

# 資料結構報告範例

王語晨

OCT 31, 2024

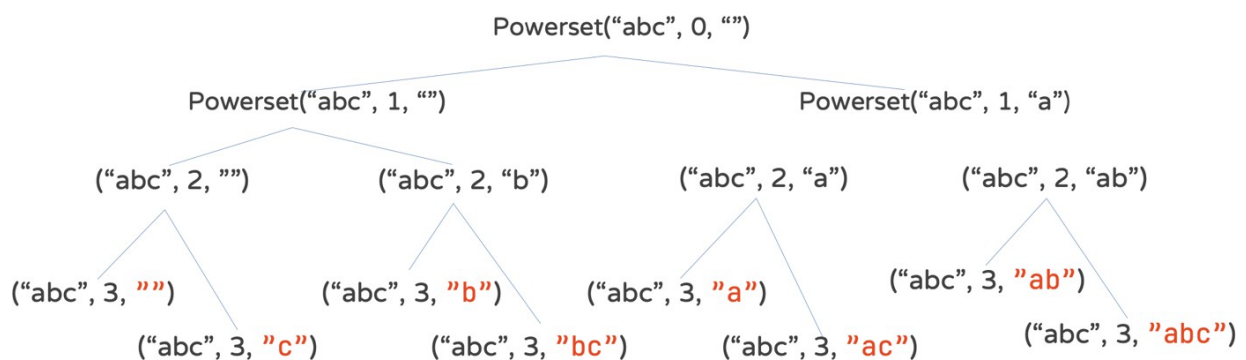
CONTENTS

1	解題說明	2
2	演算法設計與實作	3
3	效能分析	4
4	測試與過程	5
5	申論與心得	6

# CHAPTER 1

## 解題說明

以powerset函數實作，已知powerset函數計算公式如下：



實作參見檔案 powerset.cpp，其powerset函式：

```
1 int powerset( string a, int b, string c)
2     { if (b == a.size()) {
3         cout << c << " ";
4         return 0;
5     }
6     powerset(a, b + 1, c);
7     powerset(a, b + 1, c+a[ b ]);
8 }
```

Figure 1.1: powerset.cpp

## CHAPTER 2

---

### 演算法設計與實作

---

```
1  int main() {  
2      string a, c;  
3      a = "abc";  
4      c = "";  
5  
6  
7  
8
```

Figure 2.1: main.cpp

## CHAPTER 3

---

### 效能分析

---

$$f(n) = O(n)$$

### 時間複雜度

$$O(2^n)$$

Powerset函式使用遞迴，並且在每一次呼叫時會進行兩次遞迴：一次是跳過當前的字元（ $b+1$ ），一次是將當前字元添加到結果集合中（ $b+1, c+a[b]$ ）。這會導致每個字元有兩種型態：取或不取。對於一個長度為 $n$ 的字串，遞迴的數量將會是 $2^n$ ，因此時間複雜度為 $O(2^n)$ 。

### 空間複雜度

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

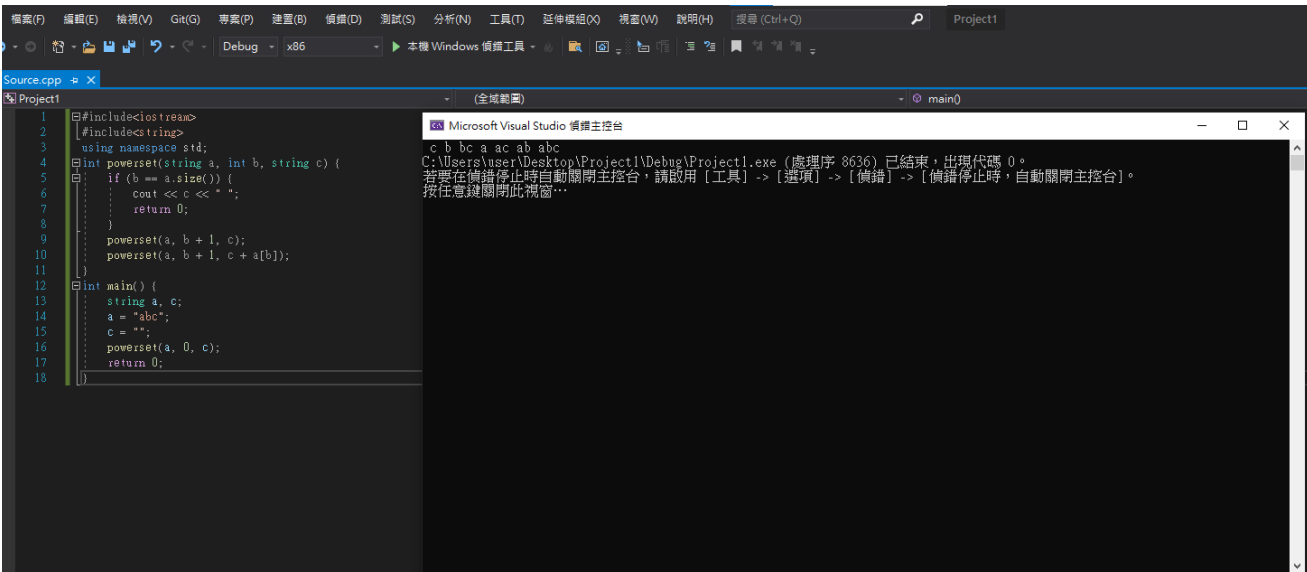
遞迴的深度最多會是 $n$ ，而每次呼叫會創建一個新的結果字串（即 $c+a[b]$ ）。由於最多會有 $2^n$ 個結果集合，因此額外的空間複雜度與這些結果集合成正比。結果集合長度最多為 $n$ ，因此空間複雜度為 $O(n \cdot 2^n)$ 。

# CHAPTER 4

## 測試與過程

```
1 $ g++ main.cpp -o main.exe && ./main.exe
2 " " "c" "b" "bc" "a" "ac" "ab"
3
4 "abc"
5
```

Figure 4.1: shell command



## 驗證

powerset 函數接受三個參數：

a：輸入的字串（“abc”）、b：索引（跟蹤字串中當前處理的位置）、c：結果變量（用於累積當前子集）。然而該函數在每一個位置上都有兩個選擇：

1. 跳過當前字元，直接遞迴到下一個索引位置、
2. 選擇當前字元並將它加入當前子集（即 `c + a[b]`），然後遞迴到下一個索引位置。而終止條件為 `if (b == a.size())`，這是遞迴的終止條件。當 `b` 等於字串長度時，表示已經處理完所有的字元，這時將當前的子集 `c` 輸出並返回。

## CHAPTER 5

---

### 申論與心得

---

#### 申論

這題要求撰寫一個遞迴函數來計算集合powerset。

Powerset 是一個集合的所有子集的集合，程式使用遞迴來達成這個目標，並透過掃描每個字元的所有可能組合來生成子集。

函式powerset他接受三個參數：

字串a:代表要生成子級的來源字串

整數b:代表當前字元的索引

字串c:代表當前已經生成的子集

當b遞增到等於a.size()時，代表字串的每個字符都已經被考慮過了，將當前的子集輸出。

而遞迴分為兩種情況：

不包含當前字符:powerset(a, b+1, c)

包含當前字符:powerset(a, b+1, c+a[b])

#### 心得

透過這份作業，更加了解powerset的操作，展示了遞迴的應用，在保持程式碼簡潔的前提下，考慮「包含」與「不包含」的情況，而這樣也避免了多層次的迴圈或複雜的判斷條件。