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

Алгоритмы и структуры данных

Лабораторная работа N_27

Работу выполнил: Рудникова В.О. Группа: К3125 Преподаватель: Артамонова В.Е.

 $ext{Caнкт-} \Pi$ етербург 2022

Содержание

Задачи по варианту	
Задача 4. Наибольшая общая подпоследовательность двух последовательностей	
Условие задачи	
Листинг кода	
Текстовое объяснение решения	
Результаты работы кода	
Время выполнения и затраты памяти	
Вывод по задаче	
Дополнительные задачи	
Задача 5. Наибольшая общая подпоследовательность трёх последовательностей	
Условие задачи	
Листинг кода	
Текстовое объяснение решения	
Результаты работы кода	
Время выполнения и затраты памяти	
Вывод по задаче	
Вывод	1
Список использованных источников	1

Задачи по варианту

Задача 4. Наибольшая общая подпоследовательность двух последовательностей

Вычислить длину самой длинной общей подпоследовательности из двух последовательностей. Даны две последовательности: $A=(a_1,a_2,...,a_n)$ и $B=(b_1,b_2,...,b_m)$, найти длину их самой длинной общей подпоследовательности, т.е. наибольшее неотрицательное целое число p такое, что существуют индексы $1 \le i_1 < i_2 < ... < i_p \le n$ и $1 \le j_1 < j_2 < ... < j_p \le m$ такие, что $a_{i1} = b_{j1},...,a_{ip} = b_{jp}$.

- Формат ввода / входного файла (input.txt).
 - Первая строка: n длина первой последовательности.
 - Вторая строка: $a_1, a_2, ..., a_n$ через пробел.
 - Третья строка: m длина второй последовательности.
 - Четвертая строка: $b_1, b_2, ..., b_m$ через пробел.
- Ограничения: $1 \le n, m \le 100; -10^9 < a_i, b_i < 10^9$.
- \bullet Формат вывода / выходного файла (output.txt). Выведите число p.
- Ограничение по времени. 1 сек.

```
from time import process time
1
     from tracemalloc import start, get_traced_memory
2
3
4
     def lcs(arr1, arr2):
         n = len(arr1)
6
         m = len(arr2)
         dp = [[0] * (m + 1) for i in range(n + 1)]
         for i in range(1, n + 1):
9
             for j in range(1, m + 1):
10
                  if arr1[i - 1] = arr2[j - 1]:
11
                      dp[i][j] = dp[i - 1][j - 1] + 1
12
13
                      dp[i][j] = max(dp[i - 1][j], dp[i][j - 1])
14
         return dp[n][m]
15
16
17
                 = '__main__':
     if __name__
18
         start()
19
         with open('input.txt', 'r') as f:
20
             a = int(f.readline())
21
             seq1 = [int(i) for i in f.readline().split()]
22
             b = int(f.readline())
23
             seq2 = [int(i) for i in f.readline().split()]
24
         with open('output.txt', 'w') as g:
25
             g.write(str(lcs(seq1, seq2)))
26
27
         print('Time:', str(process time()), 'sec')
         print('Memory usage:', str(get_traced_memory()[1] / 1024), 'KB')
29
```

Длина общих подпоследовательностей хранится в двумерном списке, каждая мера которого отвечает за одну из данных последовательностей. Длина общей подпоследовательности для каждой ячейки списка определяется его предыдущими ячейками.

Результат работы кода на примерах из текста задачи:??



Результат работы кода на минимальных и максимальных значениях:??



	Время выполнения	Затраты памяти	
Нижняя граница	$0.078375 \ { m sec}$	8375 sec 17.244140625 KB	
диапазона значений			
входных данных из			
текста задачи			
Пример из задачи	$0.078375 \sec$	17.244140625 KB	
Верхняя граница	0.078375 sec		
диапазона значений		17.244140625 KB	
входных данных из			
текста задачи			

Вывод по задаче:

В задаче я реализовала алгоритм поиска длины наибольшей общей подпоследовательности для двух последовательностей. [1]

Дополнительные задачи

Задача 5. Наибольшая общая подпоследовательность трёх последовательностей

Вычислить длину самой длинной общей подпоследовательности из двух последовательностей. Даны три последовательности: $A=(a_1,a_2,...,a_n),\ B=(b_1,b_2,...,b_m)$ и $C=(c_1,c_2,...,c_k)$ найти длину их самой длинной общей подпоследовательности, т.е. наибольшее неотрицательное целое число p такое, что существуют индексы $1\leq i_1< i_2<...< i_p\leq n,\ 1\leq j_1< j_2<...< j_p\leq m$ и $1\leq k_1< k_2<...< k_p\leq n$ такие, что $a_{i1}=b_{j1}=c_{k1},...,a_{ip}=b_{jp}c_{kp}.$

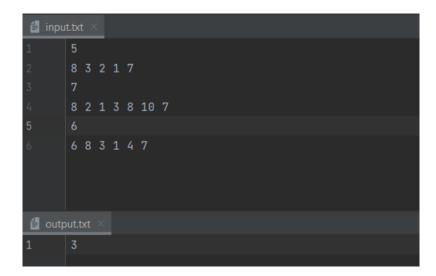
- Формат ввода / входного файла (input.txt).
 - Первая строка: n длина первой последовательности.
 - Вторая строка: $a_1, a_2, ..., a_n$ через пробел.
 - Третья строка: m длина второй последовательности.
 - Четвертая строка: $b_1, b_2, ..., b_m$ через пробел.
 - Пятая строка: k длина третьей последовательности.
 - Шестая строка: $c_1, c_2, ..., c_k$ через пробел.
- Ограничения: $1 \le n, m \le 100; -10^9 < a_i, b_i < 10^9.$
- Формат вывода / выходного файла (output.txt). Выведите число р.
- Ограничение по времени. 1 сек.(1)

$$y = \frac{x^2 - 3}{x - 2}. (1)$$

```
from time import process_time
1
     from tracemalloc import start, get_traced_memory
2
3
4
     def lcs(arr1, arr2, arr3):
5
         n = len(arr1)
6
         m = len(arr2)
         l = len(arr3)
         dp = [[[0] * (l + 1) for _ in range(m + 1)] for _ in range(n + 1)]
9
         for i in range(1, n + 1):
10
             for j in range(1, m + 1):
11
                  for k in range(1, l + 1):
12
                      if arr1[i - 1] = arr2[j - 1] and arr3[k - 1] = arr2[j - 1]
13
                          dp[i][j][k] = dp[i - 1][j - 1][k - 1] + 1
14
                      else:
15
                          dp[i][j][k] = max(dp[i - 1][j][k], dp[i][j - 1][k],
16
                           \rightarrow dp[i][j][k - 1])
         return dp[n][m][l]
17
18
19
                 = '__main__':
     if __name_
20
         start()
21
         with open('input.txt', 'r') as f:
22
             a = int(f.readline())
23
             seq1 = [int(i) for i in f.readline().split()]
24
             b = int(f.readline())
25
             seq2 = [int(i) for i in f.readline().split()]
26
             c = int(f.readline())
27
             seq3 = [int(i) for i in f.readline().split()]
28
         with open('output.txt', 'w') as g:
29
             g.write(str(lcs(seq1, seq2, seq3)))
30
31
         print('Time:', str(process time()), 'sec')
32
         print('Memory usage:', str(get traced memory()[1] / 1024), 'KB')
33
```

Длина общих подпоследовательностей хранится в трёхмерном списке, каждая мера которого отвечает за одну из данных последовательностей. Длина общей подпоследовательности для каждой ячейки списка определяется его предыдущими ячейками.

Результат работы кода на примерах из текста задачи:??



Результат работы кода на минимальных и максимальных значениях:??



	Время выполнения	Затраты памяти	
Нижняя граница			
диапазона значений	0.078375 sec	17.244140625 KB	
входных данных из			
текста задачи			
Пример из задачи	$0.078375 \ \text{sec}$	17.244140625 KB	
Верхняя граница	0.078375 sec		
диапазона значений		17.244140625 KB	
входных данных из			
текста задачи			

Вывод по задаче:

 ${\bf B}$ задаче я реализовала алгоритм поиска длины наибольшей общей подпоследовательности для трёх последовательностей.

Вывод:

В работе я вспомнила принципы динамического программирования и их применение к задачам про общие подпоследовательности.

Список использованных источников

1. Викиконспекты [Электронный ресурс] (дата обращения: 23.12.2022). — URL: https://neerc.ifmo.ru/wiki/index.php?title=%D0%97%D0%B0%D0%B4%D0%B0%D1%87%D0%B0_%D0%BE_%D0%BE_%D0%BB%D1%8C%D1%88%D0%B5%D0%B9_%D0%BE%D0%BE%D0%BB%D1%8C%D1%88%D0%B5%D0%B9_%D0%BE%D0%BE%D0%BF%D0%BF%D0%BF%D0%BF%D0%BE%D1%81%D0%BB%D0%B5%D0%B5%D0%BB%D1%8C%D0%BD%D0%BE%D1%81%D1%82%D0%B8.