# Algorithm PA2 report

## 李采蓉 心理五 b08207042

November 12, 2023

## Data Structures and Algorithms

本題主要用到的資料結構為 vector,演算法為 dynamic programming。

## Subproblems and Recurrence Formulae

根據Supowit (1987) 此篇論文以及張耀文教授在 2016 年的 dynamic programming 講義第 45、46 頁 (如下圖),可以將問題拆分成三種情況。

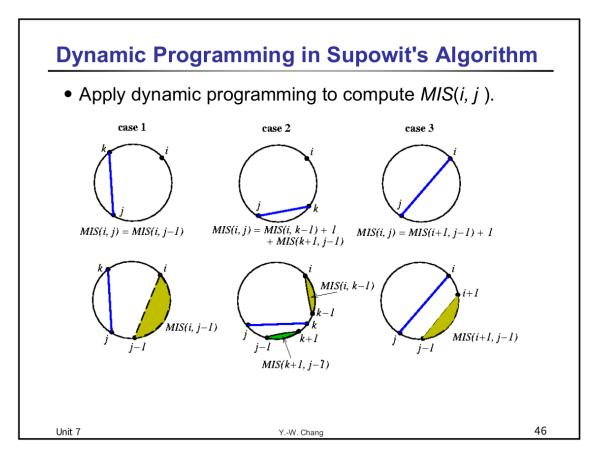


Figure 1: MIS in three cases

#### j > i 恆成立

- Case 1: k 大於 j 或者小於 i ,造成 k , 連線不在 i , 連線所成範圍內 ,故 i , 範圍內的不相交弦 最大數量會與 i ,j 一相同。
- Case 2: k 在 i 和 j 之間,故 i,j 範圍內不相交弦最大數量會是 i,k-1 範圍內的最大數量加上 k+1,j-1 範圍內的最大數量再加上 1(k,j) 為新的一條線 )。
- Case 3: k 等於 i , 於是乎 i,j 範圍內不相交弦最大數量便為 i+1,j-1 的最大數量加上 1 (k,j 為新的一條線)。

根據上述整理,可以歸納出下列遞迴式:

$$MIS(i,j) = \begin{cases} MIS(i,j-1) & Case1 \\ MIS(i,k-1)+1+MIS(k+1,j-1) & Case2 \\ MIS(i+1,j-1)+1 & Case3 \end{cases}$$

## Complexity Analysis

Space Complexity Analysis

此程式中總共包含一個一維陣列以及四個二維陣列。首先一維陣列(data)用來儲存 chord 的兩點,例如有一條弦的兩點為 0 和 4,則陣列中的儲存方式為  $\mathrm{data}[0]=4$  和  $\mathrm{data}[4]=0$ 。而另外有三個陣列 (MIS, dirt, table) 大小為  $n\times n$ ,用以紀錄不同兩點所形成範圍中,弦的多寡。最後一個二維陣列 (result) 是用來紀錄不相交弦分別為何,為一動態陣列,其大小為  $n\times 2$ 。

綜合以上,故空間複雜度約略為  $O(n^2)$ 

### Time Complexity Analysis

此程式主要可以分成四個部分:

- 輸入:從檔案中抓取資料,這段的 for loop 由  $0 \le n/2$ ,所花時間為 O(n)。
- 找尋 MIS:這一段主要由一個 for loop 和一個 while loop 組成,外迴圈的範圍為變數 sub 由 1 到 n-1,內迴圈則為 j 由 sub 到 n,時間為  $O(n^2)$
- 回推符合的 chord:負責計算回推過程的函式 trace 為一個遞迴式,其內容由 if-else 所組成, 且在 dirt==1 和 dirt==3(分別代表 j,k 連線在 i,j 範圍之外,以及 j,k 連線等於 i,j 連線)僅 會呼叫一次 trace,除非 dirt==2(代表 k 介於 i,j 之間)才會需要呼叫兩次 trace。
- 輸出:從 result 這個陣列中抓取不相交的弦回傳,所花時間為 O(n)。

綜合以上,時間複雜度略為  $O(n^2)$ 。

#### Verification

此次驗證出現問題,單就能掌握的部分結果來說,推斷是使用當大量矩陣進而導致所花 memory 過多,在資料量為 10000 時便會被強制終止。由上述空間複雜度統整來看,資料量為 10000 時大約會佔用超過  $3\times10^8$  的空間。目前能掌握的數據如下,借用了 pa1 中的 tm usage.cpp 所得。

|         | Input Size | CPU time(ms) | Memory(KB) |
|---------|------------|--------------|------------|
| 12.in   | 12         | 0.231        | 6036       |
| 1000.in | 1000       | 955.068      | 775440     |

光是 1000 筆資料的大小就能用到接近  $800000 {\rm KB}$ ,往後要修改的話需從三個  $n \times n$  的陣列著手。同時單從兩筆大小不同的測資中很難推測上述分析的正確性,因此這邊不敢保證驗證成功。

#### References

Supowit, K. J. (1987). Finding a maximum planar subset of a set of nets in a channel. IEEE transactions on computer-aided design of integrated circuits and systems, 6(1), 93–94.