# 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 6а.

Студент гр. 3343	 Старков. С. А.
Преподаватель	Жангиров Т. Р.

Санкт-Петербург 2025

# Цель работы

Нахождения редакционного предписания алгоритмом Вагнера-Фишера.

### Задание

№1 - Над строкой є (будем считать строкой непрерывную последовательность из латинских букв) заданы следующие операции:

replace( $\epsilon$ , a, b) – заменить символ а на символ b.

 $insert(\varepsilon, a)$  – вставить в строку символ а (на любую позицию).

 $delete(\varepsilon, b)$  – 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

№2 - Над строкой є (будем считать строкой непрерывную последовательность из латинских букв) заданы следующие операции:

replace( $\epsilon$ , a, b) – заменить символ a на символ b.

 $insert(\epsilon, a)$  – вставить в строку символ а (на любую позицию).

 $delete(\epsilon, b)$  – 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 А в строку В.

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 (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 A; третья строка — исходная строка B.

Sample Input:

1 1 1

entrance

reenterable

Sample Output:

**IMIMMIMMRRM** 

entrance

reenterable

Модификация: 6а. Добавляется 4-я операция со своей стоимостью: транспозиция с заменой: два последовательных символа меняются местами, а затем один из них может быть заменён.

## Выполнение работы

Код реализует алгоритм вычисления расстояния Левенштейна между двумя строками s1 и s2. Основные операции: замена, вставка, удаление.

### Особенности:

- Стоимости всех операций фиксированы и равны 1 (вставка, удаление, замена).
- Матрица matrix размером (n+1) x (m+1) заполняется рекурсивно через функцию lev distance.
- Реализация соответствует классическому алгоритму, но **не поддерживает произвольные веса операций** (все стоимости равны 1).

### Оценка сложности

- **Время**:  $O(n \cdot m)$ , где n = len(s1), m = len(s2). Каждая ячейка матрицы вычисляется за O(1).
- Память: O(n·m) для хранения матрицы.

### Недостатки:

Фиксированные стоимости: В коде нет поддержки произвольных весов операций (например, замена стоит 3, а вставка — 2).

Отсутствие функций расширения: В коде нет функций extend\_levenshtein\_first и extend\_levenshtein\_second, которые должны дополнять матрицу без пересчета.

Рекурсивный подход: Функция lev\_distance реализована рекурсивно, что неоптимально для больших строк.

Для выполнения задания №2, был написан код, который решает задачу нахождения редакционного расстояния, а также восстанавливает последовательность операций для преобразования исходной строки в целевую.

Код вычисляет минимальную стоимость преобразования строки А в В с учетом операций:

### Описание кода:

• Замена (R), Вставка (I), Удаление (D), Транспозиция (T).

### Особенности:

- о Поддерживает произвольные стоимости операций (передаются через входные данные).
- Восстанавливает последовательность операций через матрицу backtrack.
- Учитывает транспозицию с заменой (два символа меняются местами,

### Оценка сложности:

- Время: O(n·m) для заполнения матрицы и O(n+m) для восстановления пути.
- Память: O(n·m) для матриц dp и backtrack.

### Ключевые части кола:

### Инициализация матрицы:

- о Первая строка заполняется стоимостью вставок.
- о Первый столбец заполняется стоимостью удалений.

# Заполнение матрицы:

- Для каждой ячейки вычисляются стоимости замены, вставки, удаления и транспозиции.
- Транспозиция учитывается только если символы можно поменять местами с последующей заменой.

# Восстановление пути:

 $\circ$  Обратный проход от dp[len(A)][len(B)] к dp[0][0] с выбором операций.

# Тестирование

Результаты тестирования представлены в таблице 1.

№ п/п	Входные данные	Выходные данные	Комментарии
1.	1 1 1 1 qwerty qwsdeg	Редакционное расстояние: 4	Алгоритм Вагнера- Фишера. Результат вычислен верно.
2.	5 2 3 1 abc cbaa	Редакционное расстояние: 8	Алгоритм Вагнера- Фишера. Результат вычислен верно.
3.	100 100 100 100 asdf asdf	Редакционное расстояние: 0	Алгоритм Вагнера- Фишера. Результат вычислен верно.
4.	1 1 1 1 wierghwij sooidfhgi	RIIMRRTDMD wierghwij sooidfhgi	Алгоритм Вагнера- Фишера с восстановлением действий. Результат вычислен верно.

Табл. 1. – Результаты тестирования

# Выводы

Был реализован алгоритм Вагнера-Фишера для вычисления редакционного предписания, определяя минимальное количество операций (вставки, удаления, замены, транспозиции) для преобразования одной строки в другую.

### ПРИЛОЖЕНИЕ А

```
1 - Файл main.py
      DEBUG = False # Общий режим отладки
      DEBUG VERBOSE = True # Выводить матрицу после каждой итерации
      def print matrix (matrix, s1, s2):
         print(" ", end="")
         for ch in " " + s2:
             print(f"{ch:>5}", end="")
         print()
         for i in range(len(matrix)):
              ch = " " if i == 0 else s1[i - 1] if i - 1 < len(s1) else " "
             print(f"{ch:>3} | ", end="")
              for j in range(len(matrix[0])):
                 print(f"{matrix[i][j]:5}", end="")
             print()
         print()
     def levenshtein(price, s1, s2):
          # price[0] - replace, price[1] - insert, price[2] - delete
         m, n = len(s1), len(s2)
         matrix = [[0] * (n + 1) for in range(m + 1)]
         if DEBUG:
             print("==> Инициализация первой строки (вставки):")
          for j in range (1, n + 1):
             matrix[0][j] = j * price[1]
              if DEBUG:
                 print(f" Вставить '{s2[j - 1]}' в позицию 0: {j} * {price[1]}
= {matrix[0][j]}")
         if DEBUG:
              print("\n==> Инициализация первого столбца (удаления):")
          for i in range (1, m + 1):
             matrix[i][0] = i * price[2]
              if DEBUG:
                 print(f" Удалить '{s1[i - 1]}' из позиции {i - 1}: {i} *
{price[2]} = {matrix[i][0]}")
         if DEBUG VERBOSE:
```

```
print("\nНачальная матрица:")
              print matrix(matrix, s1, s2)
          for i in range (1, m + 1):
              for j in range(1, n + 1):
                  a, b = s1[i - 1], s2[j - 1]
                  match or replace = 0 if a == b else price[0]
                  cost replace = matrix[i - 1][j - 1] + match or replace
                  cost insert = matrix[i][j - 1] + price[1]
                  cost delete = matrix[i - 1][j] + price[2]
                  matrix[i][j] = min(cost replace, cost insert, cost delete)
                  if DEBUG:
                      print(f"\n==> Позиция s1[{i - 1}]='{a}' и s2[{j - 1}]='{b}'
(i=\{i\}, j=\{j\}):")
                      if a == b:
                          print(" Символы совпадают")
                          print(f" Стоимость: dp[{i - 1}][{j - 1}] = {matrix[i - 1]}
1][j - 1]}")
                      else:
                          print(" Символы разные")
                          print(f" Стоимость замены: dp[{i - 1}][{j - 1}] +
{price[0]} = {cost replace}")
                      print(f" Стоимость вставки : dp[{i}][{j-1}] + {price[1]}
= {cost insert}")
                      print(f" Стоимость удаления : dp[{i - 1}][{j}] + {price[2]}
= {cost delete}")
                      print(f" --> Выбрано минимальное значение: {matrix[i][j]}")
                  if DEBUG VERBOSE:
                      print("\nТекущая матрица:")
                      print matrix(matrix, s1, s2)
          if DEBUG:
              print("\n==> Финальная матрица:")
              print matrix(matrix, s1, s2)
          return matrix[m][n], matrix
      def extend levenshtein first(matrix, price, s1, s2, extension):
          11 11 11
```

```
После расширения s1 = s1 + extension, вычисляем только новые строки.
          Временная сложность: O( |extension| * len(s2) )
          ** ** **
          old m = len(s1)
          s1 extended = s1 + extension
          new m = len(s1 extended)
          n = len(s2)
          if DEBUG:
              print(f"\n==> Расширяем первую строку '{s1}' на: '{extension}'")
          # Для новых строк создаём строки в матрицы
          for i in range (old m + 1, new m + 1):
              # Вычисляем dp[i][0]: удаление всех символов s1 extended[0:i]
              new row = [0] * (n + 1)
              new row[0] = i * price[2]
              for j in range (1, n + 1):
                  a = s1 extended[i - 1]
                  b = s2[i - 1]
                  cost replace = matrix[i - 1][j - 1] + (0 if a == b else price[0])
                  cost insert = new row[j - 1] + price[1]
                  cost delete = matrix[i - 1][j] + price[2]
                  new row[j] = min(cost replace, cost insert, cost delete)
                  if DEBUG:
                      print(f"\n==> Расширение: новая позиция s1[{i - 1}]='{a}' и
s2[{j - 1}]='{b}' (i={i}, j={j}):")
                      if a == b:
                          print(" Символы совпадают")
                          print(f" Стоимость: dp[{i - 1}][{j - 1}] = {matrix[i -
1][j - 1]}")
                      else:
                          print(f"
                                    Стоимость замены: dp[{i - 1}][{j - 1}] +
{price[0]} = {cost replace}")
                      print(f" Стоимость вставки: dp[{i}][{j-1}] + {price[1]}
= {cost insert}")
                      print(f" Стоимость удаления: dp[{i - 1}][{j}] + {price[2]}
= {cost delete}")
                      print(f" --> Выбрано: {new row[j]}")
              matrix.append(new row)
```

Расширение первой строки. Предполагается, что matrix уже содержит

матрицу расстояний для старой s1.

```
if DEBUG:
             print("\n==> Финальная матрица после расширения первой строки:")
             print_matrix(matrix, s1 extended, s2)
         return matrix[new m][n], s1 extended
      def extend levenshtein second(matrix, price, s1, s2, extension):
         Расширение второй строки. Предполагается, что matrix уже содержит
матрицу расстояний для старой s2.
         После расширения s2 = s2 + extension, вычисляем только новые столбцы.
         Временная сложность: O( |extension| * len(s1) )
         old n = len(s2)
          s2 extended = s2 + extension
         new n = len(s2 extended)
         m = len(s1)
          if DEBUG:
             print(f"\n==> Расширяем вторую '{s2}' строку на: '{extension}'")
          # Добавляем новые столбцы ко всем строкам матрицы
          for i in range (m + 1):
              # Для строки 0, базовая инициализация, если i == 0: dp[0][j] = j *
price[1]
              for j in range (old n + 1, new n + 1):
                  if i == 0:
                      val = j * price[1]
                     matrix[0].append(val)
                  else:
                     a = s1[i - 1]
                      b = s2 extended[j - 1]
                      cost\_replace = matrix[i - 1][j - 1] + (0 if a == b else
price[0])
                      cost_insert = matrix[i][j - 1] + price[1]
                      cost delete = matrix[i - 1][j] + price[2]
                      matrix[i].append(min(cost replace,
                                                                   cost insert,
cost delete))
                      if DEBUG:
                          print(f"\n==> Расширение: новая позиция s1[{i -
1}]='{a}' и s2[{j - 1}]='{b}' (i={i}, j={j}):")
                          if a == b:
```

```
print(" Символы совпадают")
                                                    print(f" C T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O T O 
{matrix[i - 1][j - 1]}")
                                             else:
                                                    print(f" Стоимость замены: dp[{i - 1}][{j - 1}] +
{price[0]} = {cost_replace}")
                                             print(f" Стоимость вставки: dp[\{i\}][\{j-1\}] +
{price[1]} = {cost insert}")
                                             print(f"
                                                                  Стоимость удаления: dp[{i - 1}][{j}] +
{price[2]} = {cost delete}")
                                             print(f" --> Выбрано: {matrix[i][j]}")
                 if DEBUG:
                        print("\n==> Финальная матрица после расширения второй строки:")
                        print matrix(matrix, s1, s2 extended)
                 return matrix[m][new n], s2 extended
          if name == ' main ':
                 if not DEBUG:
                        DEBUG VERBOSE = False
                 price = list(map(int, input().split()))
                 s1 = input().strip()
                 s2 = input().strip()
                 dist, matrix = levenshtein(price, s1, s2)
                 print(f"\nРедакционное расстояние: {dist}")
                 print("\nВыберите строку для расширения:")
                 print("1 - расширить первую строку")
                 print("2 - расширить вторую строку")
                 print("0 - не расширять")
                 choice = input("Ваш выбор: ").strip()
                 if choice == "1":
                        extension = input("Введите продолжение первой строки: ")
                        new_dist, s1_extended = extend_levenshtein_first(matrix, price, s1,
s2, extension)
                        print(f"\nHовое редакционное расстояние для '{s1 extended}' и
'{s2}': {new dist}")
                 elif choice == "2":
                        extension = input ("Введите продолжение второй строки: ")
```

```
new dist, s2 extended = extend levenshtein second(matrix, price, s1,
s2, extension)
                              редакционное расстояние для '{s1}' и
             print(f"\nНовое
'{s2 extended}': {new dist}")
         else:
             print("\nРасширение не выполнено.")
     2 - Файл back.py
     DEBUG = False
     def print matrix (matrix, A, B):
         m, n = len(matrix), len(matrix[0])
                      " + " ".join([" "] + list(B))
         header = "
         print(header)
         for i in range(m):
             label = " " if i == 0 else A[i - 1]
             row = " ".join(f"{matrix[i][j]:2}" for j in range(n))
             print(f"{label:>3} | {row}")
         print()
     def compute dp(price, A, B):
         m, n = len(A), len(B)
         matrix = [[0] * (n + 1) for in range(m + 1)]
         for i in range(1, m + 1):
             matrix[i][0] = i * price[2]
             if DEBUG:
                 print(f"Инициализация dp[{i}][0] = {matrix[i][0]} (удаление
символа '{A[i - 1]}')")
         for j in range(1, n + 1):
             matrix[0][j] = j * price[1]
             if DEBUG:
                 print(f"Инициализация dp[0][{j}] = {matrix[0][j]} (вставка
символа '{B[j - 1]}')")
         if DEBUG:
             print("\nНачальная матрица DP:")
             print matrix(matrix, A, B)
         for i in range (1, m + 1):
```

```
for j in range (1, n + 1):
                  cost\_replace = matrix[i - 1][j - 1] + (0 if A[i - 1] == B[j - 1])
1] else price[0])
                  cost insert = matrix[i][j - 1] + price[1]
                  cost delete = matrix[i - 1][j] + price[2]
                  matrix[i][j] = min(cost replace, cost insert, cost delete)
                  if DEBUG:
                      print(f"\nВычисляем dp[{i}][{j}] для A[{i-1}]='{A[i-1]}'
и B[{j-1}]='{B[j-1]}':",
                            f"
                                 3аменить = {cost replace}, Вставить
\{cost insert\}, Удалить = \{cost delete\} => dp[\{i\}][\{j\}] = \{matrix[i][j]\}"\}
          if DEBUG:
             print("\nИтоговая матрица DP:")
              print matrix(matrix, A, B)
          return matrix
     def backtrace(dp, price, A, B):
          i, j = len(A), len(B)
          ops = []
          if DEBUG:
              print("\nОбратный ход по матрице для восстановления операций:")
          while i > 0 or j > 0:
              if DEBUG:
                  print(f"\nHa позиции dp[{i}][{j}], текущая стоимость:
{dp[i][j]}")
              if i == 0:
                  ops.append('I')
                  if DEBUG:
                      print(f"(I) Вставляем символ '{B[j - 1]}' (i=\{i\}, j=\{j\})")
                  j -= 1
              elif j == 0:
                  ops.append('D')
                  if DEBUG:
                      print(f"(D) Удаляем символ '{A[i - 1]}' (i={i}, j={j})")
                  i -= 1
              elif A[i - 1] == B[j - 1] and dp[i][j] == dp[i - 1][j - 1]:
                  ops.append('M')
```

```
if DEBUG:
                      print(f"(M) Символы равны: A[\{i-1\}]='\{A[i-1]\}' и B[\{j-1\}]='\{A[i-1]\}'
1}]='{B[j - 1]}'")
                  i -= 1
                  i −= 1
              elif dp[i][j] == dp[i - 1][j - 1] + price[0]:
                  ops.append('R')
                  if DEBUG:
                      print(f"(R) Заменяем A[{i - 1}] = '{A[i - 1]}' на B[{j - 1}]
1}]='{B[j - 1]}'")
                  i -= 1
                  j -= 1
              elif dp[i][j] == dp[i][j - 1] + price[1]:
                  ops.append('I')
                  if DEBUG:
                      print(f"(I) Вставляем символ '{B[j - 1]}'")
              elif dp[i][j] == dp[i - 1][j] + price[2]:
                  ops.append('D')
                  if DEBUG:
                      print(f"(D) Удаляем символ '{A[i - 1]}'")
                  i -= 1
          ops.reverse()
          if DEBUG:
              print("\nПоследовательность операций:", "".join(ops))
          return "".join(ops)
      if name == ' main ':
          price = list(map(int, input().split()))
          A = input().strip()
          B = input().strip()
          dp = compute dp(price, A, B)
          ops = backtrace(dp, price, A, B)
          print(ops)
          print(A)
          print(B)
```