

Homework1

姓名

41243155 鄭師壩

10. 23, 2024

CONTENTS

1. 解題說明	2
2. 演算法設計與實作	3
3. 效能分析	5
4. 測試與過程	7

=CHAPTER 1=====

解題說明

=====

Pronblem 1_a

該程式實現了阿克曼函數 (Ackermann function) 遞迴的計算。已知公式如下：

$$A(m, n) = \begin{cases} n + 1 \\ A(m - 1, 1) \\ A(m - 1, A(m, n - 1)) \end{cases}$$

實作請參考附件pronblem1_a.cpp。

Pronblem 1_b

該題為Pronblem1_a的衍生題，內部計算使用非遞迴來做計算。
詳情請見附件pronblem1_b.cpp。

Pronblem 2

這個問題要求我們寫一個遞歸函數來計算一個集合的冪集。冪集是給定集合的所有子集，包括空集和集合本身。

$$S = (a, b, c)$$
$$\text{power } (S) = \{(), (a), (b), (c), (a,b), (a,c), (b,c), (a,b,c)\}$$

=CHAPTER 2=====

演算法設計與實作

=====

```
long long ack[10][100000] = {0}; //設定 m,n 計算過程的上限

long long akm (int m, int n) {
    if(ack[m][n] != 0) {
        return ack[m][n];    //如果(m, n)計算過的話回傳結果
    }

    if(m == 0) ack[m][n]=n+1;    //阿克曼函數的計算
    else if(n == 0) ack[m][n]=akm(m-1, 1);
    else ack[m][n]=akm(m-1, akm(m, n-1));

    return ack[m][n];
}
```

Figure 2.1: pronblem1_a.cpp

```
const int MAX_STACK_SIZE = 100000; //設定stack最大容量

int akm(int m, int n) {
    int stackM[MAX_STACK_SIZE]; //分別存取m, n 的stack
    int stackN[MAX_STACK_SIZE];

    int top = -1; //堆疊指標初始化 -1

    top++; //將 m and n 存入
    stackM[top] = m;
    stackN[top] = n;

    while (top >= 0) { //阿克曼函數的計算
        m = stackM[top];
        n = stackN[top];
        top--; //彈出頂端的 m and n

        if (m == 0) {
            n = n + 1;
        } else if (n == 0) {
            top++;
            stackM[top] = m - 1;
            stackN[top] = 1;
        } else {
            top++;
            stackM[top] = m - 1;
            stackN[top] = -1;

            top++;
            stackM[top] = m;
            stackN[top] = n - 1;
        }
    }

    if (top >= 0 && stackN[top] == -1) { //指標 == 0 and n == -1 結束
        stackN[top] = n; //用 n 更新結果
    }

    return n;
}
```

Figure 2.2: pronblem1_b.cpp

=CHAPTER 2=====

演算法設計與實作

=====

```
//遞歸函數生成冪集
void powerset(char set[], string current, int index, int setSize) {
    if (index == setSize) { //處理完所有元素，列印當前子集
        cout << "{" << current << "}" << endl;
        return;
    }
    //結果1. 不把元素放入子集，處理下一個
    powerset(set, current, index + 1, setSize);

    //結果2. 把當前元素放入子集，處理下一個
    if (!current.empty()) {
        current += ", ";
    }
    current += set[index]; //加入當前元素
    powerset(set, current, index + 1, setSize);
}
```

Figure 2.3: pronblem2.cpp

=CHAPTER 3=====

效能分析

=====

Problem 1_a

- 時間複雜度：

$$T(P)=O(m \cdot n)$$

m 是阿克曼函數中的參數範圍（在此極限為 10）
n 是阿克曼函數中的參數範圍

- 空間複雜度：

$$S(P)=O(m \cdot n)+O(1)$$

m 是阿克曼函數中的陣列大小（在此為 10）
n 是阿克曼函數中的陣列大小（在此為 100000）
O(1) 是一些固定大小的變量（如 m、n 和返回值）

Problem 1_b

- 時間複雜度：

$$T(P)=O(2^n)$$

n 是函數的輸入規模

- 空間複雜度：

$$S(P)=O(1) \text{ or } O(100000)$$

陣列最大值為100000

=CHAPTER 3=====

效能分析

=====

Problem 2

- 時間複雜度：

$$T(P)=O(n \cdot 2^n)$$

2^n 是子集的數量

每個子集的生成最多需要 $O(n)$ 的時間來構建字符串

- 空間複雜度：

$$S(P)=O(n)$$

n 是堆疊需要的空間

=CHAPTER 4=====

測試與過程

Pronblem 1_a

```
1_a.cpp -o pronblem1_a } ; if ($?) { .\pronblem1_a }  
1 2  
4  
PS C:\Users\justi\Desktop\Add_new_folder\work\project\data_structure\homework1_>
```

Figure 4.1:pronblem1_a.cpp

驗證

終止條件為 $n=0 \& n=0$ 。進入程式後 $m=1$ 和 $n=2$ 皆不等於0，回傳 $akm(0, akm(1, 1))$ 給記憶陣列。 $akm(1, 1)$ 皆不等於0，回傳 $akm(0, akm(1, 0))$ 。 $akm(1, 0)$ 因為 $n=0$ ，回傳 $akm(0, 1)$ 。 $akm(0, 1)$ 回傳 $ack[0][1]=1+1=2$... 以此類推

$$akm(1, 2)=2+1+1=4$$

Pronblem 1_b

```
1_b.cpp -o pronblem1_b } ; if ($?) { .\pronblem1_b }  
3 4  
125  
PS C:\Users\justi\Desktop\Add_new_folder\work\project\data_structure\homework1_>
```

Figure 4.2:pronblem1_b.cpp

驗證

終止條件為 $top \geq 0$ 。進入程式後將 m and n 存入個別陣列。進入while後 $m=3$ 和 $n=4$ 皆不等於0， $top++$ ， $stackM[0] = 2$ ， $stackN[0] = -1$ ， $top++$ ， $stackM[1] = 3$ ， $stackN[1] = 3$ 。 $m = stackM[1] = 3$ ， $n = stackN[1] = 3$... 以此類推 最終 $top = -1$ ， $n=125$ 。

$$akm(3, 4)=125$$

=CHAPTER 4=====

測試與過程

=====

Problem 2

```
\project\data_structure\homework1\" ; if ($?) { g++ problem2.cpp -o problem2 } ; if ($?) { .\problem2 }
input 5 element total: 2
a b
powerset:
{}
{b}
{a}
{a, b}
PS C:\Users\justi\Desktop\Add_new_folder\work\project\data_structure\homework1> []
```

Figure 4.3: problem2.cpp

驗證

終止條件為 `index == setSize`。進入程式後 `index = 0`，不包含 `a`，進入下一個層次處理 `index = 1`。不包含 `b`，到達 `index = 2`，打印 `{}`。包含 `b`，到達 `index = 2`，打印 `{b}`。包含 `a`，進入下一個層次處理 `index = 1`，此時 `current = "a"`：
不包含 `b`，到達 `index = 2`，打印 `{a}`。包含 `b`，到達 `index = 2`，打印 `{a, b}`。

powerset: $S = \{\{\}, \{b\}, \{a\}, \{a, b\}\}$

