Отчёт по лабораторной работе №2

Шифры перестановки

Артур Арменович Давтян

Содержание

1	Цель работы	5
2	Задание	6
3	Теоретическое введение	7
4	Выполнение лабораторной работы	10
5	Выводы	16
Сп	исок литературы	17

Список таблиц

Список иллюстраций

3.1	Пример шифрования перестановкой	7
3.2	Алгоритм шифрования с помощью решеток	8
4.1	Программная реализация маршрутного шифрования	11
	Программная реализация расшифровки маршрутного шифрования	
4.3	Шифрование и расшифровка методом маршрутного шифрования	13
4.4	Программная реализация шифрования методом таблицы Виженера	14
4.5	Шифрование и расшифровка методом таблицы Виженера	15

1 Цель работы

Ознакомиться с шифрами перестановки и обучиться их программной реализации.

2 Задание

- Реализовать маршрутное шифрование;
- Реализовать шифрование с помощью решёток;
- Реализовать таблицу виженера.

3 Теоретическое введение

При подготовке использовалась методичка со страницы курса в ТУИС.[1]

Шифрование перестановкой заключается в том, что текста переставляются по определенному правилу. Простейшим примеров перестановочного шифра являются так называемые «маршрутные перестановки», использующие некоторую геометрическую фигуру (плоскую или объемную). Шифрование заключается в том, что текст записывается в такую фигуру по некоторой траектории, а выписывается по другой траектории. Пример — маршрутные шифры перестановки, основанные на прямоугольниках (таблицах). Шифруемое сообщение в этом случае записывается в прямоугольную таблицу по маршруту: по горизонтали, начиная с верхнего левого угла, поочередно слева направо.

Представим, что у нас есть зашифрованное сообщение (рис. 3.1)

П	P	И	M	Е	P	M
A	P	Ш	P	У	T	Н
O	Й	П	Е	P	Е	C
T	A	Н	О	В	К	И

Рис. 3.1: Пример шифрования перестановкой

Тогда наше зашифрованное сообщение: ПАОТРРЙАИШПНМРЕОЕУРВРТЕКМН-СИ.

Шифрование с помощью решёток применяется для защиты информации, представляющую ценность в течение ограниченного времени (несколько часов). Этот шифр также является перестановочным, т.е. криптограммы этого шифра представляют собой анаграммы открытого текста. Данный метод шифрования активно применялся во время второй мировой войны, и до сих пор используется в качестве армейского шифра.

Алгоритм шифрования следующий (рис. 3.2):

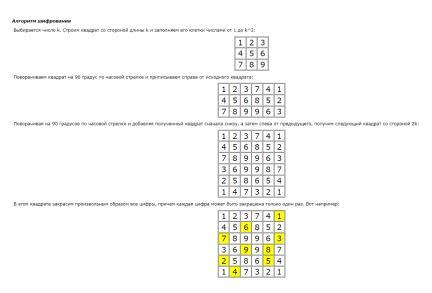


Рис. 3.2: Алгоритм шифрования с помощью решеток

Шифр Виженера — метод полиалфавитного шифрования буквенного текста с использованием ключевого слова. Этот метод является простой формой многоалфавитной замены. Метод прост для понимания и реализации, он является недоступным для простых методов криптоанализа.

Алгоритм следующий: у нас есть сообщение, которое мы хотим зашифровать, и кодовое слово. Кодовое слово надо повторять до тех пор, пока количество букв не станет равным количеству букв нашего сообщения. Тогда, если буквы А-Z соответствуют числам 0-25, то шифрование Виженера можно записать в виде формулы:

$$C_i = (P_i + K_i) mod 26$$

А расшифровку:

$$P_i = (C_i - K_i + 26) mod 26 \\$$

4 Выполнение лабораторной работы

Работа была выполнена на языке программирования Python.

Реализуем маршрутное шифрование (рис. 4.1):

```
# Encryption
def encryptMessage(msg, key):
   cipher = '
    # убираем пробелы, потому что мы их ненавидим msg = msg.replace(' ', '')
    # берём длину текста
    msg_len = int(len(msg))
    # создаём список букв этого текста
    msg_lst = list(msg)
    # сортируем буквы ключа по алфавиту
    key_lst = sorted(list(key))
    # считаем количество стобиов
    col = len(key)
    # считаем количество строк
    if msg_len % col == 0:
        row = int(msg_len / col)
        row = int(msg_len // col) + 1
    # добавляем английскую а, если наша таблица не полная
   # не знаю, почему именно её. так в примере, а я повторюшка fill = int((row * col) - msg_len) msg_lst.extend('a' * fill)
    # создадим матрицу нужного размера для шифрования
    matrix = [msg lst[i: i + col] for i in range(0, len(msg lst), col)]
    # читаем получившуюся матрицу постолбцово (?)
    for i in range(col):
        # так как до этого мы сортировали в алфавитном порядке,
        # теперь нам надо найти эти буквы в исходном ключе
        # и взять их порядковый номер на рукаве
        curr_idx = key.index(key_lst[i])
        # и соединить это всё в одну строку
        cipher += ''.join([row[curr_idx] for row in matrix])
    return cipher
```

Рис. 4.1: Программная реализация маршрутного шифрования

И расшифровку (рис. 4.2):

```
def decryptMessage(cipher, key):
    msg =
    # берём длину текста
    msg_len = int(len(cipher))
   # создаём список букв этого текста
msg_lst = list(cipher)
    # считаем количество стобцов
    col = len(key)
    # считаем количество столбцов
    # по логике этого типа шифрования, у нас будет всегда получаться целое число
    row = int(msg_len / col)
    # сортируем буквы ключа по алфавиту или возрастанию
    key_lst = sorted(list(key))
    # создаём пустую матрицу размера, который мы высчитали
    dec_cipher = []
    for _ in range(row):
    dec_cipher += [[None] * col]
    # Arrange the matrix column wise according
    # to permutation order by adding into new matrix
    # счётчик для номера элемента в списке вукв нашего текста
    # не придумал, как сунуть это в цикл, поэтому решил проблему так
    msg_indx = 0
    for i in range(col):
       # так как до этого мы сортировали в алфавитном порядке,
        # теперь нам надо найти эти буквы в исходном ключе
        # и взять их порядковый номер на рукаве
curr_idx = key.index(key_lst[i])
        for j in range(row):
            dec_cipher[j][curr_idx] = msg_lst[msg_indx]
msg_indx += 1
    # объединяем воедино
    msg = ''.join(sum(dec_cipher, []))
    return msg
```

Рис. 4.2: Программная реализация расшифровки маршрутного шифрования

Сам процесс шифрования и расшифровки (рис. 4.3):

Рис. 4.3: Шифрование и расшифровка методом маршрутного шифрования

Шифрование методом таблицы Виженера (рис. 4.4):

```
# повторяем (убираем?) буквы ключа до тех пор, пока не станет
# столько же, сколько у сообщения
def genKey(msg, key):
    key = list(key)
   if len(msg) == len(key):
       return(key)
    else:
        for i in range(len(msg) -
                       len(key)):
            key.append(key[i % len(key)])
    return("" . join(key))
# шифрование
def vig(msg, key):
   cipher_text = []
   for i in range(len(msg)):
       x = (ord(msg[i]) + ord(key[i])) % 26
       x += ord('A')
       cipher_text.append(chr(x))
    return("" . join(cipher_text))
def cipherText(string, key):
   cipher_text = []
    for i in range(len(string)):
       x = (ord(string[i]) +
            ord(key[i])) % 26
       x += ord('A')
       cipher\_text.append(chr(x))
    return("" . join(cipher_text))
# расшифровка
def unvig(cipher text, key):
   orig_text = []
   #key.replace('','')
   for i in range(len(cipher_text)):
        x = (ord(cipher_text[i]) - ord(key[i]) + 26) % 26
        x += ord('A')
        orig_text.append(chr(x))
    return("" . join(orig_text))
```

Рис. 4.4: Программная реализация шифрования методом таблицы Виженера

Сам процесс шифрования и расшифровки (рис. 4.5):

Рис. 4.5: Шифрование и расшифровка методом таблицы Виженера

5 Выводы

Ознакомился с шифрами перестановки и обучился их программной реализации.

Список литературы

1. ТУИС: Математические основы защиты информации и информационной безопасности (02.04.02) [Электронный ресурс]. РУДН, 2022. URL: https://esystem.rudn.ru/course/view.php?id=2084.