

## 程式作業 2

111504504 楊愷晴

### 一、程式碼

#### Way1: dynamic programming (Python)

```
10 ✓ def lcs_len(str1, str2, m, n):
11     c = [[0]*(n+1)]*(m+1)                #c[0:m][0:n]
12
13     for i in range(1, m+1):                #1~m
14         for j in range(1, n+1):            #1~n
15             if str1[i-1] == str2[j-1]:
16                 c[i][j] = c[i-1][j-1] + 1
17             elif c[i-1][j] >= c[i][j-1]:
18                 c[i][j] = c[i-1][j]
19             else:
20                 c[i][j] = c[i][j-1]
21     return c[m][n]
```

利用動態規劃的精神， $c[i][j]$ 表示  $str1[1:i]$ 和  $str2[1:j]$ 的 LCS 長度，從  $c[1][1]$  開始找，最右下角的  $c[m][n]$ 即為所求。利用兩層 for 迴圈計算完 table  $c[][]$ 。Time complexity =  $O(n^2)$ 。

#### Way2: brute force (Python)

```
3 ✓ def lcs_brute(str1, str2, m, n):
4     if(m == -1 or n == -1):
5         return 0
6     if(str1[m] == str2[n]):
7         return 1 + lcs_brute(str1, str2, m-1, n-1)
8     return max(lcs_brute(str1, str2, m-1, n), lcs_brute(str1, str2, m, n-1))
```

從兩個字串的最後一個字元開始，一樣的話就去找  $\text{str1}[0:m-1]$  和  $\text{str2}[0:n-1]$  的 LCS ( 去掉兩邊最後一個字元後繼續找 ); 不一樣的話就找  $\text{Max}\{\text{str1 去掉最後一個字元、str2 不變的 LCS, str1 不變、str2 去掉最後一個字元的 LCS}\}$ 。若其中一個 string 跑到 index -1 就終止遞迴。

**Time complexity =  $O(2^n)$ 。**

## 二、實驗測試兩種方法

### 測試環境

CPU: 13<sup>th</sup> Gen Intel® Core™ i7-1360P

Operating System: Windows 11

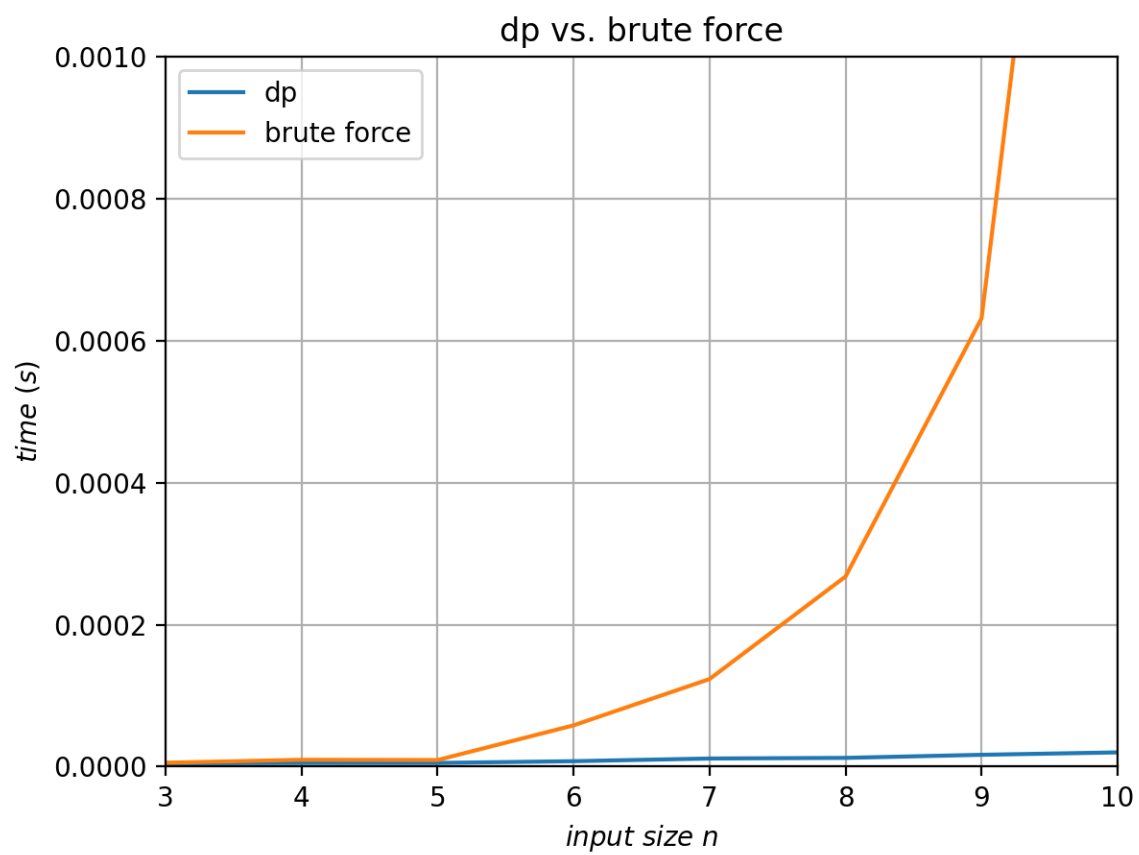
Python3.12

### 產生測資

手動產生  $\text{length}=3\sim10$  的英文字母字串，每種長度各 5 筆，存在 'input.txt'，讀取該檔案，用 Python time module 取得 lcs\_brute 和 lcs\_len 兩個函式計算所需的時間，並寫到 'output.txt' ( 在 google colab 執行 )。

寫一個 plot.py，讀取 'output.txt'，用 matplotlib 畫圖 ( 在 google colab 執行 )。

繪圖結果



根據圖表，大概在  $n=5$  後，dp 方法所需的時間明顯小於 brute force。