Лабораторная работа №8

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

Роман Владимирович Иванов

Содержание

1	Цель работы	5
2	Задание	6
3	Выполнение лабораторной работы	7
4	Выводы	10
5	Ответы на контрольные вопросы	11
6	Список литературы	13

Список иллюстраций

3.1	Функция, шифрующая данные	7
	Результат работы функции, шифрующей данные	
3.3	Функция, дешифрующая данные	8
3.4	Результат работы функции, дешифрующей данные	9

Список таблиц

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 "НаВашисходящийот1204" и "ВСеверныйфилиалБанка". Ниже представлены функция, шифрующая данные (рис - @fig:001), а также работа данной функции (рис - @fig:002).

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

def encryption(text1, text2):
    print("Открытый зый текст: ", text1)
    # задам массив из симболов открытого 1го текста в шестнадцатеричном представлении:
    text array1 = []
    for i in text1:
        text array1.append(i.encode("cp1251").hex())
    print("\070крытый 20й текст в шестнадцатеричном представлении: ", "text_array1)

print("\070крытый 20й текст: ", text2)
    # задам массив из симболов открытого 2го текста в шестнадцатеричном представлении:
    text_array2 = []
    for i in text2:
        text_array2.append(i.encode("cp1251").hex())
    print("\070крытый 20й текст в шестнадцатеричном представлении: ", "text_array2)

# задам лучайно 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("\070крыты истнадцатеричном представлении: ", "key_hex)

# задам зашифрованный зый 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("\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\070saum\0
```

Рис. 3.1: Функция, шифрующая данные

```
BBOQ [19]:

def decryption(cr_text1, cr_text2, op_text1):
    print("\n3awudposahный 1ый текст: ", cr_text1)
    print("\n3awudposahный 1ый текст: ", cr_text2)
    print("Oткрытый 1ый текст: ", op_text1)

cr_text_hex1 = []
    for i in cr_text1:
        cr_text_hex1.append(i.encode("cp1251").hex())
    print("\n3awudposahный 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("\n3awudposahный 20й текст в 16ом представлении: ", *cr_text_hex2)

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

cr1_cr2 = []
    op_text_hex2 = []
    for i in range(len(op_text1)):
        cr1_cr2.append("(:02x)".format(int(cr_text_hex1[i],16) ^ int(cr_text_hex2[i],16)))
        op_text_hex2.append("(:02x)".format(int(cr1_cr2[i], 16) ^ int(op_text_hex1[i], 16)))

print("Oткрытый 20й текст в 16ом представлении: ", *op_text_hex2
        op_text_ex2 = bytearray.fromhex("".join(op_text_hex2)).decode("cp1251")
        print("Oткрытый 20й текст: ", op_text2)
        return op_text2
```

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 испольузет ключ). (рис - @fig:003). А также представил результаты работы программы (рис - @fig:004).

```
Ввод [20]: #Изначальные фразы:

p1 = "HaBamucxopamumor1204"

p2 = "SceepenshepunanSanka"

key, res2 = encryption(p1, p2)

Открый 1ый текст: НаВашисхоращийог1204

Открый 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

Открый 20й текст: ВСеверныйфилиалБанка

Открый 20й текст в шестнадцатеричном представлении: c2 d1 e5 e2 e5 f0 ed fb e9 f4 e8 eb e8 e0 eb c1 e0 ed ea e0

Ключ в шестнадцатеричном представлении: 7d 4e 4d de a2 75 c0 6c 4c a9 38 d f1 6a 4a 88 dc df 3d e2

Зашифрованный 1ый текст в шестнадцатеричном представлении: b0 ae 8f 3e 5a 9d 31 99 a2 4d c7 f4 19 83 a4 7a ed ed 0d d6

Зашифрованный 20й текст в шестнадцатеричном представлении: bf 9f a8 3c 47 85 2d 97 a5 5d d0 e6 19 8a a1 49 3c 32 d7 02

Цашифрованный 1ый текст: "vE<c.—-r"] Рж@hў/к2чШ
```

Рис. 3.3: Функция, дешифрующая данные

```
ВВОД [23]: text2 = decryption(res1, res2, p1) print("\nOTKpытый 20й текст: ", text2)

Цашифрованный 1ый текст: "0°U>Zki™yM3ф@ѓнzнн

Зашифрованный 20й текст: ТuEkG...-г/рж@ыўI<2чШ
Открытый 1ый текст: НаВашисходящийот1204

Зашифрованный 1ый текст в 160м представлении: b0 ae 8f 3e 5a 9d 31 99 a2 4d c7 f4 19 83 a4 7a ed ed 0d d6

Зашифрованный 20й текст в 160м представлении: bf 9f a8 3c 47 85 2d 97 a5 5d d0 e6 19 8a a1 49 3c 32 d7 02

Открытый 1ый текст в 160м представлении: cd e0 c2 e0 f8 e8 f1 f5 ee e4 ff f9 e8 e9 ee f2 31 32 30 34

Открытый 20й текст в 160м представлении: c2 d1 e5 e2 e5 f0 ed fb e9 f4 e8 eb e8 e0 eb c1 e0 ed ea e0

Открытый 20й текст: ВСеверныйфилиалБанка

Открытый 20й текст: ВСеверныйфилиалБанка

Ввод [24]: text1 = decryption(res2, res1, p2)
 print("\nOTKpытый 1ый текст: "tekct:", text1)

Зашифрованный 1ый текст: ВСеверныйфилиалБанка

Зашифрованный 1ый текст: ВСеверныйфилиалБанка

Зашифрованный 1ый текст: ВСеверныйфилиалБанка

Зашифрованный 20й текст: ВСеверныйфилиалБанка

Зашифрованный 20й текст в 160м представлении: bf 9f a8 3c 47 85 2d 97 a5 5d d0 e6 19 8a a1 49 3c 32 d7 02

Зашифрованный 20й текст в 160м представлении: bf 9f a8 3c 47 85 2d 97 a5 5d d0 e6 19 8a a1 49 3c 32 d7 02

Зашифрованный 20й текст в 160м представлении: c2 d1 e5 e2 e5 f0 ed fb e9 f4 e8 eb e8 e0 eb c1 e0 ed ea e0 открытый 20й текст в 160м представлении: c2 d1 e5 e2 e5 f0 ed fb e9 f4 e8 eb e8 e0 eb c1 e0 ed ea e0 открытый 20й текст в 160м представлении: c2 d1 e5 e2 e5 f0 ed fb e9 f4 e8 eb e8 e0 eb c1 e0 ed ea e0 открытый 20й текст в 160м представлении: c2 d1 e5 e2 e5 f0 ed fb e9 f4 e8 eb e8 e0 eb c1 e0 ed ea e0 открытый 20й текст в 160м представлении: c2 d1 e5 e2 e5 f0 ed fb e9 f4 e8 eb e8 e0 eb c1 e0 ed ea e0 открытый 20й текст в 160м представлении: c2 d1 e5 e2 e5 f0 ed fb e9 f4 e8 eb e8 e0 eb c1 e0 ed ea e0 открытый 20й текст в 160м представлении: c2 d1 e5 e2 e5 f0 ed fb e9 f4 e8 eb e8 e0 eb c1 e0 ed ea e0 открытый 20й текст в 160м представлении: c2 d1 e5 e2 e5 f0 ed fb e9 f4 e8 eb e8 e0 eb c1 e0 ed ea e0 открытый 20
```

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 вопсользоваться 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.