編譯環境: CODEBLOCKS 16.01

Release 16.01 rev 10702 (2016-01-25 19:50:14) gcc 4.9.2 Windows/unicode - 32

bit

程式輸出:

利用 Kruskal's Minimum Spanning Tree 輸出最短距離

參考資料:

https://www.geeksforgeeks.org/union-find/

https://www.geeksforgeeks.org/greedy-algorithms-set-2-kruskals-minimum-spanning-tree-mst/

https://www.cdn.geeksforgeeks.org/kruskals-minimum-spanning-tree-using-stl-in-c/心得:

此次作業算是超出我能力範圍了,**Kruskal 理論本身超級簡單,但是要把它寫成程式就十分困難,光 struct 就要創出 2 個,還有構成 Kruskal 理論的元素 find、Edge、Graph、Union,最難的部分就是 KruskalMST 主程式的地方,先找出距離由長短做排序,以最短的相連接,並判斷他是否有連出圓圈,如果有就捨棄,沒有就找下一個,一直到連線的線段少於節點-1,這短短的敘述打成程式碼真的超級麻煩,上網找了很多很多的參考程式碼,但有一部份都只能處理 0~9,不具有處理 10+以上的數值能力** 

```
至於讀檔的部分依舊是老樣子, char ch; /***read a character**/,
將頭尾以及當前位置分 3 個 array 去存
```

```
Graph r(V,E);
for(int i=0;i<E;i++){
         r.addEdge(src[i],dest[i],weight[i]);;
         int mst wt = r.kruskalMST();
         fp<<mst wt<<endl;
此次作業會讀取值與距離並個別分開儲存,避免中間的 spanning tree 跑開
for (it=edges.begin();it!=edges.end();it++){
         int u=it->second.first;
         int v=it->second.second;
         int set u=ds.find(u);
         int set =ds.find(v);
         // Check if the selected edge is creating
         // a cycle or not (Cycle is created if u
         // and v belong to same set)
         if (set_u!= set_v){
             // Current edge will be in the MST
             // so print it
             cout<<u<<"---"<<v<endl;
             // Update MST weight
             mst_wt+=it->first;
             // Merge two sets
             ds.merge(set u,set v);
         }
為額外加上方便檢測數據
```

求出無向圖的其中一 tree。若是圖不連通,則是求出其中最小 tree 是 kruskal 理論的判斷方法。圖上每一個點,各自是一棵最小生成子樹 MSS。

圖上所有邊,依照權重大小,由小到大排序。嘗試圖上所有邊,作為最小 tree 的邊:兩端點分別位於兩棵 MSS,也就是產生了橋:用這條邊連結兩棵 MSS,合併成一棵 MSS。這條邊是最小 tree 上的邊。兩端點皆位於同 tree MSS,也就是產生了 circle:捨棄這條邊。

vector< pair<int, iPair> > edges;這段也超級特別由於格式一定要 < \*<\*, \*> >不可以少空格

'>>' should be '> >' within a nested template argument list