

Отчет по лабораторной работе №7

Элементы криптографии. Однократное гаммирование

Асеинова Елизавета

2022 Oct 5th

Содержание

1. Цель работы	5
2. Выполнение лабораторной работы	6
3. Контрольные вопросы	8
4. Выводы	10
5. Список литературы	11

Список таблиц

Список иллюстраций

2.1. Библиотеки	6
2.2. Функции	6
2.3. Задание ключа	7
2.4. Зашифрованный текст	7
2.5. Расшифрованный текст	7

1. Цель работы

Целью данной работы является освоение на практике применение режима однократного гаммирования. [1]

2. Выполнение лабораторной работы

1. Импортировала библиотеки, необходимые для работы со строками и случайными значениями и задала сообщение.

```
[22] import string
      import random

[23] message = 'С Новым Годом, друзья!'
```

Рис. 2.1.: Библиотеки

2. Написала функцию шифрования, которая определяет вид шифротекста при известном ключе и известном открытом тексте. Написала функцию дешифровки, которая определяет ключ, с помощью которого шифротекст может быть преобразован в некоторый фрагмент текста, представляющий собой один из возможных вариантов прочтения открытого текста.

```
[24] def shest(message):
      return ' '.join(hex(ord(i))[2:] for i in message)

      def rand_key(s):
          return ' '.join(random.choice(string.ascii_letters + string.digits) for _ in range(s))

      def code(message, key):
          return ' '.join(chr(a^b) for a,b in zip(message, key))

      def encode(message, enc):
          return ' '.join(chr(a^b) for a,b in zip(message, enc))
```

Рис. 2.2.: Функции

3. Создала ключ и его шестнадцатеричное представление.

```
[25] key = rand_key(len(message))
      hex_key = shest(key)
      print('Рандомный ключ: ', key)
      print('Ключ в шестнадцатеричном представлении: ', hex_key)

Рандомный ключ:  l m Q K 5 0 с е К Q P j d С о М w 4 е l a r
Ключ в шестнадцатеричном представлении:  6c 20 6d 20 51 20 4b 20 35 20 4f 20 63 20 65 20 4b 20 51 20 50
```

Рис. 2.3.: Задание ключа

4. Зашифровала текст в шестнадцатеричном представлении.

```
c mess = code([ord(i) for i in message],[ord(i) for i in key])
hex_c mess = shext(c mess)
print('Зашифрованный текст в 16ном представлении: ', hex_c mess)
```

Зашифрованный текст в 16ном представлении: 44d 20 0 20 470 20 41e 20 463 20 46b 20 477 20 0 20 426 20 41e 20 47b 20 41e 20 45f 2

Рис. 2.4.: Зашифрованный текст

5. Расшифровала сообщение при помощи ключа. Получили один из видов прочтения сообщения. Вывод выглядит таким образом из-за проблем в кодировании у Python.

```
[27] key2 = encode([ord(i) for i in message],[ord(i) for i in cmess])
      mess = code([ord(i) for i in message],[ord(i) for i in key2])
      print(mess)
```

Рис. 2.5.: Расшифрованный текст

3. Контрольные вопросы

1. Одократное 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. Недостатки однократного гаммирования: Абсолютная стойкость шифра доказана только для случая, когда однократно используемый ключ, длиной, равной длине исходного сообщения, является фрагментом истинно случайной двоичной последовательности с равномерным законом распределения.
3. Преимущества однократного гаммирования: во-первых, такой способ симметричен, т.е. двойное прибавление одной и той же величины по модулю 2 восстанавливает исходное значение; во-вторых, шифрование и расшифрование может быть выполнено одной и той же программой. Наконец, Криптоалгоритм не даёт никакой информации об открытом тексте: при известном зашифрованном сообщении C все различные ключевые последовательности K возможны и равновероятны, а значит, возможны и любые сообщения P .
4. Длина открытого текста должна совпадать с длиной ключа, т.к. если ключ короче текста, то операция XOR будет применена не ко всем элементам

и конец сообщения будет не закодирован, а если ключ будет длиннее, то появится неоднозначность декодирования.

5. Операция XOR используется в режиме однократного гаммирования. Наложение гаммы по сути представляет собой выполнение побитовой операции сложения по модулю 2, т.е. мы должны сложить каждый элемент гаммы с соответствующим элементом ключа. Данная операция является симметричной, так как прибавление одной и той же величины по модулю 2 восстанавливает исходное значение.
6. Получение шифротекста по открытому тексту и ключу:
7. Получение ключа по открытому тексту и шифротексту:
8. Необходимы и достаточные условия абсолютной стойкости шифра: полная случайность ключа; равенство длин ключа и открытого текста; однократное использование ключа.

4. Выводы

В ходе работы мы освоили на практике применение режима однократного гаммирования.

5. Список литературы

1. Методические материалы курса