Programming Assignment Report

工海三

B05602022

盧庭偉

1. 演算法流程 (Algorithm Flow) <解釋程式的運作>

建一個 MIS(i, j)表格紀錄 optimal substructure 的弦數量,即 (i, j)半圓的最多不相交弦數量。一個 cases 表格紀錄填 MIS 表格的 case。填表方式分成兩種 case。

< case 1 >

若找得到一弦(k, j)滿足:

- 1. $i \le k \le j$
- 2. MIS(i, k-1) + MIS(k+1, j-1) + 1 > MIS(i, j-1)

表示如果使用這條弦會增加最佳解個數,因此令 MIS(i, j)

= MIS(i, k-1) + MIS $(k+1, j-1) + 1 \circ$

< case 2 >

反之,則不會使用此弦,因此令 MIS(i, j) = MIS(i, j-1)

填 MIS 流程:

FOR($j = 0 \sim \text{number of node} - 1$): FOR($i = 0 \sim j$): IF(i >= j) => MIS(i, j) = 0 ELSE IF (exist k such that (k, j) is a chord

- => MIS(i, j) = MIS(i, k-1) + MIS(k+1, j-1) + 1
- => cases(i, j) = true

ELSE

- \Rightarrow MIS(i, j) = MIS(i, j-1)
- \Rightarrow cases(i, j) = false

找弦的方式為:

從 MIS(0, number of chord -1)開始回推,若 cases 為 true 表示有使用當下的弦,即 recursively 回推 MIS(i, k-1) + MIS(k+1, j-1);若 cases 為 false 表示沒有使用當下的弦,即 recursively 回推 MIS(i, j-1)。recursion 止於 i >= j。

找弦流程:

FINDCHORD(i, j):

IF(
$$i >= j$$
):

IF(cases(i, j) is true)

- \Rightarrow add chord (i, j)
- => FINDCHORD(i, k-1)
- \Rightarrow FINDCHORD(k+1, j-1)

ELSE

=> FINDCHORD(i, j-1)

Time Complexity: $O(n^2)$ => double for loop

Space Complexity: $O(n^2) => MIS$ chart

2. 資料結構 (Data Structure) <解釋"特別的"資料結構>

這份程式總共有四個容器:

1. string* MIS

MIS 表格。雖然要記錄二維資料,但若建二維陣列則會有一半的陣列沒用到(i>=j),因此決定使用一維陣列,再自行做 indexing。

2. bool* cases

case 表格。同理,使用一維陣列再做 indexing。

- 3. unsorted_map<int, int> chord_map
 - 一個用來紀錄每條弦的 hashmap(以 j 為 key, i 為 value)。為的是它 search 的效率。
- 4. unsorted_map<int, int> reversed
 - 一個 hashmap 用來紀錄每條弦在輸入時是否有符合(小的 node, 大的 node)的型式的 (以 j 為 key, i 為 value)。第三題會詳細說明。
- 5. map<int, int> chords
 - 一個 RB tree 來記錄最後找到有使用的弦。為的是它 sort 的效

率。

3. 問題與討論 (Discussion) <討論實作中遇到的問題及疑問>

剛開始沒發現助教給的弦並沒有都以(小的 node, 大的 node)來表示,導致一直判斷錯誤(因為我需要用兩者中大的來做我 chord_map 的 key)。解決方式為:若發現弦沒有以小到大表示兩個 node,則還是以兩者大的為 key,另外再用 reversed 記錄此弦的 node 順序有顛倒,output 時再倒過來。

4. 執行時間

Testing case	Execution time(sec)	Memory usage(KB)
12.in	0.011	13984
500.in	0.013	14116
5000.in	0.162	75188

Collaborator: b05505017 林品均