

Лабораторная работа 8

**Элементы криптографии. Шифрование (кодирование) различных
исходных текстов одним ключом**

Бешкуров Михаил Борисович

Содержание

1	Цель работы	3
2	Задание	4
3	Выполнение лабораторной работы	5
4	Выводы	8
5	Ответы на контрольные вопросы	9
6	Список литературы	10

1 Цель работы

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

2 Задание

1. Написать программу, которая должна определять вид шифротекстов при известных открытых текстах и при известном ключе.
2. Также эта программа должна определить вид одного из текстов, зная вид другого открытого текста и зашифрованный вид обоих текстов (т.е. не нужно использовать ключ при дешифровке).

3 Выполнение лабораторной работы

1. Написал функцию шифрования, которая определяет вид шифротекста при известном ключе и известных открытых текстах “НаВашиисходящийот1204” и “ВСеверныйфилиалБанка”. Ниже представлены функция, шифрующая данные (рис - @fig:001), а также работа данной функции (рис - @fig:002).

```
In [1]: import numpy as np

In [2]: def encryption(text1, text2):
    print("Открытый 1ый текст: ", text1)
    # Задам массив из символов открытого 1го текста в шестнадцатеричном представлении:
    text_array1 = []
    for i in text1:
        text_array1.append(i.encode("cp1251").hex())
    print("\nОткрытый 1ый текст в шестнадцатеричном представлении: ", *text_array1)

    print("\nОткрытый 2ой текст: ", text2)
    # Задам массив из символов открытого 2го текста в шестнадцатеричном представлении:
    text_array2 = []
    for i in text2:
        text_array2.append(i.encode("cp1251").hex())
    print("\nОткрытый 2ой текст в шестнадцатеричном представлении: ", *text_array2)

    # Задам случайно сгенерированный ключ в шестнадцатеричном представлении:
    key_dec = np.random.randint(0, 255, len(text1))
    key_hex = [hex(i)[2:] for i in key_dec]
    print("\nКлюч в шестнадцатеричном представлении: ", *key_hex)

    # Задам зашифрованный 1ый текст в шестнадцатеричном представлении:
    crypt_text1 = []
    for i in range(len(text_array1)):
        crypt_text1.append("{}:02X".format(int(text_array1[i], 16) ^ int(key_hex[i], 16)))
    print("\nЗашифрованный 1ый текст в шестнадцатеричном представлении: ", *crypt_text1)

    # Задам зашифрованный 2ой текст в шестнадцатеричном представлении:
    crypt_text2 = []
    for i in range(len(text_array2)):
        crypt_text2.append("{}:02X".format(int(text_array2[i], 16) ^ int(key_hex[i], 16)))
    print("\nЗашифрованный 2ой текст в шестнадцатеричном представлении: ", *crypt_text2)

    # Задам зашифрованный 1ый текст в обычном представлении:
    final_text1 = bytearray.fromhex("".join(crypt_text1)).decode("cp1251")
    print("\nЗашифрованный 1ый текст: ", final_text1)

    # Задам зашифрованный 2ой текст в обычном представлении:
    final_text2 = bytearray.fromhex("".join(crypt_text2)).decode("cp1251")
    print("\nЗашифрованный 2ой текст: ", final_text2)

    return key_hex, final_text1, final_text2
```

Рис. 3.1: Функция, шифрующая данные

```

In [4]: #Изначальные фразы:
p1 = "НаВашисходящий1204"
p2 = "ВСеверныйфилиалБанка"
key, res1, res2 = encryption(p1, p2)

Открытый 1ый текст:  НаВашисходящий1204
Открытый 1ый текст в шестнадцатеричном представлении:  cd e0 c2 e0 f8 e8 f1 f5 ee e4 ff f9 e8 e9 ee f2 31 32 30 34
Открытый 2ой текст:  ВСеверныйфилиалБанка
Открытый 2ой текст в шестнадцатеричном представлении:  c2 d1 e5 e2 e5 f0 ed fb e9 f4 e8 eb e8 eb c1 e0 ed ea e0
Ключ в шестнадцатеричном представлении:  d6 17 38 2e 32 e3 6d ec 95 f6 a2 43 bd e4 39 79 f9 28 5d d4
Зашифрованный 1ый текст в шестнадцатеричном представлении:  1b f7 fa ce ca 0b 9c 19 7b 12 5d ba 55 0d d7 8b c8 1a 6d e0
Зашифрованный 2ой текст в шестнадцатеричном представлении:  14 c6 dd cc d7 13 80 17 7c 02 4a a8 55 04 d2 b8 19 c5 b7 34
Число 1ый текст:  чЮкЪ{}eU
Число 2ой текст:  ЖЭмф|JËUTËE-4

```

Рис. 3.2: Результат работы функции, шифрующей данные

2. Написал функцию дешифровки, которая определяет вид одного из текстов, зная вид другого открытого текста и зашифрованный вид обоих текстов (т.е. не использует ключ). (рис - @fig:003). А также представил результаты работы программы (рис - @fig:004).

```

In [3]: def decryption(cr_text1, cr_text2, op_text1):
print("\nЗашифрованный 1ый текст: ", cr_text1)
print("\nЗашифрованный 2ой текст: ", cr_text2)
print("\nОткрытый 1ый текст: ", op_text1)

cr_text_hex1 = []
for i in cr_text1:
    cr_text_hex1.append(i.encode("cp1251").hex())
print("\nЗашифрованный 1ый текст в 16ом представлении: ", *cr_text_hex1)

cr_text_hex2 = []
for i in cr_text2:
    cr_text_hex2.append(i.encode("cp1251").hex())
print("\nЗашифрованный 2ой текст в 16ом представлении: ", *cr_text_hex2)

op_text_hex1 = []
for i in op_text1:
    op_text_hex1.append(i.encode("cp1251").hex())
print("\nОткрытый 1ый текст в 16ом представлении: ", *op_text_hex1)

cr1_cr2 = []
op_text_hex2 = []
for i in range(len(op_text1)):
    cr1_cr2.append(int(cr_text_hex1[i], 16) ^ int(cr_text_hex2[i], 16))
    op_text_hex2.append(int(cr1_cr2[i], 16) ^ int(op_text_hex1[i], 16))

print("\nОткрытый 2ой текст в 16ом представлении: ", *op_text_hex2)
op_text2 = bytearray.fromhex("".join(op_text_hex2)).decode("cp1251")
print("\nОткрытый 2ой текст: ", op_text2)
return op_text2

```

Рис. 3.3: Функция, дешифрующая данные

```

In [5]: text2 = decryption(res1, res2, p1)
print("\nОткрытый 2ой текст: ", text2)

Ч.Имаованный 1ый текст:  чьОКъ{]eU
Зашифрованный 2ой текст:  ЖЭМф|JËтЕЕ·4
Открытый 1ый текст:  НаВаиСходящийот1204

Зашифрованный 1ый текст в 16ом представлении:  1b f7 fa ce ca 0b 9c 19 7b 12 5d ba 55 0d d7 8b c8 1a 6d e0
Зашифрованный 2ой текст в 16ом представлении:  14 c6 dd cc d7 13 80 17 7c 02 4a a8 55 04 d2 b8 19 c5 b7 34

Открытый 1ый текст в 16ом представлении:  cd e0 c2 e0 f8 e8 f1 f5 ee e4 ff f9 e8 e9 ee f2 31 32 30 34
Открытый 2ой текст в 16ом представлении:  c2 d1 e5 e2 e5 f0 ed fb e9 f4 e8 eb e8 e0 eb c1 e0 ed ea e0
Открытый 2ой текст:  ВСеверныйфилиалБанка

Открытый 2ой текст:  ВСеверныйфилиалБанка

In [6]: text1 = decryption(res2, res1, p2)
print("\nОткрытый 1ый текст: ", text1)

Зашифрованный 1ый текст:  ЖЭМф|JËтЕЕ·4
Ч.Имаованный 2ой текст:  чьОКъ{]eU
Открытый 1ый текст:  ВСеверныйфилиалБанка

Зашифрованный 1ый текст в 16ом представлении:  14 c6 dd cc d7 13 80 17 7c 02 4a a8 55 04 d2 b8 19 c5 b7 34
Зашифрованный 2ой текст в 16ом представлении:  1b f7 fa ce ca 0b 9c 19 7b 12 5d ba 55 0d d7 8b c8 1a 6d e0

Открытый 1ый текст в 16ом представлении:  c2 d1 e5 e2 e5 f0 ed fb e9 f4 e8 eb e8 e0 eb c1 e0 ed ea e0
Открытый 2ой текст в 16ом представлении:  cd e0 c2 e0 f8 e8 f1 f5 ee e4 ff f9 e8 e9 ee f2 31 32 30 34
Открытый 2ой текст:  НаВаиСходящийот1204

Открытый 1ый текст:  НаВаиСходящийот1204

```

Рис. 3.4: Результат работы функции, дешифрующей данные

4 Выводы

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

5 Ответы на контрольные вопросы

1. Чтобы определить один из текстов, зная другой, необходимо воспользоваться следующей формулой: $C_1 \oplus C_2 \oplus P_1 = P_1 \oplus P_2 \oplus P_1 = P_2$, где C_1 и C_2 - шифротексты. Т.е. ключ в данной формуле не используется.
2. При повторном использовании ключа при шифровании текста получим исходное сообщение.
3. Режим шифрования однократного гаммирования одним ключом двух открытых текстов реализуется по следующей формуле:

$$C_1 = P_1 \oplus K$$

$$C_2 = P_2 \oplus K,$$

где C_i - шифротексты, P_i - открытые тексты, K - единый ключ шифровки

4. 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 .
5. 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

6 Список литературы

1. Кулябов Д. С., Королькова А. В., Геворкян М. Н. Информационная безопасность компьютерных сетей. Лабораторная работа № 8. Элементы криптографии. Шифрование (кодирование) различных исходных текстов одним ключом.