):
15     encrypted_string_ascii = [ord(i) for i in encrypted_string]
16     key_ascii = [ord(i) for i in key]
17     initial_string = ''.join(chr(s ^ k) for s, k in zip(encrypted_string_ascii, key_ascii))
18     return initial_string
19 def compute_initial_key(initial_string, encrypted_string):
20     initial_string_ascii = [ord(i) for i in initial_string]
21     encrypted_string_ascii = [ord(i) for i in encrypted_string]
22     initial_key = ''.join(chr(s ^ k) for s, k in zip(initial_string_ascii, encrypted_string_ascii))
23     return initial_key
```

Блок функций для расчетов

2. Далее пишем блок расчетов всех необходимых параметров: `initial_string` получает с клавиатуры входную строку ("С Новым Годом, друзья!" в нашем случае); `key` - начальный используемый ключ; `encrypted_string` - первоначальный шифротекст; `new_key` - случайный ключ, используемый для получения варианта шифротекста; `unencrypted_new_key` - вариант текста, получаемый с помощью случайного ключа и изначального шифротекста; `initial_key` - начальный ключ, получаемый гаммированием открытого начального текста имеющимся шифротекстом; `unencrypted_initial_key` - расшифрованный вычисленным исходным ключом шифротекст (иллюстр. [-@fig:002]).

```
In [2]: 1 initial_string = input("Введите начальную строку\n>> ")
        2
        3 key = generate_new_key(len(initial_string))
        4 print("\nИспользуемый ключ:\n", key)
        5 print("В шестнадцатеричном виде:\n", hexadecimal_form(key))
        6
        7 encrypted_string = single_gamming(initial_string, key)
        8
        9 new_key = generate_new_key(len(encrypted_string))
       10 unencrypted_new_key = unencrypt(encrypted_string, new_key)
       11 initial_key = compute_initial_key(initial_string, encrypted_string)
       12 unencrypted_initial_key = unencrypt(encrypted_string, initial_key)
```

Введите начальную строку  
>> С Новым Годом, друзья!

Используемый ключ:

wNyjрNeyZlhNAQ5mNjwEjр

В шестнадцатеричном виде:

77 4e 79 6a 70 4e 65 79 5a 6c 68 4e 41 51 35 6d 4e 6a 77 45 6a 50

## Блок расчетов переменных

3. Пишем блок вывода данных для первого задания. Выводим на экран шифротекст, полученный однократным гаммированием исходной строки сгенерированным ключом (иллюстр. [-@fig:003])

### Задание №1

```
In [3]: 1 print("Полученный при открытом ключе и тексте шифротекст:\n", encrypted_string)
        2 print("В шестнадцатеричном виде:\n", hexadecimal_form(encrypted_string))
```

Полученный при открытом ключе и тексте шифротекст:

inKеtSаYшfKЧD}BъŸшрѧXq

В шестнадцатеричном виде:

456 6e 464 454 442 405 459 59 449 452 45c 470 47d 7d 15 459 40e 429 440 409 425 71

### Задание №1

4. Пишем блок вывода данных для второго задания. Выводим на экран случайный сгенерированный ключ, позволяющий вычислить один из вариантов расшифровки шифротекста, непосредственно сам вариант расшифровки, далее из шифротекста и исходной строки вычисляем и выводим исходный ключ и с его помощью выводим расшифрованный шифротекст (иллюстр. [-@fig:004])

## Задание №2

```
In [4]: 1 print("Ключ, преобразовывающий шифротекст в один из возможных вариантов:\n", new_key)
        2 print("Один из вариантов прочтения открытого текста:\n", unencrypted_new_key)
        3
        4 print("\nИсходный ключ:\n", initial_key)
        5 print("Расшифрованный исходным ключом шифротекст:\n ", unencrypted_initial_key)
```

Ключ, преобразовывающий шифротекст в один из возможных вариантов:

nKlTeDoQmVnKcEU0ZJVclD

Один из вариантов прочтения открытого текста:

и%ШРчсФфлОВ@нЕЪЖЖщ5

Исходный ключ:

wHyjpMeyZlhNAQ5mNjwEjP

Расшифрованный исходным ключом шифротекст:

С Новым Годом, друзья!

## Задание №2

# Выводы

В ходе работы мы успешно на практике освоили применение режима однократного гаммирования.



# Ответы на контрольные вопросы

1. Поясните смысл однократного гаммирования.
  - Гаммирование – это наложение (снятие) на открытые (зашифрованные) данные криптографической гаммы, то есть последовательности элементов данных, вырабатываемых с помощью некоторого криптографического алгоритма, для получения зашифрованных (открытых) данных. Однократное гаммирование – это когда каждый символ попарно с символом ключа складываются по модулю 2 (XOR) (обозначается знаком  $\oplus$ ).

# Список литературы

1. Шнайер, Б. Прикладная криптография. Протоколы, алгоритмы, исходные тексты на языке Си / Б. Шнайер. – М. : Триумф, 2002. – 816 с.
2. Харин, Ю.С. Математические и компьютерные основы криптологии : учебное пособие / Ю.С. Харин, В.И. Берник, Г.В. Матвеев, С.В. Агиевич. – Мн. : Новое знание, 2003. – 382 с.
3. Д. С. Кулябов, А. В. Королькова, М. Н. Геворкян. Информационная безопасность компьютерных сетей: лабораторные работы. // Факультет физико-