## Цель работы

1. Освоить на практике применение режима однократного гаммирования на примере кодирования различных исходных текстов одним ключом

#### Задание

Два текста кодируются одним ключом (однократное гаммирование). Требуется не зная ключа и не стремясь его определить, прочитать оба текста. Необходимо разработать приложение, позволяющее шифровать и дешифровать тексты \$P\_1\$ и \$P\_2\$ в режиме однократного гаммирования. Приложение должно определить вид шифротекстов \$C\_1\$ и \$C\_2\$ обоих текстов \$P\_1\$ и \$P\_2\$ при известном ключе; Необходимо определить и выразить аналитически способ, при котором злоумышленник может прочитать оба текста, не зная ключа и не стремясь его определить.

## Выполнение лабораторной работы

```
import numpy as np
import operator as op
import sys
s1 = "C Новым Годом, друзья!"
s2 = "С Рождеством, друзья!!"
def encryption(text1, text2):
    print("Открытый текст 1: ", text1)
    new\_text1 = []
    for i in text1:
        new_text1.append(i.encode("cp1251").hex())
    print("\nOткрытый текст 1 в 16-ой системе: ", new_text1)
    print("\nOткрытый текст 2: ", text2)
    new_text2 = []
    for i in text2:
        new_text2.append(i.encode("cp1251").hex())
    print("\nOткрытый текст 2 в 16-ой системе: ", new_text2)
    r = np.random.randint(0, 255, len(text1))
    key = [hex(i)[2:] for i in r]
    new_key = []
    for i in key:
            new_key.append(i.encode("cp1251").hex().upper())
    print("\nКлюч в 16-ой системе: ", key)
    xor_text1 = []
    for i in range(len(new_text1)):
        xor_text1.append("{:02x}".format(int(key[i], 16) ^ int(new_text1[i],
16)))
    print("\пШифротекст 1 в 16-ой системе: ", xor_text1)
```

```
en_text1 = bytearray.fromhex("".join(xor_text1)).decode("cp1251")
    print("\nШифротекст 1: ", en_text1)
    xor_text2 = []
    for i in range(len(new_text2)):
        xor_text2.append("{:02x}".format(int(key[i], 16) ^ int(new_text2[i],
16)))
    print("\nШифротекст 2 в 16-ой системе: ", xor_text2)
    en_text2 = bytearray.fromhex("".join(xor_text2)).decode("cp1251")
    print("\пШифротекст 2: ", en_text2)
    return key, xor_text1, en_text1, xor_text2, en_text2
def decryption(c1, c2, p1):
    print("Шифротекст 1: ", c1)
    new_c1 = []
    for i in c1:
        new_c1.append(i.encode("cp1251").hex())
    print("\nШифротекст 1 в 16-ой системе: ", new_c1)
    print("\nШифротекст 2: ", c2)
    new_c2 = []
    for i in c2:
        new_c2.append(i.encode("cp1251").hex())
    print("\nШифротекст 2 в 16-ой системе: ", new_c2)
    print("\nОткрытый текст 1: ", p1)
    new_p1 = []
    for i in p1:
        new_p1.append(i.encode("cp1251").hex())
    print("\nOткрытый текст 1 в 16-ой системе: ", new_p1)
    print("\nНахожу второй открытый текст...")
    xor\_tmp = []
    sp2 = []
    for i in range(len(p1)):
        xor_tmp.append("{:02x}".format(int(new_c1[i], 16) ^ int(new_c2[i], 16)))
        sp2.append("{:02x}".format(int(xor_tmp[i], 16) ^ int(new_p1[i], 16)))
    print("\nOткрытый текст 2 в 16-ой системе: ", sp2)
    p2 = bytearray.fromhex("".join(sp2)).decode("cp1251")
    print("\nОткрытый текст 2: ", p2)
    return p2, sp2
k, t1, et1, t2, et2 = encryption(s1, s2)
s3 = decryption(et1, et2, s1)
```

Результаты работы программы:

```
Открытый текст 1: С Новым Годом, друзья!
Открытый текст 1 в 16-ой системе: ['d1', '20', 'cd', 'ee', 'e2', 'fb', 'ec', '20', 'c3', 'ee', 'e4', 'ee', 'e2', '2
0', 'e4', 'f0', 'f3', 'e7', 'fc', 'ff', '21']
Открытый текст 2: С Рождеством, друзья!!
Открытый текст 2 в 16-ой системе: ['d1', '20', 'd0', 'ee', 'e6', 'e4', 'e5', 'f1', 'f2', 'e2', 'ee', 'ec', '20', 'e 4', 'f0', 'f3', 'e7', 'fc', 'ff', '21', '21']
Ключ в 16-ой системе: ['97', '4e', '21', '14', 'e7', 'ce', '93', '7b', 'd9', '7b', 'a9', '96', '92', '72', 'c', 'f0', '39', '4f', '80', 'dc', '19', 'd1']
Шифротекст 1 в 16-ой системе: ['46', '6e', 'ec', 'fa', '05', '35', '7f', '5b', '1a', '95', '4d', '78', '7e', '5e', '2c', '1
4', 'c9', 'bc', '67', '20', 'e6', 'f0']
Шифротекст 1: Fnмъ252[2•Mx~^,2Йjg жр
Шифротекст 2 в 16-ой системе: ['46', '6e', 'f1', 'fa', '01', '2a', '76', '8a', '2b', '99', '47', '7a', 'be', '52', 'e8', '0 0', 'ca', 'a8', '7c', '23', '38', 'f0']
Шифротекст 2: Fncъ№*vЉ+™GzsRиKË|#8р
Шифротекст 1: Fnмъ252[2•Мх~^,2Йjg жр
Шифротекст 1 в 16-ой системе: ['46', '6e', 'ec', 'fa', '05', '35', '7f', '5b', '1a', '95', '4d', '78', '7e', '5e', '2c', '1 4', 'c9', 'bc', '67', '20', 'e6', 'f0']
Шифротекст 2: Fncъ@*vЉ+™GzsRиKË|#8р
Шифротекст 2 в 16-ой системе: ['46', '6e', 'f1', 'fa', '01', '2a', '76', '8a', '2b', '99', '47', '7a', 'be', '52', 'e8', '0
0', 'ca', 'a8', '7c', '23', '38', 'f0']
Открытый текст 1: С Новым Годом, друзья!
Открытый текст 1 в 16-ой системе: ['d1', '20', 'cd', 'ee', 'e2', 'fb', 'ec', '20', 'c3', 'ee', 'e4', 'ee', 'ec', '2c', '2 0', 'e4', 'f0', 'f3', 'e7', 'fc', 'ff', '21']
Открытый текст 2 в 16-ой системе: ['d1', '20', 'd0', 'ee', 'e6', 'e4', 'e5', 'f1', 'f2', 'e2', 'ee', 'ec', '20', 'e 4', 'f0', 'f3', 'e7', 'fc', 'ff', '21', '21']
Открытый текст 2: С Рождеством, друзья!!
```

### Ответы на контрольные вопросы

- 1. Как, зная один из текстов (\$P\_1\$ или \$P\_2\$), определить другой, не зная при этом ключа? Для этого надо воспользоваться формулой: \$C\_1 .xor C\_2 .xor P\_1 = P\_1 .xor P\_2 .xor P\_1 = P\_2\$, где \$C\_1\$ и \$C\_2\$ шифротексты. Как видно, ключ в данной формуле не используется.
- 2. Что будет при повторном использовании ключа при шифровании текста? В таком случае мы получим исходное сообщение.
- 3. Как реализуется режим шифрования однократного гаммирования одним ключом двух открытых текстов?Он реализуется по следующей формуле: $C_1 = P_1$  .xor K\$,  $C_2 = P_2$  .xor K\$, где  $C_1$  и  $C_2$  шифротексты,  $C_2$  шифрования.
- 4. Перечислите недостатки шифрования одним ключом двух открытых текстов. Во-первых, имея на руках одно из сообщений в открытом виде и оба шифротекста, злоумышленник способен расшифровать каждое сообщение, не зная ключа. Во-вторых, зная шаблон сообщений, 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\$. Таким образом, применяя формулу из п. 1, с подстановкой вместо \$*P*\_1\$ полученных на предыдущем шаге новых символов сообщения \$*P*\_2\$ злоумышленник если не прочитает оба сообщения, то значительно уменьшит пространство их поиска.
  - Наконец, зная ключ, злоумышленник смоет расшифровать все сообщения, которые были закодированы при его помощи.
- Перечислите преимущества шифрования одним ключом двух открытых текстов.
   Такой подход помогает упростить процесс шифрования и дешифровки. Также, при отправке

сообщений между 2-я компьютерами, удобнее пользоваться одним общим ключом для передаваемых данных.

## Выводы

В ходе данной лабораторной работы я освоила применение режима однократного гаммирования на примере кодирования различных исходных текстов одним ключом.

# Список литературы

• <u>Кулябов Д. С., Королькова А. В., Геворкян М. Н Лабораторная работа №8</u>