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: Расстояние Левенштейна

Вариант: 4б

Студентка гр. 3343	Лобова Е. И.
Преподаватель	Жангиров Т. Р

Санкт-Петербург

2025

Цель работы

Целью работы является изучение задачи о редакционном расстоянии, алгоритма Вагнера-Фишера и расстояния Левенштейна.

Задание

Задание 1

Над строкой ε (будем считать строкой непрерывную последовательность из латинских букв) заданы следующие операции:

- 1. $replace(\varepsilon, a, b)$ заменить символ а на символ b.
- 2. insert(ϵ , a) вставить в строку символ а (на любую позицию).
- 3. delete(ε , 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 минимальную стоимость операций, 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.

Выходные данные: одно число – минимальная стоимость операций.

Sample Input:

1 1 1

entrance

reenterable

Sample Output:

5

Задание 2

Над строкой ε (будем считать строкой непрерывную последовательность из латинских букв) заданы следующие операции:

- 1. $replace(\varepsilon, a, b)$ заменить символ а на символ b.
- 2. insert(ϵ , a) вставить в строку символ а (на любую позицию).

3. delete(ϵ , 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.

М	М	М	R	1	М	R	R
С	0	N	N		E	С	Т
С	0	N	E	н	Е	Α	D

Рисунок 1 - Пример, где все операции стоят одинаково

M	М	М	D	M	1	1	1	I	D	D
С	0	N	N	E					С	Т
С	0	N		E	н	E	Α	D		

Рисунок 2 - Пример, где цена замены 3, остальные операции по 1

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

Выходные данные: первая строка — последовательность операций (M — 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 A; третья строка — исходная строка B.

Sample Input:

1 1 1

entrance

reenterable

Sample Output:

IMIMIMIMRRM

entrance

reenterable

Задание 3

Расстоянием Левенштейна назовем минимальное количество операций вставки одного символа, удаления одного символа и замены одного символа на другой, необходимых для превращения одной строки в другую. Разработайте программу, осуществляющую поиск расстояния Левенштейна между двумя строками.

Пример:

Для строк pedestal и stien расстояние Левенштейна равно 7:

- Сначала нужно совершить четыре операции удаления символа: pedestal -> stal.
 - Затем необходимо заменить два последних символа: stal -> stie.
 - Потом нужно добавить символ в конец строки: stie -> stien.

Параметры входных данных:

Первая строка входных данных содержит строку из строчных латинских букв. (S, $1 \le |S| \le 2550$).

Вторая строка входных данных содержит строку из строчных латинских букв. (T, $1 \le |T| \le 2550$).

Параметры выходных данных:

Одно число L, равное расстоянию Левенштейна между строками S и T.

Sample Input:

pedestal

stien

Sample Output:

7

Вариант 46. Добавляется 4-я операция со своей стоимостью: замена двух символов на один символ.

Описание алгоритмов

Для решения задания лабораторной работы использовался алгоритм Вагнера-Фишера.

Вагнера-Фишера def Алгоритм осуществляется функции В editorial distance(str1: str, str2: str, cost replace: int, cost insert: int, cost delete: cost_replace2: int) -> int - вычисляет редакционное расстояние (с модификацией, включающей новую операцию замену двух символов на один) между двумя строками str1 и str2. Функция заполняет матрицу редакционных расстояний для префиксов строк, но хранит только предыдущую и текущую строку для оптимизации памяти. Она инициализирует первую строку матрицы расстояний (стоимостями удалений) и затем итеративно заполняет остальные функцию distance_between_prefixes используя для минимальной стоимости на каждом шаге. Функция выводит промежуточные результаты заполнения матрицы и возвращает итоговую минимальную стоимость, которая находятся в последнем столбце последней строки матрицы расстояний.

def distance_between_prefixes(i: int, j: int, str1: str, str2: str, current_row: list, previous row: list, cost replace: int, cost insert: int, cost delete: int, cost replace2: int функция, которая вычисляет минимальную *int*) -> стоимость преобразования префикса строки str1 длины i в префикс строки str2 длины j. Она рассматривает три стандартные операции редактирования (вставка, удаление, замена) и дополнительную операцию замены двух символов в str1 на один в str2. возвращает минимальную стоимость выводит И на экран промежуточные результаты расчета.

Для вычисления минимальной стоимости преобразования префикса строки str1 длины i в префикс строки str2 длины j используется рекуррентная формула.

$$D(i,j) = egin{cases} 0 & ; \ i=0, \ j=0 \ i*deleteCost \ j*insertCost \ D(i-1,j-1) \ min \ (D(i,j-1)+insertCost \ D(i-1,j)+deleteCost \ D(i-1,j-1)+replaceCost \) \end{cases}$$
 ; $i=0, \ j=0 \ ; \ j=0, \ i>0 \ ; \ i=0, \ j>0 \ ; \ S_1[i]=S_2[j] \ min \ (S_1[i]=S_2[j]) \ min \ (S_1[i]=S_2[j])$

 $\min(a,b,c)$ возвращает наименьший из аргументов.

Рисунок 3 - Рекуррентная формула для алгоритма Вагнера-Фишера

Также для выполнения лабораторной работы был написан алгоритм нахождения редакционного предписания. Этот алгоритм осуществляется функцией - def sequence_of_operations(str1: str, str2: str, cost_replace: int, cost_insert: int, cost_delete: int, cost_replace2: int) -> str. Функция находит оптимальную последовательность операций в два этапа:

О Построение матрицы стоимостей:

- \blacksquare Создается матрица размером (len(str2)+1)×(len(str1)+1)
- строка/столбец инициализируются Первая стоимостями удаления/вставки(стоимость удаления і символов и вставки і символов)
- Каждая ячейка итеративно заполняется минимальной операций функцией стоимостью возможных distance_between_prefixes

О Восстановление пути:

- Обратный проход от matrix[-1][-1] к matrix[0][0]
- На каждом шаге определяется операция, давшая минимальную стоимость
- Операции записываются в обратном порядке ('I','D','R','T','M')
- Результат получения реверсируется ДЛЯ итоговой последовательности

Оценка сложности:

Алгоритм нахождение минимальной стоимости операций:

- По времени: O(N*M), где N, M длины строк. Обоснование нужно заполнить матрицу расстояний префиксов строк, размером N*M
- По памяти: O(2*N), где N длина первой строки. Обоснование храним только текущую и предыдущую строку.

Алгоритм нахождения редакционного предписания:

- По времени: O(N*M), где N, M длины строк. Обоснование нужно заполнить матрицу расстояний префиксов строк, размером N*M.
 Цикл же while будет выполняться не более не более (N + M) раз, так как на каждом шаге і или і уменьшается хотя бы на 1.
- По памяти: O(N*M), где N, M длины строк. Обоснование нужно хранить всю матрицу расстояний префиксов, чтобы построить последовательность операций.

Тестирование

Результаты тестирования представлены в табл. 1.

Таблица 1 – Результаты тестирования

№	Входные данные	Выходные данные	Комментарии	
Π/Π				
1.	1111	2	Нахождение	
	dom		минимальной	
	ro		стоимости	
			операций(min_cost):	
			корректно (стоимость	
			операций является	
			случаем расстояния	
			Левешнтейна)	
2.	1111	TR	Нахождение	
	dom		редакционного	
	ro		предписания(sequence	
):	
			корректно	

3.	1111	0	min_cost: для
	worker		одинаковых строк
	worker		работает корректно.
4.	1111	MMMMMM	sequence: для
	worker		одинаковых строк
	worker		работает корректно.
5.	3 1 1 1	5	min_cost: для разных
	connect		весов операций
	conehead		работает.
6.	3 1 1 1	MMMIIITT	sequence: для разных
	connect		весов операций
	conehead		работает.
7	2 2 1 1	7	min_cost: для разных
	connect		весов операций
	conehead		работает.
8	2 2 1 1	MMMIRMIT	sequence: для разных
	connect		весов операций
	conehead		работает.

Выводы

В ходе работы были успешно изучены задача о редакционном расстоянии, алгоритм Вагнера-Фишера и расстояние Левенштейна

Приложение А

ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

Название файла: main.py

import sys

return min cost

```
def distance between prefixes(i: int, j: int, str1: str, str2: str,
current row: list, previous row: list,
                                cost_replace:
                                               int, cost insert: int,
cost delete: int, cost replace2: int) -> int:
     replace2 cost = sys.maxsize
     replace2 possible = False
     if i >= 2:
          replace2 cost = previous row[i - 2] + cost replace2
          replace2 possible = True
     insertion cost = previous row[i] + cost insert
     deletion cost = current row[i - 1] + cost delete
     if str1[i - 1] == str2[j - 1]:
          substitution cost = previous row[i - 1]
     else:
          substitution cost = previous row[i - 1] + cost replace
     # Формируем вывод
     output lines = [
          \vec{\mathsf{F}}"Для префиксов строки 1 до {i} символа (i = {i}) и строки 2 до
{j} символа (j = {j}):",
          f"
                  стоимость, если последняя операция
                                                             вставка
{insertion cost}",
          f"
                  стоимость, если последняя операция
                                                            удаление =
{deletion cost}",
          f"
                  стоимость, если последняя операция замена =
{substitution cost}"
     # Добавляем информацию о replace2 cost только если операция возможна
     if replace2 possible:
          output lines.append(f" стоимость, если последняя операция
замена двух символов на один = \{replace2 cost\}")
          output lines.append(" операция замены двух символов на один
невозможна")
     min cost = min(insertion cost, deletion cost, substitution cost,
replace2 cost)
     output lines.append(f"MИНИМАЛЬНАЯ СТОИМОСТЬ = {min cost}\n")
     # Промежуточный вывод
     print('\n'.join(output lines))
```

```
def editorial distance(str1: str, str2: str, cost replace: int,
cost insert: int, cost delete: int, cost replace2: int) -> int:
     len1, len2 = len(str1), len(str2)
     current_row = [cost_delete * x for x in range(1 + len1)]
     print("Заполнение
                        первой
                                    строки
                                                матрицы
                                                          редакционных
расстояний (операция удаления)")
     print("Первая строка: " + ' '.join(map(str,current row)))
     for j in range(1, len2 + 1):
          previous row = current row
          current row = [j * cost insert] + [0] * len1
          print(f"Для строки {j} первый столбец заполняется стоимостью
операций вставки = \{current row[0]\}")
          for i in range(1, len1 + 1):
                current row[i] = distance between prefixes(i, j, strl,
str2, current row, previous row, cost replace, cost insert, cost delete,
cost replace2)
     print ("ИТОГОВАЯ СТОИМОСТЬ ОПЕРАЦИЙ")
     return current row[len1]
     def sequence of operations(str1: str, str2: str, cost replace: int,
cost insert: int, cost delete: int, cost replace2: int) -> str:
     len1, len2 = len(str1), len(str2)
     matrix = [[0] * (len1 + 1) for _ in range(len2 + 1)]
     print("Заполнение
                         первой
                                     строки
                                              матрицы редакционных
расстояний (операция удаления)")
     for i in range(len1 + 1):
          matrix[0][i] = i * cost_delete
     print("Первая строка: " + ' .join(map(str,matrix[0])))
     print("Заполнение
                         первого столбца матрицы редакционных
расстояний (операция вставки)")
     column = ""
     for j in range(len2 + 1):
          matrix[j][0] = j * cost insert
          column += str(matrix[j][0]) + " "
     print("Первый столбец: " + column + "\n")
     for j in range(1, len2 + 1):
          for i in range(1, len1 + 1):
               matrix[j][i] = distance between prefixes(i, j, strl,
str2, matrix[j], matrix[j-1], cost replace, cost insert, cost delete,
cost replace2)
     result = []
     list str1 = [" ", " "] + list(str1)
     list str2 = [""] + list(str2)
     print("Получена матрица редакционных расстояний")
     print(" ".join(list str1))
     for j in range(len2 + 1):
          string matrix = f"{list str2[j]} "
          for i in range(len1 + 1):
                string matrix += str(matrix[j][i]) + " "
          print(string matrix)
     print("\nВосстановление операций, начиная с конца")
     i, j = len1, len2
```

```
while i > 0 or j > 0:
           if i == 0:
                result.append('I')
                j -= 1
                print(f"Операция: вставка(I), перемещаемся на позицию j =
\{j\} i = \{i\}"
           elif j == 0:
                result.append('D')
                print(f"Операция: удаление(D), перемещаемся на позицию ј
= \{j\} i = \{i\}''\}
          else:
                current = matrix[j][i]
                if str1[i - 1] == str2[j - 1] and current == matrix[j - 1]
1][i - 1]:
                      result.append('M')
                      i -= 1
                      j -= 1
                      print(f"Операция: совпадение(M), перемещаемся на
позицию j = \{j\} i = \{i\}")
                elif current == matrix[j - 1][i - 1] + cost replace:
                      result.append('R')
                      i -= 1
                      j -= 1
                      print(f"Операция: замена(R), перемещаемся на позицию
j = \{j\} i = \{i\}"
                elif i \ge 2 and current == matrix[j - 1][i - 2] +
cost replace2:
                      result.append('T')
                      i = 2
                      j -= 1
                      print(f"Операция: замена двух символов на один(T),
перемещаемся на позицию j = \{j\} i = \{i\}")
                elif current == matrix[j][i - 1] + cost delete:
                      result.append('D')
                      i -= 1
                      print(f"Операция: удаление(D), перемещаемся
                                                                        на
позицию j = \{j\} i = \{i\}")
                else:
                      result.append('I')
                      j -= 1
                      print(f"Операция: вставка(I), перемещаемся
                                                                        на
позицию j = \{j\} i = \{i\}")
     print("\nитоговая последовательность операций")
     return ''.join(reversed(result))
     if name == " main ":
     print("Редакционное расстояние - нахождение минимальной стоимости
операций")
     cost replace, cost insert, cost delete, cost replace2 = map(int,
input().split(' '))
     str1 = input()
     str2 = input()
     print(editorial distance(str1, str2, cost replace, cost insert,
cost delete, cost replace2))
     print("\nРедакционное расстояние - нахождение последовательности
операций")
```

print(sequence_of_operations(str1, str2, cost_replace, cost_insert,
cost_delete, cost_replace2))