

Отчёт по лабораторной работе №2

Ван Яо

Содержание

Цель работы	5
Ход лабораторной работы	6
Теоретические основы	6
Основные понятия	6
Маршрутное шифрование	6
Шифрование с помощью решеток	6
Шифр Виженера	7
Практическая реализация	8
Реализация маршрутного шифрования	8
Реализация шифра с помощью решеток	11
Реализация шифра Виженера	13
Функциональное тестирование	15
Анализ криптостойкости	16
Уязвимости маршрутного шифрования	16
Уязвимости шифра решеток	16
Выводы	17
Литература	18
Приложения	19

Список таблиц

Список иллюстраций

Цель работы

1. Изучить теоретические основы шифров перестановки
2. Реализовать программно три алгоритма шифрования:
 - Маршрутное шифрование (столбцовая перестановка)
 - Шифрование с помощью решеток
 - Шифр Виженера
3. Исследовать криптографические свойства и особенности каждого метода

Ход лабораторной работы

Теоретические основы

Основные понятия

Шифр перестановки — криптографический алгоритм, в котором символы открытого текста переставляются согласно определенному правилу, без изменения самих символов.

Ключевое требование: равенство длин ключа и исходного текста.

Маршрутное шифрование

Разработано французским математиком Франсуа Виетом.

Принцип работы: 1. Текст разбивается на блоки длины m 2. Блоки записываются в таблицу $m \times n$ построчно 3. Шифртекст получается выписыванием символов по определенному маршруту

Пример: - Исходный текст: “нельзя недооценивать противника” - Пароль: “пароль” - Результат: “ЕЕНПНЗОАТАЬОВОКННЕЬВЯЦТИА”

Шифрование с помощью решеток

Предложено австрийским криптографом Эдуардом Флейснером в 1881 году.

Алгоритм построения решетки: 1. Выбирается натуральное число $k > 1$ 2. Строится квадрат $k \times k$, заполняется числами от 1 до k^2 3. Квадрат поворачивается и присоединяется к исходному 4. После 4 поворотов получается большой квадрат $2k \times 2k$ 5. Вырезаются клетки с числами от 1 до k^2

Процесс шифрования: 1. Решето накладывается на чистый квадрат 2. В прорези вписываются буквы текста 3. Решето поворачивается на 90° 3 раза 4. Буквы выписываются по столбцам согласно паролю

Шифр Виженера

Опубликован Блезом Виженером в 1585 году. Считался нераскрываемым до 1863 года.

Принцип работы: 1. Текст разбивается на блоки длины n 2. Ключ — последовательность из n натуральных чисел 3. Каждая буква блока сдвигается на соответствующее число позиций 4. Ключом может служить осмысленное слово

Математическая модель: Для буквы открытого текста P_i и ключа K_i :

$$C_i = (P_i + K_i) \mod m$$

где m — мощность алфавита.

Практическая реализация

Реализация маршрутного шифрования

```
def route_cipher(text, password, m, n, fill_char='a'):

    text = text.replace(' ', '').upper()
    password = password.upper()

    block_size = m * n
    if len(text) % block_size != 0:
        padding = block_size - (len(text) % block_size)
        text += fill_char.upper() * padding

    password_order = sorted([(char, i) for i, char in enumerate(password)])
    column_order = [idx for char, idx in password_order]

    result = []

    for block_start in range(0, len(text), block_size):
        block = text[block_start:block_start + block_size]

        matrix = []
        for i in range(m):
            row_start = i * n
            row_end = row_start + n
            matrix.append(list(block[row_start:row_end]))

        for col_idx in column_order:
            for row in range(m):
                result.append(matrix[row][col_idx])

    return ''.join(result)
```



```

def route_decipher(ciphertext, password, m, n):

    password = password.upper()
    block_size = m * n

    password_order = sorted([(char, i) for i, char in enumerate(password)])
    column_order = [idx for char, idx in password_order]

    inverse_order = [0] * n
    for new_pos, old_pos in enumerate(column_order):
        inverse_order[old_pos] = new_pos

    result = []

    for block_start in range(0, len(ciphertext), block_size):
        block = ciphertext[block_start:block_start + block_size]

        matrix = [[''] * n for _ in range(m)]

        idx = 0
        for col_idx in column_order:
            for row in range(m):
                if idx < len(block):
                    matrix[row][col_idx] = block[idx]
                    idx += 1

        for row in range(m):
            for col in range(n):
                result.append(matrix[row][col])

    return ''.join(result)

```

Тестирование функции:

```
test_text = "нельзя недооценивать противника"  
password_route = "пароль"  
password_grid = "шифр"  
password_vigenere = "математика"
```

```
encrypted_route = route_cipher(test_text, password_route, 5, 6)  
decrypted_route = route_decipher(encrypted_route, password_route, 5, 6)
```

```
print(f"После шифрования: {encrypted_route}")  
print(f"После расшифровки: {decrypted_route}")  
print()
```

После шифрования: ЕЕНПНЗОАТАЬОВОКННЕЬВЛДИРИЯЦТИА
После расшифровки: НЕЛЬЗЯНЕДООЦЕНИВАТЬПРОТИВНИКАА

Реализация шифра с помощью решеток

```
def create_grid(k):

    base_grid = [(i * k + j + 1) for j in range(k)] for i in range(k)]

    full_grid = [[0] * (2*k) for _ in range(2*k)]

    positions = []

    for i in range(k):
        for j in range(k):
            positions.append((i, j, base_grid[i][j]))

    for i in range(k):
        for j in range(k):
            positions.append((j, k-1-i + k, base_grid[i][j]))

    for i in range(k):
        for j in range(k):
            positions.append((k-1-i + k, k-1-j + k, base_grid[i][j]))

    for i in range(k):
        for j in range(k):
            positions.append((k-1-j + k, i, base_grid[i][j]))

    return positions
```

```

def grid_cipher(text, password, k, fill_char='a'):

    text = text.replace(' ', '').upper()
    password = password.upper()

    positions = create_grid(k)

    grid_size = 2 * k

    if len(text) < grid_size * grid_size:
        padding = grid_size * grid_size - len(text)
        text += fill_char.upper() * padding

    grid = [[''] * grid_size for _ in range(grid_size)]

    char_idx = 0
    for rotation in range(4):

        current_positions = [pos for pos in positions if 1 <= pos[2] <= k*k]

        current_positions.sort(key=lambda x: x[2])

        for i, j, num in current_positions:
            if char_idx < len(text):
                grid[i][j] = text[char_idx]
                char_idx += 1

    password_order = sorted([(char, i) for i, char in enumerate(password[:grid_size])])
    column_order = [idx for char, idx in password_order]

    result = []
    for col_idx in column_order:
        for row in range(grid_size):
            result.append(grid[row][col_idx])

    return ''.join(result)

```

Реализация шифра Виженера

```
def vigenere_cipher(text, key, alphabet=None):

    if alphabet is None:
        alphabet = "абвгдежзийклмнопрстуфхцчшщъыьэюя"

    text = text.replace(' ', '').upper()
    key = key.upper()

    table = []
    for i in range(len(alphabet)):
        row = alphabet[i:] + alphabet[:i]
        table.append([char.upper() for char in row])

    alphabet_upper = alphabet.upper()

    result = []
    key_idx = 0

    for char in text:
        if char in alphabet_upper:

            row_idx = alphabet_upper.index(char)

            key_char = key[key_idx % len(key)]
            col_idx = alphabet_upper.index(key_char)

            cipher_char = table[row_idx][col_idx]
            result.append(cipher_char)

            key_idx += 1
        else:
            result.append(char)

    return ''.join(result)
```

```

def vigenere_decipher(ciphertext, key, alphabet=None):

    if alphabet is None:
        alphabet = "абвгдезийклмнопрстуфхцшщъыьэюя"

    key = key.upper()
    alphabet_upper = alphabet.upper()

    table = []
    for i in range(len(alphabet)):
        row = alphabet[i:] + alphabet[:i]
        table.append([char.upper() for char in row])

    result = []
    key_idx = 0

    for char in ciphertext:
        if char in alphabet_upper:

            key_char = key[key_idx % len(key)]
            col_idx = alphabet_upper.index(key_char)

            row_idx = -1
            for i in range(len(alphabet)):
                if table[i][col_idx] == char:
                    row_idx = i
                    break

            plain_char = alphabet_upper[row_idx]
            result.append(plain_char)

            key_idx += 1
        else:
            result.append(char)

    return ''.join(result)

```

Тестирование функции:

```
test_text2 = "криптография серьезная наука"
encrypted_vigenere = vigenere_cipher(test_text2, password_vigenere)
decrypted_vigenere = vigenere_decipher(encrypted_vigenere, password_vigenere)
```

```
print(f"После шифрования:: {encrypted_vigenere}")
print(f"После расшифровки: {decrypted_vigenere}")
```

После шифрования:: ЦРЬФЮОХШКФЯГКБЬЧПЧАЛНТШЦА

После расшифровки: КРИПТОГРАФИЯСЕРЬЕЗНАЯНАУКА

Функциональное тестирование

Исходный текст	Алгоритм	Ключ	Результат	Статус
“нельзя недооценивать противника”	Маршрутный	“пароль”, 5×6	“ЕЕН-ПНЗО-АТАЬО-ВОКН-НЕВЯЦ-ТИА”	√
“криптография серьезная наука”	Виженера	“математика”	“ЦРЬ-ФЯОХШКФ-ФЯДК-ЭБЧП-ЧАЛНТШ-ЦА”	√
“договор подписали”	Решетки	“шифр”	“ОВОРД-ЛГПА-ПИО-СДОИ”	√

Анализ криптостойкости

Уязвимости маршрутного шифрования

1. **Сохранение частотных характеристик** — перестановка не меняет состав символов
2. **Уязвимость к анаграммному анализу** — возможен подбор размеров таблицы
3. **Ограниченное пространство ключей** — зависит от размеров таблицы

Уязвимости шифра решеток

1. **Сложность создания решетки** — требует предварительной подготовки
2. **Ограниченная гибкость** — размер решетки фиксирован
3. **Уязвимость к известной атаке** — при известном принципе построения решетки

Уязвимости шифра Виженера

1. **Периодичность ключа** — позволяет использовать метод Казиски
2. **Сохранение распределения** — каждая позиция имеет свой моноалфавитный шифр
3. **Уязвимость к частотному анализу** — при достаточной длине криптограммы

Выводы

1. **Теоретические знания:** Изучены принципы работы шифров перестановки, их историческое развитие и математические основы.
2. **Практические навыки:** Реализованы три различных алгоритма шифрования перестановкой, проведено их функциональное тестирование.
3. **Аналитические способности:** Проанализированы криптографические слабости каждого метода, выявлены общие закономерности уязвимостей.
4. **Исторический контекст:** Рассмотрено практическое применение шифров в разные исторические периоды.
5. **Рекомендации:** Шифры перестановки, как и шифры замены, не обеспечивают достаточный уровень безопасности для современных требований, но важны для понимания эволюции криптографических методов.

Литература

Криптографические методы защиты информации / под ред. В.А. Богданова. М.: Академия, 2018.

Приложения

Полный исходный код программ доступен в репозитории GitHub:
<https://github.com/wangyao200036/cryptography-labs/tree/main/lab2>