# [Algorithms] Programming Assignment #2

#### Data Structure (Version1)

- chords\_map: 用 map 存所有連線相對應的 endpoint,例如(2,5)為一連線的兩端, chords\_map = { {2,5}, {5,2} },因為 map 能做一對一的 mapping,如此一來用 chords\_map[2]就可以知道 2 跟誰相連。(原本一開始思考想說 map 可以空間用量變少,後來發現其實還是跟 vector 的儲存方式一樣,甚至讓速度更慢QQ)
- mps\_matrix: 2n x 2n 大小的矩陣(用vector<vector<int>>去實現),用來存不同 sub problem 的 optimal solution,這樣遇到 overlapping problem 可以直接拿答案
- bool\_matrix: 2n x 2n 大小的矩陣,bool\_matrix[i, j] 紀錄在計算 i 到 j 之間的 max planar subset 時,(i, j)是不是其中一組解,用來回推最後的答案
- subset: 用來存解出來的 subset

### Algorithms (Version1)

- Dynamic programming for mps: 我使用了 top-down 的方式去做 mps (會比 bottom-up 快) ,分成 3 個 case 跟 1 個 base case。(k 是跟 j 相連的點)
  - Base case (if i > j): M(i, j) = 0
  - Case 1(k > j): M(i, j) = M(i, j 1)
  - Case 2 (i < k < j): M(i,j) = max(M(i,j-1), M(i,k-1) + 1 + M(k+1,j-1))
  - Case 3 (k = i): M(i, j) = M(i + 1, j 1) + 1
- Get the subset list by divide and conquer: case 基本上跟 mps 一樣,配合 bool\_matrix 把 [i, j] 一點一點切割去找是不是解
  - Case 1(k > j): recursive (i, j-1)
  - Case 2 (i < k < j): push {k, j} to subset, 然後接著 recursive (i, k-1) 跟 (k+1, j-1)
  - Case 3 (k = i): push {k, j} to subset, 然後接著 recursive (l+1, j-1)

## Data Structure (Version2)

- chords: 改成用 vector 存所有連線相對應的 endpoint
- mps\_matrix: 2n x 2n 大小的矩陣(用vector<vector<int>>去實現),用來存不同 sub problem 的 optimal solution,這樣遇到 overlapping problem 可以直接拿答案
  - 後來多思考了一下發現可以直接用這個矩陣回推sub set,所以就拿掉了 bool\_matrix,space直接減半
  - 試過把它用動態矩陣變成一個三角矩陣,space下降但是速度變慢所以後來久沒 採用。

#### Algorithms (Version2)

- Dynamic programming for mps: 跟 version 1 —樣
- Get the subset list by divide and conquer: 改成用 mps\_matrix 去回推解

```
if (i < j) {
    if (M[i][j] == M[i][j-1]) {
        get subset(chords, M, fout, i, j-1);
    } else {
        int k = chords[j];
        if (i < k \&\& k < j) {
            get_subset(chords, M, fout, i, k - 1);
            fout << k << " " << j << endl;
            get subset(chords, M, fout, k + 1, j - 1);
        }
        else if (k == i) {
            fout << k << " " << j << endl;
            get subset(chords, M, fout, i + 1, j - 1);
        }
    }
}
```