Основы информационной безопасности. Лабораторная работа № 8

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

Нзита Диатезилуа Катенди

19 октября 2024 г.

Российский университет дружбы народов, Москва, Россия

Информация

Докладчик

- Нзита Диатезилуа Катенди
- студент
- Российский университет дружбы народов
- · 1032215220@pfur.ru
- https://github.com/NzitaKatendi

Вводная часть

Цели и задачи

Целью данной работы является я освоить на практике применение режима однократного гаммирования на примере кодирования различных исходных текстов одним ключом.

Задачи:

Два текста кодируются одним ключом (однократное гаммирование). Требуется не зная ключа и не стремясь его определить, прочитать оба текста. Необходимо разработать приложение, позволяющее шифровать и дешифровать тексты Р1 и Р2 в режиме однократного гаммирования. Приложение должно определить вид шифротекстов С1 и С2 обоих текстов Р1 и Р2 при известном ключе; Необходимо определить и выразить аналитически способ, при котором злоумышленник может прочитать оба текста, не зная ключа и не стремясь его определить

Инструмент: Python

Выполнение лабораторной работы

```
# Функция для генерации случайного ключа

def key_gen(text):
    alph = [chr(i) for i in range(1040, 1104)] + [chr(i) for i in range(33, 6 key = "".join([random.choice(alph) for i in range(len(text))])
    return key
```

C2 = encryption(P2, key)

```
# Функция шифрования (XOR) текста с ключом
def encryption(text. kev):
    return "".join([chr(ord(kev[i]) ^ ord(text[i])) for i in range(len(kev))]
# Сообшения для шифрования
Р1 = "ВЗападныйФилиалБанка"
Р2 = "ВСеверныйФилиалБанка"
# Генерация ключа и шифрование сообшений
kev = kev gen(P1)
C1 = encryption(P1, key)
```

Способ расшифровки текстов без знания ключа

$$C1 \oplus C2 \oplus P1 = P1 \oplus P2 \oplus P1 = P2$$

Способ расшифровки текстов без знания ключа

fragment = "BCeb"

Известный фрагмент второго сообщения

```
msg2 = fragment
c1, c2 = C1, C2 # Зашифрованные сообщения
length = len(msg2)
# Цикл расшифровки части первого сообщения
while length <= len(P1):</pre>
    # XOR зашифрованных сообщений до текущей длины
    C12 = encryption(C1[:length], C2[:length])
    # Расшифровка первого сообщения через XOR с известной частью второго сооб
                                                                            7/9
    msg1 = encryption(C12, msg2)
```

Заключение

Выводы

В результаты выполнения работы были и освоены практические навыки применения режима однократного гаммирования на примере кодирования различных исходных текстов одним ключом

Список литературы

1. Ященко В. В. Введение в криптографию. МЦНМО, 2017. 349 с.