

## 第2次作業-作業-HW2

學號：112112105

姓名：李佩琪

作業撰寫時間：170 (mins，包含程式撰寫時間)

最後撰寫文件日期：2024/10/27

本份文件包含以下主題：(至少需下面兩項，若是有多者可以自行新增)

- ☒ 說明內容
- ☒ 個人認為完成作業須具備觀念

### 說明程式與內容

開始寫說明，該說明需說明想法，並於之後再對上述想法的每一部分將程式進一步進行展現，若需引用程式區則使用下面方法，若為.cs檔內程式除了於敘述中需註明檔案名稱外，還需使用語法```語言種類 程式碼```，其中語言種類若是要用python則使用py，java則使用java，C/C++則使用cpp，下段程式碼為語言種類選擇csharp使用後結果：

```
public void mt_getResult(){  
    ...  
}
```

若要於內文中標示部分網頁檔，則使用以下標籤```html 程式碼```，下段程式碼則為使用後結果：

```
<%@ Page Language="C#" AutoEventWireup="true" ...>  
  
<!DOCTYPE html>  
  
<html xmlns="http://www.w3.org/1999/xhtml">  
<head runat="server">  
<meta http-equiv="Content-Type" ...>  
    <title></title>  
</head>  
<body>  
    <form id="form1" runat="server">  
        <div>  
            </div>  
    </form>  
</body>  
</html>
```

更多markdown方法可參閱<https://ithelp.ithome.com.tw/articles/10203758>

請在撰寫"說明程式與內容"該塊內容，請把原該塊內上述敘述刪除，該塊上述內容只是用來指引該怎麼撰寫內容。

1. 問題如下圖所述，並回答下面問題。

Ans: ````html 程式碼 ```` from typing import List def getResult(): alphabet1: List[List[str]] = [ ['1', '2', '3', '4', '5', '6', '7', '8', '9', '0'], ['Q', 'W', 'E', 'R', 'T', 'Y', 'U', 'I', 'O', 'P'], ['A', 'S', 'D', 'F', 'G', 'H', 'J', 'K', 'L', ';'], ['Z', 'X', 'C', 'V', 'B', 'N', 'M', ',', '.', '/'] ] alphabet2: List[List[str]] = [ ['!', '@', '#', '\$', '%', '^', '&', '\*', '(', ')'], ['Q', 'W', 'E', 'R', 'T', 'Y', 'U', 'I', 'O', 'P'], ['A', 'S', 'D', 'F', 'G', 'H', 'J', 'K', 'L', ';'], ['Z', 'X', 'C', 'V', 'B', 'N', 'M', '<', '>', '?'] ] n = int(input("輸入資料組數: ")) repeat = set() def find\_and\_print(value, direction, alphabet): for j in range(len(alphabet)): if value in alphabet[j]: k = alphabet[j].index(value) new\_j, new\_k = j, k if direction == 1 and j > 0: new\_j -= 1 elif direction == 2 and j < len(alphabet) - 1: new\_j += 1 elif direction == 3 and k < len(alphabet[j]) - 1: new\_k += 1 elif direction == 4 and k > 0: new\_k -= 1 else: continue # 若移動超出邊界則跳過 ans = alphabet[new\_j][new\_k] if ans not in repeat: print(ans) repeat.add(ans) break for \_ in range(n): value, direction = input("輸入按鍵與方向: ").split() direction = int(direction) find\_and\_print(value, direction, alphabet1) find\_and\_print(value, direction, alphabet2) getResult() ````html 程式碼 ````

2. 給定一個包含  $n$  個不同數字的數組，這些數字的範圍是從 0 到  $n$ 。找出數組中缺失的那一個數字。 Ans:

````html 程式碼 ````

## 接收使用者輸入，例如: `nums = [3, 0, 1]`

---

```
num = input("請輸入數組(格式為 nums = [3, 0, 1]): ")
```

## 解析輸入的數組，只取出等號後的數組部分，並轉換為列表

---

```
nums = eval(num.split('=')[1].strip())
```

## 取得數組的長度

---

```
n = len(nums)
```

## 計算從 0 到 $n$ 的總和

---

```
sum1 = n * (n + 1) / 2
```

## 計算數組中所有數字的總和

---

```
sum2 = sum(nums)
```

## 取得缺少的數字

---

```
miss = sum1 - sum2
```

# 輸出缺少的數字，轉為整數形式

```
print("缺少的數字為:", int(miss))
```

```
```html 程式碼 ```
```

## 3. 請回答下面問題：

Ans: a. 成立 將  $T(n)=2^n+1$  與  $2^n$  比較: 在  $T(n)=2^n+1$  中, 常數1是一個很小的額外項, 相較於  $2^n$  在  $n$  很大時的增長率, 它變得可以忽略不計。可以寫成:  $2^n+1 \leq 2 \cdot 2^n$  驗證大 O 條件: 對於所有  $n \geq 1$  成立。因此, 只要我們設定  $c=2$ , 就有  $T(n) \leq c \cdot 2^n$  選擇  $c=2$  和  $n_0=1$ , 對於所有  $n \geq n_0$ , 不等式  $T(n)=2^n+1 \leq 2 \cdot 2^n$  成立, 因此根據大 O 定義, 我們可以說  $T(n)=O(2^n)$  結論: 當  $T(n)=2^n+1$  時, 其時間複雜度為  $O(2^n)$  b. 不成立 將  $2^{2n}$  表示為  $2^n$  的冪次方形式:  $2^{2n}=(2^n)^2$  也就是  $2^{2n}$  等於  $2^n$  的平方。增長速度比較: 由於  $T(n)=2^{2n}$  等於  $2^n$  的平方, 因此  $T(n)$  的增長速度遠大於  $2^n$ 。這意味著即使  $n$  稍大,  $2^{2n}$  的數值也會大幅超過  $2^n$ 。反證法: 若  $T(n)$  的時間複雜度為  $O(2^n)$ , 則應存在常數  $c$  和  $n_0$  使得當  $n \geq n_0$  時, 有:  $T(n) \leq c \cdot 2^n$ , 即  $2^{2n} \leq c \cdot 2^n$  兩邊同除  $2^n$  後得到:  $2^n \leq c$  這個不等式對於任何固定的常數  $c$  都無法成立, 因為當  $n$  增加時,  $2^n$  可以變得無限大。結論: 當執行次數為  $2^{2n}$  時, 其時間複雜度不是  $O(2^n)$ 。實際上,  $T(n)=2^{2n}$  的時間複雜度應為  $O(2^{2n})$ 。 4. 請問以下各函式, 在進行呼叫後, 請計算(1)執行次數  $T(n)$ , 並(2)透過執行次數判斷時間複雜度為何(請用 Big-Oh 進行表示)? Ans: a. 總的執行次數  $T(n)$  可以表示為所有內層迴圈執行次數的總和:  $T(n)=n+(n-1)+(n-2)+\dots+1$  這個求和可以用等差數列的求和公式計算:  $T(n)=n(n+1)/2$  在大 O 記號下, 我們只關心最主要的增長項, 因此可以寫成:  $T(n)=O(n^2)$  (1)執行次數  $n(n+1)/2$  (2)時間複雜度  $T(n)=O(n^2)$

b. (1)執行次數  $T$  約為  $\lfloor \log_2(n) \rfloor + 1$  (2)時間複雜度為  $O(\log n)$

c. (1)執行次數  $T(n,m)=(\lfloor \log_2(n) \rfloor + 1) \times m$  (2)時間複雜度為  $O(m \log n)$

d. (1)執行次數  $T(n,m)=O(m \log n)$ 。

(2)時間複雜度為  $O(m \log n)$ , 這意味著當  $n$  和  $m$  都增長到無窮大時, 這段程式碼的運行時間會隨之增長。

## 個人認為完成作業須具備觀念

開始寫說明, 需要說明本次練習需學會那些觀念 (需寫成文章, 需最少50字, 並且文內不得有 你、我、他三種文字) 且必須提供完整與練習相關過程的 notion 筆記連結 ``html 程式碼`` 時間複雜度的概念: 了解時間複雜度的定義及其重要性。執行次數的計算: 學習如何計算演算法中各個函式的執行次數。多層迴圈的分析: 掌握多層迴圈對執行次數的影響, 並進行分析。大 O 符號表示法: 學會使用大 O 符號表示演算法的時間複雜度。效能優化: 認識如何透過時間複雜度分析來優化程式的執行效率 ``html 程式碼``