|  |  |
| --- | --- |
| Gerb-BMSTU_01 | **Министерство науки и высшего образования Российской Федерации**  **Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение**  **высшего образования**  **«Московский государственный технический университет**  **имени Н.Э. Баумана**  **(национальный исследовательский университет)»**  **(МГТУ им. Н.Э. Баумана)** |

ФАКУЛЬТЕТ **Информатика и системы управления**

КАФЕДРА **«Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии» (ИУ7)**

НАПРАВЛЕНИЕ ПОДГОТОВКИ **09.03.01 Информатика и вычислительная техника**

**Отчет**

|  |  |
| --- | --- |
| **по лабораторной работе №** | 1 |

**Название:** Расстояние Левенштейна и Дамерау-Левенштейна

**Дисциплина:** Анализ алгоритмов

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| Студент | ИУ7-52Б |  |  | В.А. Иванов |
|  | (Группа) |  | (Подпись, дата) | (И.О. Фамилия) |
|  |  |  |  |  |
| Преподаватель |  |  |  |  |
|  |  |  | (Подпись, дата) | (И.О. Фамилия) |

Москва, 2020

Оглавление

[**Введение** 3](#_Toc50554035)

[**1)** **Аналитическая часть** 4](#_Toc50554036)

[**2)** **Конструкторская часть** 6](#_Toc50554037)

[**3)** **Техническая часть** 9](#_Toc50554038)

[**4)** **Исследовательская часть** 14](#_Toc50554039)

[**Заключение** 16](#_Toc50554040)

[**Список литературы** 17](#_Toc50554041)

**Введение**

Расстояние Левенштейна – минимальное количество редакционных операций, которые необходимы для превращения одной строки в другую. Редакционными операциями в данном случае являются:

* Вставка символа
* Удаление символа
* Замена символа

Расстояние Дамерау-Левенштейна также учитывает и операцию транспозиции – перестановки двух соседних символов местами.

Данные расстояния имеют большое количество применений. Они используются для автокоррекции при выполнении поисковых запросов и печати на клавиатуре, а также в биоинформатике для сравнения генов, представленных в строковом формате.

1. **Аналитическая часть**

Целью лабораторной работы является реализация и сравнение алгоритмов поиска расстояний Левенштейна и Дамерау-Левенштейна.

Задачами лабораторной работы являются:

* Математическое описание расстояний Левенштейна и Дамерау-Левенштейна.
* Описание и реализация алгоритмов поиска расстояний.
* Проведение замеров процессорного времени работы алгоритмов при различных размерах строк. Оценка наибольшей используемой каждым алгоритмом памяти
* На основании экспериментов провести сравнительный анализ алгоритмов

Задача по поиску расстояний заключается в нахождении такого взаимного выравнивания строк и операций, которые будут иметь минимальный суммарный штраф. Штраф операций:

* Вставка (I) – 1
* Замена (R) – 1
* Удаление (D) – 1
* Совпадение (М) – 0
* Транспозиция (T) – 1

Для решения данной проблемы используется рекуррентная формула вычисления расстояний. Пусть D(s1[1..i], s2[1..j]) – расстояние Левенштейна для подстроки s1 длиной i и s2 длиной j. Тогда D вычисляется как:

Аналогично рекурсивно представляется формула расстояния Дамерау-Левенштейна:

Последнее D учитывается в формуле при выполнении:

1. **Конструкторская часть**

Рассмотрим алгоритмы поиска расстояний Левенштейна и Дамерау- Левенштейна для строк s1 и s2 длинами в n1 и n2 соответственно.

**Расстояние Левенштейна, матричный метод**

Алгоритм матричного поиска расстояния Левенштейна основывается на вышеописанной рекуррентной формуле. Создаётся целочисленная матрица размерами (n1+1)x(n2+1). В каждой клетке [i][j] этой матрицы будет записано значение D(s1[1..i-1], s2[1..j-1]). В случае, когда i=1 или j=1 вместо строк s1 и s2 соответственно будут выступать пустые строки. Искомым расстоянием Левенштейна будет значение ячейки [n1+1][n2+1].

Нахождение расстояний алгоритм начинает с заполнения первого столбца и первой строки, так как они являются базой для рекуррентной формулы. После этого производится построчное заполнение остальной части матрицы.

Оценка памяти:

* (n1+n2) \* размер символа – строки s1, s2
* (n1+1)\*(n2+1) \* размер целого числа – матрица

**Расстояние Дамерау-****Левенштейна, матричный метод**

Алгоритм является модификацией вышеописанного способа нахождения расстояния Левенштейна. Дополнительно для ячейки [i][j] (i > 2, j > 2) рассматривается вариант перехода из клетки [i-2][j-2], при условии, что s1[i] = s2[j-1] и s1[i-1] = s2[j]. Искомым расстоянием Дамерау-Левенштейна также является значение ячейки [n1+1][n2+1].

**Расстояние Левенштейна, рекурсивный метод**

Данный алгоритм использует только рекурсивную формулу нахождения D(s1[1..i], s2[1..j]). Для этого используется рекурсивная функция, принимающая в себя строки s1, s2 и длины подстрок i, j. Функция вызывает функции для тех же строк, и длин: (i-1, j-1), (i-1, j) и (i, j-1), после чего возвращает минимальный из них.

**Расстояние Левенштейна, рекурсивный метод с заполнением матрицы**

В данном случае, в качестве основы используется алгоритм Дейкстра. Создаётся матрица размерами (n1+1)x(n2+1), все ячейки которой изначально заполнены значением +∞. В каждой клетке [i][j] этой матрицы будет записано значение D(s1[1..i-1], s2[1..j-1]).

Рекурсивная функция получает матрицу, индексы i, j положения в ней и две строки. Алгоритм начинает свою работу с ячейки [1][1], которая заполняется значением 0. Из положения [i][j] рассматривается переход в соседние ячейки [i+1][j+1], [i+1][j], [i][j+1]. В случае, если соседняя ячейка расположена в пределах матрицы, и расстояние R при переходе из данной ячейки меньше ныне хранимого в ней, то значение соседней ячейки меняется на R, после чего функция запускается уже для соседней ячейки. После завершения работы всех функций, расстояние Левенштейна расположено в ячейке [n1+1][n2+1].

**Требования к ПО**

Для полноценного проверки и оценки алгоритмов необходимо:

1. Обеспечить возможность консольного ввода двух строк и выбора алгоритма для поиска расстояния. Программа должна вывести вычисленное редакционное расстояние, а также вывести матрицу поиска, в случае использования её в выбранном алгоритме.
2. Реализовать функцию замера процессорного времени, затраченного функцией. Для этого также создать возможность ввода длины строк, на которых будет выполнен замер.
3. **Техническая часть**

**Выбор языка программирования**

В качестве языка программирования был выбран Python 3, так как имеется опыт работы с ним, и с библиотеками, позволяющими провести исследование и тестирование программы.

**Листинг кода**

Реализация алгоритмов поиска расстояний представлена на листингах 3.1-3.4:

Листинг 3.1. Функция нахождения расстояния Левенштейна матричным методом.

|  |
| --- |
| def lev\_matrix(s1, s2, is\_print=False):  matr = [[0] \* (len(s1)+1) for i in range(len(s2)+1)]  for j in range(len(s1)+1):  matr[0][j] = j  for i in range(len(s2)+1):  matr[i][0] = i  for i in range(1, len(s2)+1):  for j in range(1, len(s1)+1):  add = 0 if s1[j-1] == s2[i-1] else 1  matr[i][j] = min(matr[i-1][j]+1, matr[i][j-1]+1, matr[i-1][j-1]+add)  if is\_print:  print("Расстояние:", matr[i][j])  print\_matrix(matr)  return matr[i][j] |

Листинг 3.2. Функции нахождения расстояния Левенштейна рекурсивным методом.

|  |
| --- |
| def \_lev\_rec(s1, s2, len1, len2):  if len1 == 0: return len2  elif len2 == 0: return len1  else:  return min(\_lev\_rec(s1, s2, len1, len2-1) + 1,  \_lev\_rec(s1, s2, len1-1, len2) + 1,  \_lev\_rec(s1, s2, len1-1, len2-1) +  (0 if s1[len1-1] == s2[len2-1] else 1))  def lev\_recursion(s1, s2, is\_print=False):  res = \_lev\_rec(s1, s2, len(s1), len(s2))  if is\_print:  print("Расстояние:", res)  return res |

Листинг 3.3. Функции нахождения расстояния Левенштейна рекурсивным методом с заполнением матрицы.

|  |
| --- |
| def \_lev\_mr(matr, i, j, s1, s2):  if i+1 < len(matr) and j+1 < len(matr[0]):  add = 0 if s1[j] == s2[i] else 1  if matr[i+1][j+1] > matr[i][j] + add:  matr[i+1][j+1] = matr[i][j] + add  \_lev\_mr(matr, i+1, j+1, s1, s2)  if j+1 < len(matr[0]) and (matr[i][j+1] > matr[i][j] + 1):  matr[i][j+1] = matr[i][j] + 1  \_lev\_mr(matr, i, j+1, s1, s2)  if i+1 < len(matr) and (matr[i+1][j] > matr[i][j] + 1):  matr[i+1][j] = matr[i][j] + 1  \_lev\_mr(matr, i+1, j, s1, s2) def lev\_matrix\_recursion(s1, s2, is\_print=False):  max\_len = max(len(s1), len(s2)) + 1  matr = [[max\_len] \* (len(s1) + 1) for i in range(len(s2) + 1)]  matr[0][0] = 0  \_lev\_mr(matr, 0, 0, s1, s2)   if is\_print:  print("Расстояние:", matr[-1][-1])  print\_matrix(matr)  return matr[-1][-1] |

Листинг 3.4. Функции нахождения расстояния Дамерау-Левенштейна матричным методом.

|  |
| --- |
| def dem\_lev\_matrix(s1, s2, is\_print=False):  matr = [[0] \* (len(s1) + 1) for i in range(len(s2) + 1)]  for j in range(len(s1)+1):  matr[0][j] = j  for i in range(len(s2)+1):  matr[i][0] = i   for i in range(1, len(s2) + 1):  addM = 0 if s1[0] == s2[i-1] else 1  matr[i][1] = min(matr[i-1][1] + 1, matr[i][0] + 1,  matr[i-1][0] + addM)  for j in range(2, len(s1) + 1):  addM = 0 if s1[j-1] == s2[0] else 1  matr[1][j] = min(matr[0][j] + 1, matr[1][j-1] + 1,  matr[0][j-1] + addM)   for i in range(2, len(s2)+1):  for j in range(2, len(s1)+1):  addM = 0 if s1[j-1] == s2[i-1] else 1  addT = 1 if (s1[j-2] == s2[i-1] and s1[j-1] == s2[i-2]) else 2  matr[i][j] = min(matr[i-1][j]+1, matr[i][j-1]+1,  matr[i-1][j-1]+addM, matr[i-2][j-2]+addT)   if is\_print:  print("Расстояние:", matr[i][j])  print\_matrix(matr)  return matr[i][j] |

**Результаты тестирования**

Реализация

**Оценка памяти**

Произведём оценку наибольшей затрачиваемой алгоритмом памяти Mmax при поиске расстояний для строк s1 и s2. Для удобства оценки примем длину обоих строк за n.

Расстояние Левенштейна, матричный метод. Память затрачивается на матрицу и две строки.

Mmax = (n+1)\*(n+1)\*sizeof(int) + (n+n)\*sizeof(char) =

(n+1)\*(n+1)\*16 + (n+n) = 16\*n^2 + 2\*17n + 16 байт

Расстояние Дамерау-Левенштейна, матричный метод. Аналогично.

Mmax = 16\*n^2 + 2\*17n + 16 байт

Расстояние Левенштейна, рекурсивный метод. Память используется при каждом вызове функции. Одна функция принимает в качестве аргумента 2 строки по значению, 2 размера строк. Максимальная глубина рекурсии = n+n.

Mmax = (n+n)\*(2n\*sizeof(char) + 2\*sizeof(int)) = 2n\*(2n + 32) = 4n^2 + 64n байт.

Расстояние Левенштейна, рекурсивный метод с заполнением матрицы. Память используется для матрицы и при каждом вызове функции. Максимальная глубина рекурсии = n+n.

Mmax = (n+1)\*(n+1)\*sizeof(int) + (n+n)\*(2n\*sizeof(char) + 2\*sizeof(int)) = (n^2+2n+1)\*16 + 2n\*(2n + 32) = 20n^2 + 96n + 16 байт.

**Среда и инструменты замера**

Для замера процессорного времени исполнения функции используется библиотека time. Проведение измерений производится в функции, приведённой в листинге 3.5. Также в листинге приведена функция random\_str для создания строки заданной длины из случайной последовательности символов, с использованием библиотеки random.

Листинг 3.5. Функция замера процессорного времени работы функции.

|  |
| --- |
| def random\_str(length):  a = []  for i in range(length):  a.append(random.choice("qwerty"))  return "".join(a)  def test\_memory(func, length):  s1 = random\_str(length)  s2 = random\_str(length)  print("Строка 1:", s1)  print("Строка 2:", s2)   p = psutil.Process()  mem1 = p.memory\_info().peak\_wset  func(s1, s2)  mem2 = p.memory\_info().peak\_wset   print("Затраченая память - {:} байт".format(mem2-mem1)) |

1. **Исследовательская часть**

**План экспериментов**

Замеры процессорного времени проводятся при равных длинах строк s1 и s2. Содержание строк сгенерировано случайным образом. Изучается время работы при длинах: 1, 3, 10, 20, 100, 1000. Для повышения точности, каждый замер производится три раза, за результат берётся среднее арифметическое.

**Результат экспериментов**

По результатам замеров процессорного времени можно составить таблицу 4.1.

Таблица 4.1. Результат измерений процессорного времени (в секундах)

|  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| Длина строк  Алгоритм | 1 | 3 | 10 | 20 | 100 | 1000 |
| Лев., матрица | 7\*10^-6 | 1.9\*10^-5 | 1.3\*10^-4 | 4.7\*10^-4 | 0.013 | 1.405 |
| Лев., рекурсия | 3\*10^-6 | 4.7\*10^-5 | 6.984 | - | - | - |
| Лев., рекурсия с матрицей | 1\*10^-5 | 4.1\*10^-5 | 4.1\*10^-4 | 2.5\*10^-3 | 0.38 | - |
| Д-Л, матрица | 8\*10^-6 | 2.8\*10^-5 | 1.7\*10^-4 | 6.1\*10^-4 | 0.016 | 2.031 |

В алгоритме нахождения Левенштейна с помощью рекурсии замеры на длине строк более 10 не проводились, так как время выполнения было слишком велико (более 10 минут). В алгоритме рекурсии с заполнением матрицы не удалось провести измерения при длине 1000, так как была превышена максимальная глубина рекурсии.

**Сравнительный анализ**

По результатам эксперимента можно заключить:

* Наиболее быстродейственным алгоритмом поиска расстояния Левенштейна является алгоритм, использующий матрицу.
* Рекурсивный алгоритм с использованием матрицы показывает значительно более медленную скорость роста времени по сравнению с рекурсивным алгоритмом
* Алгоритмы поиска расстояния Левенштейна и Дамерау-Левенштейна с помощью матрицы показывают схожую скорость роста времени, однако первый алгоритм несколько быстрее.

**Заключение**

В ходе лабораторной работы были изучены и описаны понятия расстояний Левенштейна и Дамерау-Левенштейна. Также были описаны и реализованы алгоритмы поиска расстояний. Проведены замеры процессорного времени работы каждого алгоритмах при различных строках, оценена наибольшая занимаемая память. На основании оценок и экспериментов проведён сравнительный анализ.

**Список литературы**