

МИНОБРНАУКИ РОССИИ
САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ
ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ
«ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА)
Кафедра МО ЭВМ

ОТЧЕТ
по лабораторной работе №3
по дисциплине «Построение и анализ алгоритмов»
Тема: Редакционное расстояние

Студент гр. 3343

Никишин С.А.

Преподаватель

Жангиров Т.Р.

Санкт-Петербург

2025

Цель работы.

Изучить и реализовать алгоритм Вагнера-Фишера. Вычислить с его помощью редакционное расстояние и предписание.

Задание Общая часть.

Над строкой \mathcal{E} (будем считать строкой непрерывную последовательность из латинских букв) заданы следующие операции:

1. $replace(\mathcal{E}, a, b)$ – заменить символ a на символ b .
2. $insert(\mathcal{E}, a)$ – вставить в строку символ a (на любую позицию).
3. $delete(\mathcal{E}, b)$ – удалить из строки символ b .

Каждая операция может иметь некоторую цену выполнения (*положительное число*).

Даны две строки A и B , а также три числа, отвечающие за цену каждой операции. Определите последовательность операций (редакционное предписание) с минимальной стоимостью, которые необходимы для превращения строки A в строку B .

Входные данные: первая строка – три числа: цена операции $replace$, цена операции $insert$, цена операции $delete$; вторая строка – A ; третья строка – B .

Задание 4.1.2.

Выходные данные: одно число – минимальная стоимость операций.

Sample Input:

```
1 1 1
entrance
reenterable
```

Sample Output:

5

Задание 4.1.3.

Пример (все операции стоят одинаково)

М	М	М	Р	І	М	Р	Р
С	О	Н	Н		Е	С	Т
С	О	Н	Е	Н	Е	А	Д

Пример (цена замены 3, остальные операции по 1)

М	М	М	Д	М	І	І	І	І	Д	Д
С	О	Н	Н	Е					С	Т
С	О	Н		Е	Н	Е	А	Д		

Выходные данные: первая строка – последовательность операций (М – совпадение, ничего делать не надо; R – заменить символ на другой; I – вставить символ на текущую позицию; D – удалить символ из строки); вторая строка – исходная строка А; третья строка – исходная строка В.

Sample Input:

```
1 1 1
entrance
reenterable
```

Sample Output:

```
IMIMMIMMRRM
entrance
reenterable
```

Описание алгоритма.

Алгоритм Вагнера-Фишера (также известный как алгоритм Вагнера-Фишера-Левенштейна) — это алгоритм для вычисления редакционного расстояния двух строк. Алгоритм позволяет построить предписание — последовательность операций, которая приводит к такому преобразованию.

Редакционное расстояние — это минимальное количество операций вставки, удаления и замены символов, необходимых для преобразования одной строки в другую.

Основные шаги алгоритма вычисления редакционного расстояния:

1. Создаётся матрицу размером $(m+1)$ на $(n+1)$
2. Заполняем первые столбец и строку по формулам:

$$D[i][0] = i * \text{deleteCost}$$

$$D[0][j] = j * \text{insertCost}$$

3. Заполняем остальную матрицу:

3.1 Если символы строк равны, стоимость не увеличивается

3.2 Иначе выбираем минимальную из операций:

$$D[i-1][j] + \text{deleteCost} \quad - \text{удаление}$$

$$D[i][j-1] + \text{insertCost} \quad - \text{вставка}$$

$$D[i-1][j-1] + \text{replaceCost} \quad - \text{замена}$$

4. Последняя ячейка матрицы будет содержать редакционное расстояние.

Основные шаги алгоритма вычисления редакционного предписания:

1. Строим матрицу (как при вычисление редакционного расстояния).
2. Начинаем с конца матрицы.
3. Проверяем случаи и сохраняем тип операции в последовательность:
 - 3.1 Если символы равны:

Ничего не меняется, переходим к $(i-1, j-1)$.

3.2 Иначе выбираем минимальную операцию:

3.2.1 Удаление, переходим $(i-1, j)$.

3.2.2 Вставляем, переходим $(i, j-1)$.

3.2.3 Изменяем, переход $(i-1, j-1)$.

4. В конце переворачиваем последовательность и получаем редакционное предписание.

Алгоритмы реализующие функции имеет сложность по времени и памяти:

Функция	Вычисляет	Сложность по времени	Сложность по памяти
wagnerFischerDistance	Редакционное расстояние	$O(m * n)$	$O(m * n)$
wagnerFisherEditorialPrescription	Редакционное предписание	$O(m * n)$	$O(m * n)$

,где m – длина образца, n – длина текста

Исходные коды обеих программ указаны в приложении (приложение 1 и приложение 2 соответственно)

Описание функций и структур данных.

Структуры данных:

- *TrieNode* - класс узла бора, хранящий идентификатор, флаги терминальности, индексы шаблонов, дочерние узлы и ссылки
- *patterns* - список шаблонов для поиска в тексте (тип `list[str]`)
- *results* - список найденных вхождений шаблонов с позициями и длинами (тип `list[tuple]`)

Функции:

def __init__(self, patterns: list) - конструктор класса *AhoCorasicAlgorithm*, инициализирующий бор и строящий автомат Ахо-Корасика для заданных шаблонов

Параметры:

patterns - список шаблонов для поиска (тип `list[str]`)

Сложность по времени: $O(L)$, где L - суммарная длина всех шаблонов

def __add(self, pattern: str, index: int) - приватный метод добавления одного шаблона в бор

Параметры: *pattern* - шаблон для добавления (тип *str*), *index* - индекс шаблона (тип *int*)

Сложность по времени: $O(m)$, где *m* - длина шаблона

def __makeLinks(self) - метод построения суффиксных и конечных ссылок в автомате

Сложность по времени: $O(L)$, где *L* - суммарная длина всех шаблонов

def search(self, text) - метод поиска всех вхождений шаблонов в тексте с использованием автомата Ахо-Корасика

Параметры: *text* - текст для поиска (тип *str*)

Возвращает: отсортированный список найденных вхождений (тип *list[tuple]*)

Сложность по времени: $O(n + z)$, где *n* - длина текста, *z* - количество найденных вхождений

def getNodeCount(self) - метод возвращающий количество узлов в автомате

Возвращает: число узлов (тип *int*)

Сложность по времени: $O(1)$

def getMaxArcs(self) - метод возвращающий максимальное количество дуг из одной вершины бора

Возвращает: максимальное число исходящих дуг (тип *int*)

Сложность по времени: $O(1)$

def removeFoundPatterns(text, results, patterns) - функция вырезания найденных образцов из строки поиска

Параметры: text - исходный текст (тип str), results - найденные вхождения (тип list), patterns - шаблоны (тип list)

Возвращает: остаток строки после удаления шаблонов (тип str)

Сложность по времени: $O(n + k)$, где n - длина текста, k - количество найденных вхождений

Функция	Сложность по времени	Сложность по памяти
wagnerFischerDistance	$O(m * n)$	$O(m * n)$
wagnerFisherEditorialPrescription	$O(m * n)$	$O(m * n)$
printMatrix	$O(m * n)$	$O(1)$

Тестирование.

Тестирование программ представлено на таблицах:

Таблица 1. Тестирование вычисления редакционного предписания

№ теста	Ввод	Вывод
1	1 1 1 entrance reenterable	5
2	2 2 2 cat car	2
3	1 1 1 abc cba	2
4	10 10 10 test test	0
5	5 5 5 abba	20
6	10 2 3 entrance reenterable	16

Таблица 2. Тестирование вычисления редакционного предписания

№ теста	Ввод	Вывод
1	1 1 1 entrance reenterable	IMIMMIMMRRM entrance reenterable
2	2 2 2 cat car	MMR cat car

3	1 1 1 abc cba	RMR abc cba
4	10 10 10 test test	MMMM test test
5	5 5 5 abba	DDDD abba
6	10 2 3 entrance reenterable	IMIMMIMMIIDDM entrance reenterable

Выводы.

Был реализован алгоритм Вагнера-Фишера. Реализованный алгоритм был использован для вычисления минимального редакционного расстояния и редакционного предписания. Полученные при тестировании ответы подтвердили корректность работы алгоритма.

ПРИЛОЖЕНИЕ

ПРИЛОЖЕНИЕ 1

```
IMPORT SYS

DEF WAGNERFISCHERDISTANCE (STRING1: STR, STRING2: STR, REPLACE_COST: INT, INSERT_COST: INT,
DELETE_COST: INT, DOUBLEDELETE_COST: INT) -> INT:
    """Ищет минимальное редакционное расстояние с учетом правила треугольника и операции
    удаления двух символов"""
    N, M = LEN (STRING1), LEN (STRING2)

    # Проверяем правило треугольника для весов операций
    IF REPLACE_COST > DELETE_COST + INSERT_COST:
        REPLACE_COST = DELETE_COST + INSERT_COST

    # Матрица динамического программирования
    DP = [[0] * (M + 1) FOR _ IN RANGE (N + 1)]

    # Инициализация первой строки и столбца
    FOR I IN RANGE (N + 1):
        DP[I][0] = I * DELETE_COST
    FOR J IN RANGE (M + 1):
        DP[0][J] = J * INSERT_COST

    # Заполнение матрицы
    FOR I IN RANGE (1, N + 1):
        FOR J IN RANGE (1, M + 1):
            OPERATIONS = []

            # Удаление одного символа из STRING1
            OPERATIONS.APPEND (DP[I-1][J] + DELETE_COST)

            # Вставка одного символа в STRING1
            OPERATIONS.APPEND (DP[I][J-1] + INSERT_COST)

            # Замена или совпадение символов
            IF STRING1[I-1] == STRING2[J-1]:
                OPERATIONS.APPEND (DP[I-1][J-1]) # Совпадение
            ELSE:
                OPERATIONS.APPEND (DP[I-1][J-1] + REPLACE_COST) # Замена

            # Операция удаления двух последовательных символов (4-я операция)
            IF I >= 2 AND STRING1[I-1] == STRING1[I-2]:
                OPERATIONS.APPEND (DP[I-2][J] + DOUBLEDELETE_COST)

            DP[I][J] = MIN (OPERATIONS)

    RETURN DP[N][M]

DEF WAGNERFISHEREDITORIALPRESCRIPTION (STRING1: STR, STRING2: STR, REPLACE_COST: INT,
INSERT_COST: INT, DELETE_COST: INT, DOUBLEDELETE_COST: INT) -> STR:
    """Определяет редакционное предписание с учетом операции удаления двух символов"""
    N, M = LEN (STRING1), LEN (STRING2)

    IF REPLACE_COST > DELETE_COST + INSERT_COST:
        REPLACE_COST = DELETE_COST + INSERT_COST

    DP = [[0] * (M + 1) FOR _ IN RANGE (N + 1)]
    PRESCRIPT = ["" * (M + 1) FOR _ IN RANGE (N + 1)]

    # Инициализация
    FOR I IN RANGE (N + 1):
```

```

    DP[I][0] = I * DELETECOST
    PRESCRIPT[I][0] = "D" * I

FOR J IN RANGE(M + 1):
    DP[0][J] = J * INSERTCOST
    PRESCRIPT[0][J] = "I" * J

# ЗАПОЛНЕНИЕ МАТРИЦ
FOR I IN RANGE(1, N + 1):
    FOR J IN RANGE(1, M + 1):
        MIN_COST = FLOAT('INF')
        BEST_PRESCRIPT = ""

        # УДАЛЕНИЕ ОДНОГО СИМВОЛА
        COST_DEL = DP[I-1][J] + DELETECOST
        IF COST_DEL < MIN_COST:
            MIN_COST = COST_DEL
            BEST_PRESCRIPT = PRESCRIPT[I-1][J] + "D"

        # ВСТАВКА ОДНОГО СИМВОЛА
        COST_INS = DP[I][J-1] + INSERTCOST
        IF COST_INS < MIN_COST:
            MIN_COST = COST_INS
            BEST_PRESCRIPT = PRESCRIPT[I][J-1] + "I"

        # ЗАМЕНА ИЛИ СОВПАДЕНИЕ
        IF STRING1[I-1] == STRING2[J-1]:
            COST_REP = DP[I-1][J-1]
            IF COST_REP < MIN_COST:
                MIN_COST = COST_REP
                BEST_PRESCRIPT = PRESCRIPT[I-1][J-1] + "M"
        ELSE:
            COST_REP = DP[I-1][J-1] + REPLACECOST
            IF COST_REP < MIN_COST:
                MIN_COST = COST_REP
                BEST_PRESCRIPT = PRESCRIPT[I-1][J-1] + "R"

        # УДАЛЕНИЕ ДВУХ СИМВОЛОВ (4-я ОПЕРАЦИЯ СО СВОЕЙ СТОИМОСТЬЮ)
        IF I >= 2 AND STRING1[I-1] == STRING1[I-2]:
            COST_DD = DP[I-2][J] + DOUBLEDELETECOST
            IF COST_DD < MIN_COST:
                MIN_COST = COST_DD
                BEST_PRESCRIPT = PRESCRIPT[I-2][J] + "DD"

        DP[I][J] = MIN_COST
        PRESCRIPT[I][J] = BEST_PRESCRIPT

RETURN PRESCRIPT[N][M]

DEF PRINTMATRIX(STRING1: STR, STRING2: STR, REPLACECOST: INT, INSERTCOST: INT, DELETECOST:
INT, DOUBLEDELETECOST: INT):
    """ВЫВОДИТ МАТРИЦУ РЕДАКЦИОННЫХ РАССТОЯНИЙ"""
    N, M = LEN(STRING1), LEN(STRING2)

    IF REPLACECOST > DELETECOST + INSERTCOST:
        REPLACECOST = DELETECOST + INSERTCOST

    # СОЗДАЕМ МАТРИЦУ
    DP = [[0] * (M + 1) FOR _ IN RANGE(N + 1)]

    # ИНИЦИАЛИЗАЦИЯ
    FOR I IN RANGE(N + 1):
        DP[I][0] = I * DELETECOST
    FOR J IN RANGE(M + 1):

```

```

    DP[0][J] = J * INSERTCOST

# ЗАПОЛНЕНИЕ МАТРИЦЫ
FOR I IN RANGE(1, N + 1):
    FOR J IN RANGE(1, M + 1):
        OPERATIONS = []
        OPERATIONS.APPEND(DP[I-1][J] + DELETECOST)
        OPERATIONS.APPEND(DP[I][J-1] + INSERTCOST)

        IF STRING1[I-1] == STRING2[J-1]:
            OPERATIONS.APPEND(DP[I-1][J-1])
        ELSE:
            OPERATIONS.APPEND(DP[I-1][J-1] + REPLACECOST)

        IF I >= 2 AND STRING1[I-1] == STRING1[I-2]:
            OPERATIONS.APPEND(DP[I-2][J] + DOUBLEDELETECOST)

        DP[I][J] = MIN(OPERATIONS)

# ВЫВОД МАТРИЦЫ
PRINT("\nМАТРИЦА РЕДАКЦИОННЫХ РАССТОЯНИЙ:")
PRINT("      ", END="")
FOR J IN RANGE(M + 1):
    IF J == 0:
        PRINT("E      ", END="")
    ELSE:
        PRINT(F"{STRING2[J-1]:<4} ", END="")
PRINT()

FOR I IN RANGE(N + 1):
    IF I == 0:
        PRINT("E      ", END="")
    ELSE:
        PRINT(F"{STRING1[I-1]}      ", END="")

    FOR J IN RANGE(M + 1):
        PRINT(F"{DP[I][J]:<4} ", END="")
    PRINT()

DEF MAIN():
    TRY:
        # ЧТЕНИЕ ВХОДНЫХ ДАННЫХ (4 ЧИСЛА!)
        PRINT("ВВЕДИТЕ СТОИМОСТИ ОПЕРАЦИЙ (ЗАМЕНА ВСТАВКА УДАЛЕНИЕ ДВОЙНОЕ_УДАЛЕНИЕ):")
        COSTS = LIST(MAP(INT, INPUT().SPLIT()))
        IF LEN(COSTS) != 4:
            PRINT("ОШИБКА: НУЖНО ВВЕСТИ ЧЕТЫРЕ ЧИСЛА (СТОИМОСТИ ОПЕРАЦИЙ)")
            RETURN

        REPLACECOST, INSERTCOST, DELETECOST, DOUBLEDELETECOST = COSTS
        PRINT("ВВЕДИТЕ ПЕРВУЮ СТРОКУ:")
        STRING1 = INPUT().STRIP()
        PRINT("ВВЕДИТЕ ВТОРУЮ СТРОКУ:")
        STRING2 = INPUT().STRIP()

        # ВЫЧИСЛЕНИЕ РАССТОЯНИЯ
        DISTANCE = WAGNERFISCHERDISTANCE(STRING1, STRING2, REPLACECOST, INSERTCOST,
        DELETECOST, DOUBLEDELETECOST)
        PRINT(F"\nМИНИМАЛЬНОЕ РЕДАКЦИОННОЕ РАССТОЯНИЕ: {DISTANCE}")

        # ПОЛУЧЕНИЕ РЕДАКЦИОННОГО ПРЕДПИСАНИЯ
        PRESCRIPTION = WAGNERFISHEREDITORIALPRESCRIPTION(STRING1, STRING2, REPLACECOST,
        INSERTCOST, DELETECOST, DOUBLEDELETECOST)
        PRINT(F"РЕДАКЦИОННОЕ ПРЕДПИСАНИЕ: {PRESCRIPTION}")

```

```

# ВЫВОД МАТРИЦЫ
PRINTMATRIX (STRING1, STRING2, REPLACECOST, INSERTCOST, DELETECOST, DOUBLEDELETECOST)

# ДОПОЛНИТЕЛЬНАЯ ИНФОРМАЦИЯ
PRINT (F"\nДОПОЛНИТЕЛЬНАЯ ИНФОРМАЦИЯ:")
PRINT (F"ДЛИНА ПЕРВОЙ СТРОКИ: {LEN (STRING1) }")
PRINT (F"ДЛИНА ВТОРОЙ СТРОКИ: {LEN (STRING2) }")
PRINT (F"СТОИМОСТИ ОПЕРАЦИЙ: ЗАМЕНА={REPLACECOST}, ВСТАВКА={INSERTCOST},
УДАЛЕНИЕ={DELETECOST}, ДВОЙНОЕ_УДАЛЕНИЕ={DOUBLEDELETECOST}")

EXCEPT VALUEERROR AS E:
    PRINT (F"ОШИБКА ВВОДА: {E}")
EXCEPT EXCEPTION AS E:
    PRINT (F"ПРОИЗОШЛА ОШИБКА: {E}")

IF __NAME__ == "__MAIN__":
    MAIN()

```

ПРИЛОЖЕНИЕ 2:

```
import sys
```

```
def wagnerFischerDistance(string1: str, string2: str, replaceCost: int, insertCost: int, deleteCost:
int, doubleDeleteCost: int) -> int:
```

```
    """Ищет минимальное редакционное расстояние с учетом правила треугольника и
операции удаления двух символов"""
```

```
    n, m = len(string1), len(string2)
```

```
    # Проверяем правило треугольника для весов операций
```

```
    if replaceCost > deleteCost + insertCost:
```

```
        replaceCost = deleteCost + insertCost
```

```
    # Матрица динамического программирования
```

```
    dp = [[0] * (m + 1) for _ in range(n + 1)]
```

```
    # Инициализация первой строки и столбца
```

```
    for i in range(n + 1):
```

```
        dp[i][0] = i * deleteCost
```

```
    for j in range(m + 1):
```

```
        dp[0][j] = j * insertCost
```

```
    # Заполнение матрицы
```

```
    for i in range(1, n + 1):
```

```
        for j in range(1, m + 1):
```

```
            operations = []
```

```
            # Удаление одного символа из string1
```

```
            operations.append(dp[i-1][j] + deleteCost)
```

```
            # Вставка одного символа в string1
```

```
            operations.append(dp[i][j-1] + insertCost)
```

```
            # Замена или совпадение символов
```

```
            if string1[i-1] == string2[j-1]:
```

```
                operations.append(dp[i-1][j-1]) # Совпадение
```

```
            else:
```

```
                operations.append(dp[i-1][j-1] + replaceCost) # Замена
```

```

        # Операция удаления двух последовательных символов (4-я операция)
        if i >= 2 and string1[i-1] == string1[i-2]:
            operations.append(dp[i-2][j] + doubleDeleteCost)

    dp[i][j] = min(operations)

return dp[n][m]

def printMatrix(matrix: list):
    """Выводит на печать матрицу"""
    for line in matrix:
        print(line)
    print()

def main():
    # Ввод стоимостей операций (4 числа)
    replaceCost, insertCost, deleteCost, doubleDeleteCost = map(int, input().split())
    # Ввод строк
    string1 = input()
    string2 = input()

    with open("output.txt", "w", encoding="utf-8") as file:
        sys.stdout = file
        # Вычисление результата
        result = wagnerFischerDistance(string1, string2, replaceCost, insertCost, deleteCost,
doubleDeleteCost)
        sys.stdout = sys.__stdout__ # Возвращаем вывод в консоль

    print(result) # Вывод результата

if __name__ == "__main__":
    main()

```