Основы информационной безопасности

Элементы криптографии. Однократное гаммирование

Сунгурова Мариян Мухсиновна

Содержание

1	Цель работы	4
2	Задание	5
3	Теоретические сведения	6
4	Выполнение лабораторной работы	7
5	Контрольные вопросы	9
6	Выводы	11
Сп	исок литературы	12

Список иллюстраций

4.1	Код программы									8
	Результаты работы программы .									

1 Цель работы

Освоить на практике применение режима однократного гаммирования.

2 Задание

Нужно подобрать ключ, чтобы получить сообщение «С Новым Годом, друзья!». Требуется разработать приложение, позволяющее шифровать и дешифровать данные в режиме однократного гаммирования. Приложение должно:

- 1. Определить вид шифротекста при известном ключе и известном открытом тексте.
- 2. Определить ключ, с помощью которого шифротекст может быть преобразован в некоторый фрагмент текста, представляющий собой один из возможных вариантов прочтения открытого текста.

3 Теоретические сведения

Гаммиирование, или Шифр XOR, — метод симметричного шифрования, заключающийся в «наложении» последовательности, состоящей из случайных чисел, на открытый текст[intro_crypto_2017?]:. Последовательность случайных чисел называется гамма-последовательностью и используется для зашифровывания и расшифровывания данных.

4 Выполнение лабораторной работы

Создадим функции: get_key – отвечает за генерацию случайного ключа(составляется выбором из букв кириллицы больших и малых, символов, цифр), encrypt – принимает на вход текст и ключ, а затем осуществляет посимвольное сложение по модулю 2, decrypt – подбирает точную часть ключа для известного фрагмента сообщения, а затем оставшуюся часть выбирает случайным образом(используются ранее описанные функции):

```
l = [chr(i) \text{ for i in range}(0x0410, 0x042F +
 def get_key(text):
1)] + [chr(i) for i in range(0x0030, 0x0039 + 1)]
                                                     key = "".join([random.choic
for i in range(len(text))])
                                             def encrypt(text, key):
                               return key
return "".join([chr(ord(key[i])^ord(text[i])) for i in range(len(key))])
def decrypt(text, key):     k = encrypt(text, key[:len(text)])
                                                                   return
k + get_key(key[len(text):])
 Затем применим эти функции к заданному сообщению:
 key = get_key(key_text) encrypted = encrypt(text_1, key)print(encrypted)
fragment = "С новым" # известный фрагмент сообщения part_key = decrypt(fragment,
encrypted) # ключ на основе фрагмента сообщения guess = encrypt(encrypted,
part_key) # предположительный текст print(guess)
```

```
lab7 > ф cypher.py > ...

18
19 text_1 = "@ Новым Годом!"

20 def get_key(text):
    1 = [chr(i) for i in range(@xo410, @xo42F + 1)] + [chr(i) for i in range(@xo030, @xo039 + 1)]
    24 key = "".join([random.choice(1) for i in range(len(text))])
    7 return key

25 def encrypt(text, key):
    7 return "".join([chr(ord(key[i])^ord(text[i])) for i in range(len(key))])

28 def decrypt(text, key):
    8 k = encrypt(text, key]:
    10 k = encrypt(text, key[:len(text)])
    11 return k + get_key(key[len(text):])

28 sey = get_key(key_text)
    12 encrypted = encrypt(encrypted)

39 fragment = "@ новым" # известный фрагмент сообщения
    12 part_key = decrypt(fragment, еncrypted) # ключ на основе фрагмента сообщения
    12 guess = encrypt(encrypted, part_key) # предположительный текст
    12 print(guess)
```

Рис. 4.1: Код программы

В результате получим следующий вариант шифрования и один из вариантов прочтения текста(рис. fig. 4.2)

```
PS <u>C:\uni\infobez</u> c:; cd 'c:\uni\infobez'; & 'c:\users\PP\ppData\local\programs\Python\Python\Python\Python.\python.ex' 'c:\users\PP\.vscode\extensions\ms-python.de\uggy-2024.12.0-win32-x64\bundled\libs\debugpy\adapter/../.\debuggy\launcher' "63718' '--' 'c:\uni\infobez\lab7\cypher.py' |
Re.WXCA
C Hoser*MGF+
```

Рис. 4.2: Результаты работы программы

5 Контрольные вопросы

1. Поясните смысл однократного гаммирования.

Гаммиирование, или Шифр ХОR, — метод симметричного шифрования, заключающийся в «наложении» последовательности, состоящей из случайных чисел, на открытый текст. Если в методе шифрования используется однократная вероятностная гамма (однократное гаммирование) той же длины, что и подлежащий сокрытию текст, то текст нельзя раскрыть.

- 2. Перечислите недостатки однократного гаммирования.
- Если один и тот же ключ используется для шифрования нескольких сообщений, это может привести к уязвимостям. Например, если злоумышленник узнает открытый текст и соответствующий шифротекст, он может использовать эту информацию для взлома ключа.
- Однократное гаммирование не обеспечивает аутентификацию или целостность данных. Это означает, что злоумышленник может изменить шифротекст без заметных изменений в открытом тексте.
- 3. Перечислите преимущества однократного гаммирования.
- Однократное гаммирование обеспечивает высокий уровень конфиденциальности, поскольку шифротекст не может быть легко взломан без знания ключа.
- Однократное гаммирование обеспечивает равномерное распределение вероятностей для каждого символа в шифротексте, что делает его статистически неразличимым от случайной последовательности.

- Однократное гаммирование является простым и быстрым методом шифрования.
- 4. Почему длина открытого текста должна совпадать с длиной ключа?

Если в методе шифрования используется однократная вероятностная гамма (однократное гаммирование) той же длины, что и подлежащий сокрытию текст, то текст нельзя раскрыть.

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

В режиме однократного гаммирования используется операция XOR (исключающее ИЛИ). Операция XOR комбинирует биты открытого текста и ключа, чтобы получить шифротекст. Особенностью операции XOR является то, что она возвращает 1 только в том случае, если один из входных битов равен 1, но не оба.

6. Как по открытому тексту и ключу получить шифротекст?

Нужно побитово сложить по модулю численное представление символов в ключе и в открытом тексте.

7. Как по открытому тексту и шифротексту получить ключ?

Нужно побитово сложить по модулю численное представление символов в шифротексте и в открытом тексте.

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.

6 Выводы

В результате выполнения работы были освоены практические навыки применения режима однократного гаммирования.

Список литературы