

Национальный исследовательский Университет ИТМО
Мегафакультет информационных и трансляционных технологий
Факультет инфокоммуникационных технологий

Алгоритмы и структуры данных

Лабораторная работа №1

Работу
выполнил:
А.Э. Филиппов
Группа: К3139
Преподаватель:
Д. Добриборщ

Санкт-Петербург
2022

Содержание

1. Задачи по варианту	3
1.1. Задача №3. Редакционное расстояние	3
2. Теоретическая информация	5
3. Ход выполнения работы	5
3.1. Список	5
3.2. Картинка	5
3.3. Таблицы	6
3.4. Листинг	7
Заключение	8

1. Задачи по варианту

1.1. Задача №3. Редакционное расстояние

Редакционное расстояние между двумя строками – это минимальное количество операций (вставки, удаления и замены символов) для преобразования одной строки в другую. Это мера сходства двух строк. У редакционного расстояния есть применения, например, в вычислительной биологии, обработке текстов на естественном языке и проверке орфографии. Ваша цель в этой задаче – вычислить расстояние редактирования между двумя строками.

- **Формат ввода / входного файла (input.txt).** Каждая из двух строк ввода содержит строку, состоящую из строчных латинских букв. Длина обеих строк - от 1 до 5000.
- **Формат вывода / выходного файла (output.txt).** Выведите расстояние редактирования между заданными двумя строками.
- Ограничение по времени. 2 сек.
- Ограничение по памяти. 256 мб.
- Примеры:

input.txt	output.txt	input.txt	output.txt	input.txt	output.txt
ab	0	shorts	3	editing	5
ab		ports		distance	

- Редакционное расстояние во втором примере равно 3:

s	h	o	r	t	-
-	p	o	r	t	s

Код:

```
1  import time
2  import tracemalloc
3
4  tracemalloc.start()
5  t_start = time.perf_counter()
6  file = open('input.txt')
7  lines = file.readlines()
8  out = open("output.txt", "w")
9
10 a = lines[0]
11 b = lines[1]
12
13 n, m = len(a), len(b)
14 if n > m:
15     a, b = b, a
16     n, m = m, n
17
18 curr_row = []
19 for i in range(n+1):
20     curr_row.append(i)
21
22 for i in range(1, m + 1):
```

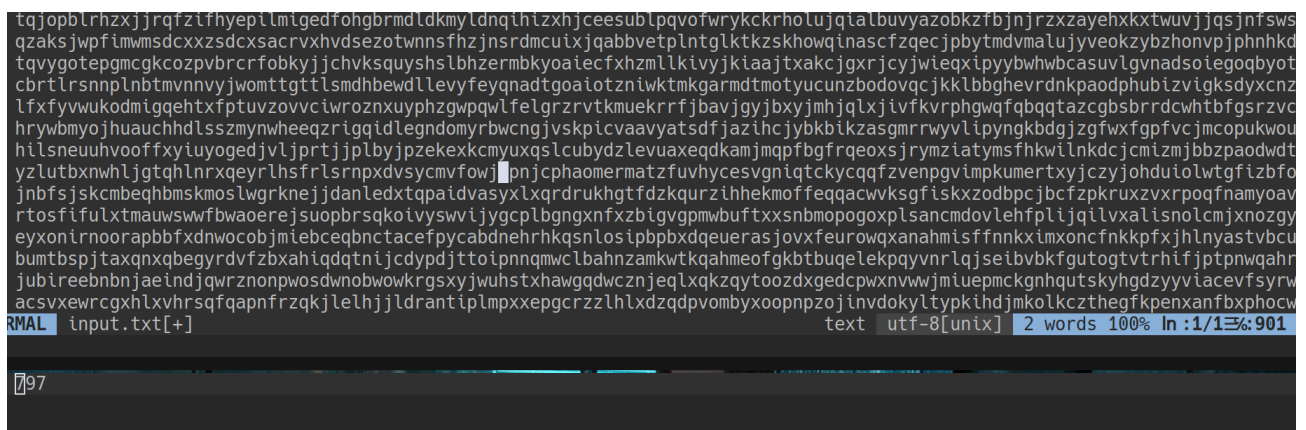
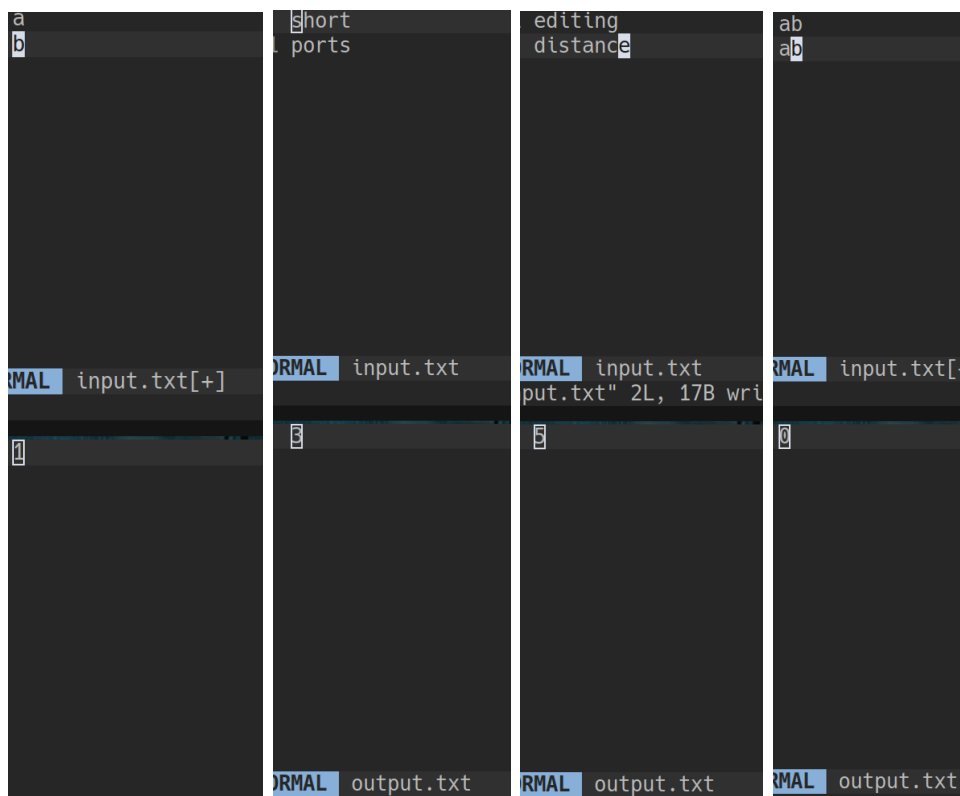
```

23     prev_row, curr_row = curr_row, [i] + [0] * n
24     for j in range(1, n + 1):
25         move_aus_a = prev_row[j] + 1
26         move_aus_b = curr_row[j-1] + 1
27         fortsetzen = prev_row[j-1]
28         if a[j-1] != b[i-1]:
29             fortsetzen += 1
30         curr_row[j] = min(move_aus_a, move_aus_b, fortsetzen)
31
32 out.write(str(curr_row[n]))
33

```

Для решения данной задачи использовалось расстояние Левенштайна. Вместо того, чтобы сохранять массив для ускорения работы сохраняются последняя строка и столбец.

Результат работы кода:



	Время выполнения (с)	Затраты памяти (байт)
Нижняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.00017152299915323965	13939
Пример из задачи 1	0.0001822340000217082	13941
Пример из задачи 2	0.00019643999985419214	13947
Пример из задачи 3	0.0002520400003049872	13952
Верхняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	1.9091916950001178	92904

Вывод по задаче: Расстояние Левенштайна считается самым эффективным алгоритмом для расчета редакционного расстояния. Его сложность - $O(n^2)$

1.2. Задача №4. Наибольшая общая подпоследовательность

Вычислить длину самой длинной общей подпоследовательности из двух последовательностей. Даны две последовательности $A = (a_1, a_2, \dots, a_n)$ и $B = (b_1, b_2, \dots, b_m)$, найти длину их самой длинной общей подпоследовательности, т.е. наибольшее неотрицательное целое число p такое, что существуют индексы $1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_p \leq n$ и $1 \leq j_1 < j_2 < \dots < j_p \leq m$ такие, что $a_{i_1} = b_{j_1}, \dots, a_{i_p} = b_{j_p}$.

2. Теоретическая информация

bash [bash]

3. Ход выполнения работы

3.1. Список

- первый элемент списка
- второй элемент списка

3.2. Картинка

SAMPLE

Рисунок 3.1. название картинки

Текст без отступа (следует за вставкой)

Новый параграф

Новый параграф с принудительно выключенным отступом

3.3. Таблицы

Таблица 3.1

Одна таблица		
Element	First	Second
One	-	-
Two	-	-
Three	-	-
Four	-	-

Таблица 3.2

Другая таблица		
top left	top center	top right
bot left	bot center	bot right

3.4. Листинг

```
1  #!/bin/bash
2
3  export LANG=en_US.UTF-8
4
5  dir_c=-1
6  file_c=0
7
8  cool() {
9      dir_c=$((dir_c + 1))
10     local directory=$1
11     local prefix=$2
12
13     local leaves=( $directory/* )
14     local local_c=${#leaves[@]}
15
16     for i in "${!leaves[@]}; do
17         local leaf=${leaves[$i]}
18         leaf=${leaf##*/}
19
20         local local_prefix="| "
21         local pointer="├─ "
22
23         if [ $i -eq $((local_c - 1)) ]; then
24             pointer="└─ "
25             local_prefix="  "
26         fi
27
28         echo "${prefix}${pointer}$leaf"
29         [ -d "$directory/$leaf" ] && cool "$directory/$leaf"
30     ↪ "${prefix}$local_prefix" || file_c=$((file_c + 1))
31
32     done
33 }
```

Листинг 1: Script.bash – bash в массы!

Заключение

L^AT_EX удобен для создания отчётов, так как сам следит за нумерацией таблиц, рисунков, листингов и отсылок к ним (так, например, здесь всегда будет указан номер рисунка "sample" не зависимо от того, какой он (1,2 или другой) - это рисунок 3.1). Не менее важно что весь документ оформлен в едином стиле, а исходные материалы подключаются к отчёту, а не хранятся в нём. Всё это позволяет легко получить качественный отчёт без дополнительных трат на его оформление.

Исключения, пожалуй, составляют таблицы, так как их значительно сложнее создавать кодом, нежели в графическом редакторе. Но здесь никто не запрещает использовать визуальные средства создания таблиц для L^AT_EX .