Отчёт по лабораторной работе №7

Элементы криптографии. Однократное гаммирование

Голощапова Ирина Борисовна

Содержание

1	Цели и задачи лабораторной работы 1.1 Цель	5 5
2	Теоретическое введение	6
3	Выполнение лабораторной работы	7
4	Выводы	9
5	Библиография	10

Список иллюстраций

3.1	Определить вид шифротекста при известном ключе и известном
	открытом тексте
3.2	Работа функции 1
3.3	Определение ключа
3.4	Работа функции 2
35	Спавнение ключей

Список таблиц

1 Цели и задачи лабораторной работы

1.1 Цель

Освоить на практике применение режима однократного гаммирования

2 Теоретическое введение

Предложенная Г. С. Вернамом так называемая «схема однократного использования (гаммирования)» является простой, но надёжной схемой шифрования данных. Гаммирование представляет собой наложение (снятие) на открытые (зашифрованные) данные последовательности элементов других данных, получений с помощью некоторого криптографического алгоритма, для получения зашифрованных (открытых) данных. Иными словами, наложение гаммы — это сложение её элементов с элементами открытого (закрытого) текста по некоторому фиксированному модулю, значение которого представляет собой известную часть алгоритма шифрования.

3 Выполнение лабораторной работы

1. Создала программу на языке Python, которая позволяет шифровать и дешифровать данные в режиме однократного гаммирования.

В программе реализован следующий функционал: 1. Определить вид шифротекста при известном ключе и известном открытом тексте (рис. 3.1)

Рис. 3.1: Определить вид шифротекста при известном ключе и известном открытом тексте

Для проверки работы функции передадим входную строку и получим данный текст в 16-ой СС, сгенерированный ключ в 16-ой СС, зашифрованный текст (рис. 3.2)

```
key, b, fintext = cryptography(x)

text: C HOBBAM FOДOM, ДДРЭБАЯ!

text in 16: d1 20 cd ee e2 fb ec 20 c3 ee e4 ee ec 2c 20 e4 f0 f3 e7 fc ff 21

key in 16: b8 6c 81 32 31 85 79 88 e7 6c dc 9a 4 80 55 6e 7c 2c 74 db 41 3f

cypher text in 16: 69 4c 4c dc d3 7e 95 a8 24 82 38 74 e8 ac 75 8a 8c df 93 27 be 1e

cypher text: llLbY--E5,8tw-uBAB7" 50
```

Рис. 3.2: Работа функции 1

2. Определить ключ, с помощью которого шифротекст может быть преобразован в некоторый фрагмент текста, представляющий собой один из

возможных вариантов прочтения открытого текста (рис. 3.3)

```
def findkey(x, fintext):
    print("text: ", x, "\ncypher text: ", fintext)
    newtext=[]
    for i in x:
        newtext.append(i.encode("cp1251").hex())
    print("text in 16: ", "newtext)
    findtext=[]
    for i in fintext:
        findtext.append(i.encode("cp1251").hex())
    print("cypher text in 16: ", "*findtext)
    key=[hex(int(i,16)^int(j,16))[2:] for (i,j) in zip(newtext, findtext)]
    print("found key in 16: ", "key)
    return key
```

Рис. 3.3: Определение ключа

Вывод программы (рис. 3.4):

```
key1 = findkey(x, fintext)

text: C Hobbam Годом, друзья!
cypher text: ilLbv-efs,8tv-ubb8m''s

text in 16: d1 20 cd ee e2 fb ec 20 c3 ee e4 ee ec 2c 20 e4 f0 f3 e7 fc ff 21
cypher text in 16: 69 4c 4c dc d3 7e 95 a8 24 82 38 74 e8 ac 75 8a 8c df 93 27 be 1e
found key in 16: b8 6c 81 32 31 85 79 88 e7 6c dc 9a 4 80 55 6e 7c 2c 74 db 41 3f
```

Рис. 3.4: Работа функции 2

3. Сравнение ключей (рис. 3.5):

```
if key == key1:
    print("yes, correct")
else:
    print("no, incorrect")
yes, correct
```

Рис. 3.5: Сравнение ключей

4 Выводы

В ходе лабораторной работы мне удалось освоить на практике применение режима однократного гаммирования

5 Библиография

- 1. Git система контроля версий
- 2. Rocky Linux
- 3. Элементы криптографии
- 4. Однократное гаммирование