

Отчет по лабораторной работе №7

Основы информационной безопасности

Ищенко Ирина НПИбд-02-22

Содержание

1	Цель работы	5
2	Выполнение лабораторной работы	6
3	Контрольные вопросы	10
4	Выводы	12
	Список литературы	13

Список иллюстраций

2.1	Функция <code>encrypt()</code>	7
2.2	<code>decrypt()</code> с тем же ключом	8
2.3	<code>decrypt()</code> со случайным ключом	9

Список таблиц

1 Цель работы

Освоить на практике применение режима однократного гаммирования [1].

2 Выполнение лабораторной работы

Создаю функцию `encrypt()`, которая будет шифровать заданный текст с помощью гаммирования. Также можно подать на вход определенный ключ шифрования. Если ключа нет, то он генерируется рандомно. Сначала исходный текст и ключ шифрования преобразуются в 16-ную СС, затем, применяется операция XOR для каждого элемента ключа и текста. Полученный шифротекст декодируется из 16-ной СС и получается набор из символов.

```
def encrypt(text: str, key: list = None):
    text_16 = [char.encode(encoding='cp1251').hex().upper() for char in text]
    if not key:
        key = generate_key(length=len(text))

    print(f"Ключ шифрования:", ' '.join(str(s) for s in key))
    print(f"Исходный текст:", ' '.join(text_16))
    encrypted_text = []
    for i in range(len(text)):
        xor_char = int(text_16[i], 16) ^ int(key[i], 16)
        encrypted_text.append(int2hex(xor_char))

    encrypted_text = validate(encrypted_text)
    ciphertext = bytes.fromhex(' '.join(encrypted_text)).decode('cp1251')
    print(f'Шифротекст: {ciphertext}\n\n')
```

```

return {
    'key': key,
    'ciphertext': ciphertext
}

```

Результат работы функции encrypt() (рис. 2.1)

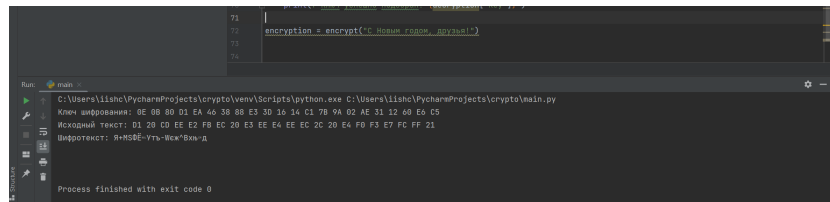


Рис. 2.1: Функция encrypt()

Далее, создаю функцию decrypt(), которая по заданному шифротексту выводит исходный текст. Также можно опционально задать ключ дешифровки, или же он будет сгенерирован автоматически. Функция преобразует шифротекст в 16-ную СС и применяет XOR для шифротекста и ключа (рис. 2.2) и (рис. 2.3).

```

def decrypt(ciphertext: str, key: list = None):
    ciphertext_16 = [char.encode('cp1251').hex().upper() for char in ciphertext]
    if not key:
        key = generate_key(length=len(ciphertext))

    print(f"Ключ шифрования:", ' '.join(str(s) for s in key))
    print(f"Исходный шифротекст:", ciphertext)

    decrypted_text = []
    for i in range(len(ciphertext)):
        xor_char = int(ciphertext_16[i], 16) ^ int(key[i], 16)
        decrypted_text.append(int2hex(xor_char))

```

```

decrypted_text = validate(decrypted_text)
decrypted_text = bytes.fromhex(' '.join(decrypted_text)).decode('cp1251')
print('Расшифрованный текст: ', decrypted_text)
return {
    'key': key,
    'text': decrypted_text
}

```

Функция `find_key()` вызывает функцию `decrypt()` до тех пор, пока расшифрованный и исходный текст не совпадут, т.е. пытается подобрать ключ для расшифровки

```

def find_key(text):
    decrypted_text = ''
    encryption = encrypt(text)
    while decrypted_text != text:
        decryption = decrypt(encryption['ciphertext'])
        decrypted_text = decryption['text']
        print(f'Полученный текст: {decrypted_text}')
    print(f"Ключ успешно подобран! {decryption['key']}")

```

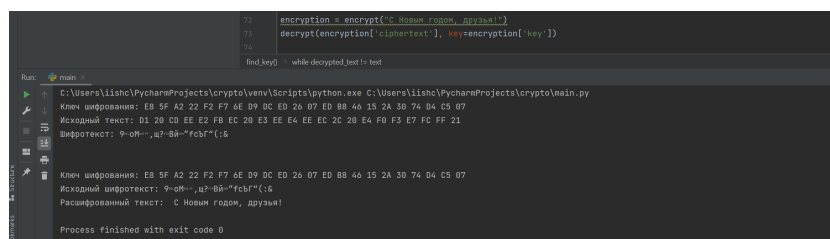


Рис. 2.2: `decrypt()` с тем же ключом


```
72 encryption = encrypt("С Новым годом, друзья!")
73 decrypt(encryption[ ciphertext ])
74
```

Run main

C:\Users\liishe\PycharmProjects\crypto\venv\Scripts\python.exe C:\Users\liishe\PycharmProjects\crypto\main.py

Ключ шифрования: 6D 4B 04 04 58 88 79 88 9B A3 F8 C4 52 D3 BC 20 15 D0 22 A6 E7 50

Исходный текст: D1 20 C0 EE E2 F8 EC 2B E3 EE E4 EE EC 2C 20 E4 F0 F3 E7 FC FF 21

Шифротекст: j'йкер*хМ*смяде.EZ~q

Ключ шифрования: 0E E5 3A AA 45 56 0B D4 44 A6 71 1F DA 05 70 74 99 28 FC 8A 4A D2

Исходный шифротекст: j'йкер*хМ*смяде.EZ~q

Расшифрованный текст: I..y@4b~<лм5фм*|-9PRJ

Process finished with exit code 0

Рис. 2.3: decrypt() со случайным ключом

3 Контрольные вопросы

1. Поясните смысл однократного гаммирования

Гаммирование – выполнение операции XOR между элементами гаммы и элементами подлежащего сокрытию текста. Если в методе шифрования используется однократная вероятностная гамма (однократное гаммирование) той же длины, что и подлежащий сокрытию текст, то текст нельзя раскрыть. Даже при раскрытии части последовательности гаммы нельзя получить информацию о всём скрываемом тексте.

2. Перечислите недостатки однократного гаммирования

Шифр абсолютно стойкий только тогда, когда ключ сгенерирован из случайной двоичной последовательности

3. Перечислите преимущества однократного гаммирования

Это симметричный способ шифрования; алгоритм не дает никакой информации об исходном сообщении; шифрование/дешифрование может быть применено одной программой (в обратном порядке)

4. Почему длина открытого текста должна совпадать с длиной ключа?

Если ключ длиннее, то часть текста (разница между длиной ключа и открытого текста) не будет зашифрована. Если же ключ короче, то однозначное дешифрование невозможно

5. Какая операция используется в режиме однократного гаммирования, назовите её особенности?

операция XOR (сложение по модулю 2), ее особенность - симметричность, т.к. если ее применить 2 раза, то вернется исходное значение

6. Как по открытому тексту и ключу получить шифротекст?

Сначала исходный текст и ключ шифрования преобразуются в 16-ную СС, затем, применяется операция XOR для каждого элемента ключа и текста. Полученный шифротекст декодируется из 16-ной СС и получается набор из символов.

7. Как по открытому тексту и шифротексту получить ключ?

Применить операцию XOR для каждого элемента шифротекста и открытого текста: $\text{key}[i] = \text{crypted}[i] \text{ XOR } \text{text}[i]$

8. В чем заключаются необходимые и достаточные условия абсолютной стойкости шифра?

Необходимые и достаточные условия абсолютной стойкости шифра:

- полная случайность ключа
- равенство длин ключа и открытого текста
- однократное использование ключа

4 Выводы

В ходе выполнения лабораторной работы я освоила на практике применение режима однократного гаммирования.

Список литературы

1. Кулябов Д.С., Королькова А.В., Геворкян М.Н. Информационная безопасность компьютерных сетей. Лабораторные работы, учебное пособие. Москва: РУДН, 2015. 64 с.