Лабораторная работа №2. Шифры перестановки

Выполнила: Лебедева Ольга Андреевна

РУДН, Москва, Россия

2025

Цель работы

Изучить и реализовать на языке Julia[1] методы символьного шифрования на примере Маршрутного шифра[2], Решётчатого шифра[3] и шифра Виженера[4].

Задачи

- Ознакомиться с принципами построения маршрутного и решётчатого шифров.
- Реализовать классический шифр Виженера.
- Освоить работу с двумерными матрицами и символьными строками в Julia.
- Провести тестирование алгоритмов.

Объект и предмет исследования

Объект исследования: классические методы шифрования текста.

Предмет исследования: алгоритмы маршрутного, решетчатого и шифра Виженера, их реализация средствами Julia.

Условные обозначения и термины

Маршрутный шифр — метод шифрования, при котором текст вписывается в таблицу построчно, а затем считывается по определённому маршруту (например, по столбцам).

Решётчатый шифр — метод шифрования, при котором символы записываются через «маску-решётку», которая поворачивается на 90° и позволяет постепенно заполнить всю таблицу.

Шифр Виженера — полиалфавитный шифр, использующий ключевое слово для последовательного смещения символов текста.

Техническое оснащение и выбранные методы проведения работы

Программное обеспечение:

- Язык программирования Julia.
- Среда разработки JupyterLab / VS Code.

Методы:

- Формирование двумерных массивов символов.
- Использование арифметики по модулю для циклического сдвига символов.
- Работа с символьными данными в циклах

Теоретическое введение

Все три метода относятся к классическим подстановочным или маршрутным шифрам:

- Маршрутный шифр демонстрирует важность выбора порядка считывания данных из матрицы.
- Решётчатый шифр основан на повороте ключевой «маски», что позволяет равномерно распределять текст.
- Шифр Виженера является развитием идеи шифра Цезаря: он использует несколько алфавитов, задаваемых ключевым словом, что делает криптоанализ более сложным.

Задание

• Реализовать все три шифра из задания лабораторной работы №2.

Маршрутный шифр

Выполним задание 1 с помощью языка Julia:

```
function route cipher(text::String, rows::Int, cols::Int)
    grid = [ '-' for in 1: rows, in 1: cols]
    idx = 1
    for i in 1: rows
        for j in 1: cols
            if idx <= lastindex(text)
                grid[i,i] = text[idx]
                idx += 1
            end
        end
    end
    chars = [grid[i,j] for j in 1:cols for i in 1: rows]
    return String(chars)
end
println(route cipher("Helloworld", 4, 4))
```

Маршрутный шифр

Проверим результат работы кода: См. рис. 1

```
[37]: function route_cipher(text::string, rows::Int, cols::Int)
    grid = [ ' ' for _ in 1: rows, _ in 1: cols]
    idx = 1
    for i in 1: rows
        for j in 1: cols
        if idx <= lastindex(text)
            grid[i,j] = text[idx]
            idx += 1
        end
    end
    end
    chars = [grid[i,j] for j in 1:cols for i in 1: rows]
    return String(chars)
end
println(route_cipher("Helloworld", 4, 4))
Hol ewd lo 1r</pre>
```

Рис. 1: Маршрутный шифр

Маршрутный шифр

Данный алгоритм является простейшей формой маршрутного шифрования. Он работает по принципу "запись по строкам - чтение по столбцам". Сначала исходный текст построчно записывается в таблицу заданного размера (rows × cols). Если текст короче общего размера таблицы, оставшиеся ячейки заполняются пробелами.

Ключевыми параметрами шифра являются размеры таблицы (количество строк и столбцов). Для расшифровки получатель должен знать эти параметры, чтобы восстановить исходную таблицу и прочитать сообщение в правильном порядке - по строкам.

Выполним задание 2 с помощью языка Julia:

Шифр с помощью решётки

```
function grille cipher(text::String, k::Int)
    n = 2 * k
    grid = [ ' ' for in 1: n, in 1: n]
    idx = 1
    for rot in 0:3
        for i in 1:k, j in 1:k
            if idx <= lastindex(text)
                if rot == 0
                    x, y = i, j
                elseif rot == 1
                    x, y = j, n - i + 1
                elseif rot == 2
                    x, y = n - i + 1, n - j + 1
                else
                    x, y = n - j + 1, i
                end
                grid[x, y] = text[idx]
                idx += 1
            end
        end
    end
    chars = [grid[i,j] for i in 1:n for j in 1: n]
    return String(chars)
end
println(grille cipher("dogovorpodpisali", 2))
```

Шифр с помощью решётки

Проверим результат работы кода: См. рис. 2

```
[56]: function grille_cipher(text::String, k::Int)
           grid = [ ' ' for in 1: n, in 1: n]
           idx = 1
           for rot in 0:3
              for i in 1:k, i in 1:k
                  if idx <= lastindex(text)
                      if rot == 0
                          x, y = i,j
                      elseif rot -- 1
                          x, y = j, n - i + 1
                      elseif rot == 2
                          x, y = n - i + 1, n - j + 1
                      else
                          x, y = n - j + 1, i
                      grid[x,y] = text[idx]
                      idx += 1
              end
          chars = [grid[i,j] for i in 1:n for j in 1: n]
           return String(chars)
      println(grille_cipher("dogovorpodpisali", 2))
      dorvgopoaiipsldo
```

Рис. 2: Решётчатый шифр

Шифр с помощью решётки

Данный алгоритм использует принцип механической решетки с отверстиями для шифрования. Ключом является параметр k, определяющий размер квадратной таблицы (n × n, rдe n = 2k) и расположение "отверстий" - в данном случае это все ячейки меньшего квадрата k × k в левом верхнем углу. Процесс шифрования состоит из четырех этапов, соответствующих поворотам решетки на 0°, 90°, 180° и 270°.

На каждом этапе символы исходного текста последовательно записываются в те ячейки таблицы, которые оказываются под отверстиями решетки в текущем положении. После записи каждой порции символов решетка поворачивается на 90 градусов по часовой стрелке, что позволяет равномерно распределить текст по всей таблице. После четырех поворотов таблица полностью заполняется, а шифртекст образуется путем построчного чтения всех ячеек.

Для расшифровки получатель должен иметь решетку с идентичными отверстиями и, зная значение k, повторить ту же последовательность поворотов, но уже читая символы из соответствующих позиций.

Таблица Виженера

Выполним задание 3 с помощью языка Julia:

```
function vigenere encrypt(text:: String, key::String)
    result = IOBu\overline{f}fer()
    keylen = length(key)
    for (i,c) in enumerate(text)
    if 'a' <= c <= 'z'
            t = Int(c) - Int('a')
            k = Int(kev[(i-1) % kevlen + 1]) - Int('a')
            enc = Char((t+k) \% 26 + Int('a'))
            print(result, enc)
        elseif 'A'<= c <= 'Z'
            t = Int(c) - Int('A')
            k = Int(kev[(i-1) % kevlen + 1]) - Int('a')
            enc = Char((t+k) \% 26 + Int('A'))
            print(result, enc)
        else
            print(result,c)
        end
    end
    return String(take!(result))
end
println(vigenere encrypt("cryptographyissecrecy", "math"))
```

Таблица Виженера

Проверим результат работы кода: См. рис. 3

```
[66]: function vigenere_encrypt(text:: String, key::String)
           result = IOBuffer()
           kevlen = length(kev)
           for (i,c) in enumerate(text)
              if 'a' <= c <= 'z'
                  t = Int(c) - Int('a')
                   k = Int(key[(i-1) % keylen + 1]) - Int('a')
                   enc = Char((t+k)% 26 + Int('a'))
                   print(result, enc)
              elseif 'A'<= c <= 'Z'
                   t = Int(c) - Int('A')
                   k = Int(key[(i-1) % keylen + 1]) - Int('a')
                   enc = Char((t+k)% 26 + Int('A'))
                   print(result, enc)
              else
                   print(result,c)
              end
           end
           return String(take!(result))
      println(vigenere_encrypt("cryptographyissecrecy", "math"))
      orrwfozympafusllorxjk
```

Рис. 3: Таблица Виженера

Таблица Виженера

Шифр Виженера является полиалфавитным шифром, что означает использование разных алфавитов для шифрования различных символов исходного текста. Основой алгоритма служит ключевое слово, которое циклически повторяется для сопоставления с каждой буквой шифруемого сообщения. Процесс шифрования заключается в применении операции сложения по модулю 26 к числовым значениям символов текста и ключа.

Для каждой буквы исходного текста определяется соответствующая буква ключа (с циклическим повторением), затем вычисляется сдвиг в алфавите как сумма позиций буквы текста и буквы ключа. Полученный результат по модулю 26 дает позицию зашифрованного символа. Алгоритм сохраняет регистр символов: строчные буквы шифруются в строчные, прописные - в прописные, а не-буквенные символы остаются без изменений.

Данный метод обеспечивает высокую криптостойкость по сравнению с моноалфавитными шифрами, поскольку одна и та же буква исходного текста может быть зашифрована разными способами в зависимости от своей позиции в сообщении. Для расшифровки требуется точное ключевое слово, чтобы выполнить обратную операцию вычитания по модулю 26.

Полученные результаты

- Реализованы функции для маршрутного шифра, решётчатого шифра и шифра Виженера.
- Проверена корректность работы алгоритмов на тестовых строках.

Заключение

В работе были изучены три различных метода шифрования. Получены навыки работы с двумерными таблицами и полиалфавитными шифрами. Практика показала, что даже простые алгоритмы могут эффективно изменять структуру текста, делая его нечитаемым без ключа.

Библиографическая справка

- [1] Julia: https://ru.wikipedia.org/wiki/Julia
- [2] Маршрутное шифрование: https://ru.wikipedia.org/wiki/%D0%9F%D0%B5%D1%80%D0%B5%D1%81%D1%82%D0%B0%D0%
- [3] Шифрование с помощью решетки: https://ru.wikipedia.org/wiki/%D0%A8%D0%B8%D1%84%D1%80%D0%BE%D0%B2%D0%B0%D0%
- [4] Таблица Виженера:
- https://ru.wikipedia.org/wiki/%D0%A8%D0%B8%D1%84%D1%80_%D0%92%D0%B8%D0%B6%D0