Лабораторная работа №8

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

Хусайнова Фароиз Дилшодовна

Содержание

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

Список иллюстраций

3.1	Функция, шифрующая данные	7
3.2	Результат работы функции, шифрующей данные	8
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.

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 открытоготекста и зашифрованный вид обоих текстов (т.е. не нужно использовать ключ при дешифровке).

3 Выполнение лабораторной работы

1. Написала 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).

```
]: import numpy as np
]: def encryption(text1, text2):
           encryption(text), text);
print("Открытый інй 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("\nОткрый 1ый текст в шестнадцатеричном пр
                                                                                        представлении: ", *text_array1)
           print("\nОткрытый 20й 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("\nOткрый 20й 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 шетснадцатеричном представлении:
           # Задам зашифрованный гой текст в шетснадцатеричном представлении:
           # заисм зашафрованный 20й текст в шетснаоцатеричном преостаюлении:

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 20й текст в шестндцатеричном 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

```
1]: "Назмачальные фразы:
p1 = "НаВашиходишийот1204"
p2 = "Всеверныйфилиальные"
key, res1, res2 = encryption(p1, p2)
Открытый 1ый текст: НаВашиходишийот1204
Открытый 1ый текст: НаВашиходишийот1204
Открытый 20й 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 20й текст в Всеверныйфилиальнана
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 c8 6c 4c a9 38 d f1 6a 4a 88 dc df 3d e2
Зашифрованный 1ый текст в шестндцатеричном представлении: b6 e8 f3 e5 a9 d31 99 a2 4d c7 f4 19 83 a4 7a ed ed 0d d6
Зашифрованный 20й текст в шестндцатеричном представлении: b7 9f a8 3c 47 85 2d 97 a5 5d d0 e6 19 8a a1 49 3c 32 d7 02
Цашифрованный 1ый текст: "ФВ∪2К1™9N3фВГИZНН
Зашифрованный 20й текст: ТиЁс6...-Г]РжШоЎГс2ЧШ
```

Рис. 3.2: Результат работы функции, шифрующей данные

2. Написала 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 представила результаты работы программы (рис - @fig:004).

```
def decryption(cr_text1, cr_text2, op_text1):
    print("\n3awwфрованный lый текст: ", cr_text1)
    print("\n3awwфрованный 20й текст: ", cr_text2)
    print("\n3awwфрованный 20й текст: ", cr_text2)
    print("\n3awwфрованный lый текст: ", op_text1)

cr_text_hex1 = []
    for i in cr_text1:
        cr_text_hex1.append(i.encode("cp1251").hex())
    print("\n3awwфрованный lый текст в 16ом представлении: ", *cr_text_hex1)

cr_text_hex2 = []
    for i in cr_text2:
        cr_text_hex2.append(i.encode("cp1251").hex())
    print("\n3awwфрованный 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("\n0Tкрытый lый 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("Открытый 20й текст в 16ом представлении: ", *op_text_hex2
        op_text_ex2 = bytearray.fromhex("".join(op_text_hex2)).decode("cp1251")
        print("Ortpsible 20й текст: ", op_text2)
        return op_text2
```

Рис. 3.3: Функция, дешифрующая данные

Рис. 3.4: Результат работы функции, дешифрующей данные

4 Выводы

Освоила на практике применение режима однократного гаммирования на приме-ре 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:

$$C_1 = P_1 \oplus +K$$

$$C_2 = P_1 \oplus + K$$

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.