Home work #4 B10815057 廖聖郝

1. Shortest Path

節點 class,每條邊使用 pair<Node<N,W>*,W>來儲存邊的終點指標與權重,父節點則是為了讓之後能夠印出路徑,所以要儲存路徑中上個節點的指標,以便之後能夠遞迴找到整條路徑。

```
template<typename N, typename W>
//N 為名稱資料型別 W為權重資料型別
class Node {
public:
    void init(N n,W w) {//初始化節點
         name = n;//初始化節點名稱
         weight_from_start = w;//初始化節點權重
    bool not_init() { return !name.size(); }//如果還沒初始化,名字size == 0
    void add_link(Node<N, W>* link,W weight) { link_to.push_back(make_pair(link,weight)); }
    //加入新的link,相當於指向目標節點的指標與該條邊的權重
    N name = "";//節點名稱
    vector<pair<Node<N,W>*,W> > link_to;//所有的link,以vector儲存
    W weight_from_start;//該節點權重,Dijkstra Algorithm中紀錄從起始節點到該節點的權重(最小權重)
    bool have_been_here = false;//Dijkstra Algorithm中紀錄該節點是否已經走過了
    Node<N, W>* parent = nullptr;//父節點, Dijkstra Algorithm中紀錄從哪個節點走來該節點(最小權重)
找尋節點的函式
template<typename N, typename W>
Node<N, W>* find_node_ptr(Node<N, W>* all, N name, int total) {
//從所有節點中找到此名稱的節點,並回傳其指標,如果找不到就回傳null
     for (int i = 0; i < total; i++) {
          if (all[i].name == name) {
              return &all[i];
          }
     }
    return nullptr;
初始化新節點的函式
template<typename N, typename W>
Node<N, W>* init_new_node(Node<N, W>* all, N name, int total) {//從所有節點陣列中初始化新的節點
     for (int i = 0; i < total; i++) {
          if (all[i].not_init()) {//找到第一個還沒初始化的節點
              all[i].init(name,0);//初始化該節點
              return &all[i];//回傳該節點指標,方便後續link的處理
          }
    }
```

輸入最終節點,使用父節點往上遞迴直到起始節點,然後印出路徑

```
template<typename N, typename W>
void print_path(Node<N, W>* now) {//印出從起始點到終點的遞迴函式,從終點開始往父節點遞迴直到起始點,
    if (now->parent == nullptr) {//起始節點的父節點為null
         cout << now->name;//起始點前面不加空格
         return;//遞迴到起始點後結束,開始回收(輸出)之前的遞迴直到
    print_path(now->parent);//遞迴呼叫
    cout << ' ' << now->name; //除了起始點外前面要加空格,這樣最後一個輸出後面就沒有空格了
處理輸入資料,建立節點與所有邊
    int node_num, edge_num;//暫存輸入,節點數、邊數
    string start_node, end_node;//暫存輸入,起始節點名稱、最終點名稱
    cin >> node_num >> edge_num >> start_node >> end_node;//輸入第一行
    Node<string, int>* all_node = new Node<string, int>[node_num];
    //用陣列儲存所有節點,所以先配置一塊記憶體
    for (int i = 0; i < edge_num; i++) {//輸入每個邊的資訊
         string from, to;//暫存輸入,起點、終點名稱
         int w;//暫存輸入,該條邊權重
         cin \gg from \gg to \gg w;
         Node<string, int>* from_ptr = find_node_ptr(all_node, from, node_num);//找到起點的指標
         if (!from_ptr) from_ptr = init_new_node(all_node, from, node_num);
         //如果指標是null,代表起點還沒被初始化,所以初始化起點
         Node<string, int>* to_ptr = find_node_ptr(all_node, to, node_num);//找到終點的指標
         if (!to_ptr) to_ptr = init_new_node(all_node, to, node_num);
         //如果指標是null,代表終點還沒被初始化,所以初始化終點
         from ptr->add link(to ptr, w);//在起點內加入這條邊
    }
    //所有節點初始化完畢,邊的資訊也存到每條邊的起點中了
```

Dijkstra's Algorithm,從起始節點開始走,把往外連接的節點賦予自己的權重加上邊的權重,然後加入可能列表,如果該節點曾經被賦予權重,就要比較新的權重與舊的權重,選小的更新到此節點的權重,最後還要連接最佳路徑的父節點。

```
Node<string, int>* start_ptr = find_node_ptr(all_node, start_node, node_num);//起始節點指標
Node<string, int>* end_ptr = find_node_ptr(all_node, end_node, node_num);//最終節點指標
Node<string, int>* now_ptr = start_ptr;//當前指標,當前所在的節點指標
vector<Node<string, int>*> next_posible;//下個可能前往節點的指標陣列
while (true) {
    now ptr->have been here = true;//設當前節點已走過,避免之後再走回來
     for (auto i : now_ptr->link_to) {//跑完當前節點連接出去的邊(方向向外)
          if (i.first->have_been_here) continue;//此節點已走過,跳過
          if (find(next_posible.begin(), next_posible.end(), i.first)!= next_posible.end()) {
          //如果該節點已經在可能列表當中,檢查是否需要更新
              if (i.first->weight_from_start > (now_ptr->weight_from_start + i.second)) {
              //如果新的這條路比之前走的路權重更低,代表需要更新成現在的路,以找到最短路徑
                   i.first->weight_from_start = (now_ptr->weight_from_start + i.second);
                   //更新成更小的權重
                   i.first->parent = now_ptr;//更新成新的路線,也就是更新父節點
              }
          }
         else {//該節點已經在可能列表當中
              next_posible.push_back(i.first);//放進可能列表
              i.first->weight_from_start = now_ptr->weight_from_start + i.second;//賦予權重
              i.first->parent = now_ptr;//賦予路線(父節點)
          }
     if (next_posible.empty()) break;
     //如果可能列表為空,代表沒有路可以走了,所有計算已完成,結束迴圈
    //從可能列表中尋找最小權重節點當作下一個節點
     int min_weight = std::numeric_limits<int>::max();
     //最小權重,先設為整數最大,以確保第一次迴圈能夠直接賦值
     for (auto i : next_posible) {
         if (i->weight_from_start < min_weight) {//找到更小的權重
              now_ptr = i;//更新下個迴圈的當前指標
              min_weight = i->weight_from_start;//更新最小權重
         }
    next_posible.erase(find(next_posible.begin(), next_posible.end(), now_ptr));
     //下個節點找到後,就從可能列表中刪除
}
```

印出最終節點跟起始節點之間的路徑與權重,並釋放記憶體

```
print_path(end_ptr);//呼叫遞迴函式,印出路徑 cout << endl << end_ptr->weight_from_start;//印出最終節點的權重,就是該路徑的total cost delete[] all_node;//釋放記憶體
```

2. Path with maximum Probability

邊的 class, 節點並無實體的 class, 而是用 string 代表, 每條邊儲存 2 個端點的名稱(string)與邊的 probability。

```
template<typename N,typename P>
//N 為名稱資料型別 P為probability資料型別
class Edge {
public:
    Edge(N n1,N n2,P p):nodel(n1),node2(n2),probability(p){}
    N node1, node2;//一條邊有2個端點
    P probability;//該條邊的probability
};
```

用 vector 儲存所有集合,所以該函式回傳節點位於哪個集合之中(以陣列 index 表示)

處理輸入,建立所有邊,存入 vector(all_edge)當中,all_node 用於儲存所有遇到的節點名稱,因為集合的特性,所以不用處理重複 insert 的狀況

```
int edge_num;//邊數
string nodel, node2;//暫存輸入,2個端點的名稱
float probability,result = 1.0f;
//暫存輸入,邊的probability result儲存結果,預設為1之後才能把所有probability乘起來
vector<Edge<string, float> > all_edge;//用vector儲存所有的邊
set<string> all_node;//節點沒有實際的資料結構,用string來替代
cin >> edge_num;//輸入邊數
for (int i = 0;i < edge_num;i++) {//跑過每個邊
        cin >> nodel >> node2 >> probability;//輸入每個邊的資訊
        all_edge.push_back(Edge<string, float>(node1, node2, probability));//加到所有邊當中
        all_node.insert(node1);//節點名稱加入集合當中,因為是集合,所以沒有重複新增的問題
        all_node.insert(node2);//節點名稱加入集合當中,因為是集合,所以沒有重複新增的問題
        all_node.insert(node2);//節點名稱加入集合當中,因為是集合,所以沒有重複新增的問題
}
```

先把所有節點建立一個集合,集合內只有該節點,每個集合都放到 vector(all_set)當中

```
//互相可以連通(非相鄰)的一群節點就是集合
vector<set<string> > all_set;//用vector儲存所有的集合
for (auto i : all_node) {//一開始, 設每個節點都是一個集合
    set<string> tmp;//暫存集合
    tmp.insert(i);//新增該節點
    all_set.push_back(tmp);//放入所有節點中
```

使用 C++內建的排序函式,因為排序的資料型別(Edge)沒有定義如何判斷大小,所以建立一個 lambda 函式來判斷 2 個 Edge 的大小,函式內部直接比較 probability 即可。

```
sort(all_edge.begin(), all_edge.end(), [](const Edge<string, float>& a, const Edge<string, float>& b) {return a.probability > b.probability;});
```

排序後,all_edge 內的資料變為由大到小,依序由大到小的處理每個邊,若邊上的 2 個節點屬於同一個集合,加入這條邊後會形成一個環,就不符合最小生成樹的規則,所以直接忽視這條邊,反之,若處於不同集合,連接這條邊就是合法的,把結果乘上該邊的 probability,然後合併 2 個集合。

```
for (auto i : all_edge) {//從大probability的邊跑到小probability的邊 int nodel_set_index = which_set(all_set, i.nodel);

//第一個端點所在的集合,用陣列(vector)的index表示
int node2_set_index = which_set(all_set, i.node2);

//第二個端點所在的集合,用陣列(vector)的index表示
if (nodel_set_index != node2_set_index) {

//如果不在同一個集合裡,代表不會形成一個環,這條邊屬於MST的一員

//由於這2個集合間有邊連接了,所以將2個集合合併為一個集合

all_set[node1_set_index].insert(all_set[node2_set_index].begin(),

all_set[node2_set_index].end());//把端點2所在的集合加到端點1所在的集合

all_set.erase(all_set.begin() + node2_set_index);//刪除端點2所在的集合

result *= i.probability;//結果乘上該條邊的probability
}
```

處理輸出,根據題目要求,結果小於 0.05 視為 0,其餘的四捨五入到小數 點後四位

```
if (result < 0.05) cout << 0;//依題目要求,結果小於0.05的,視為0 else cout << fixed << setprecision(4) << result;//四捨五入到小數第四位輸出
```

3. Source code

GIST IMGUR 圖片

```
#include <utility>
#include <algorithm>
template<typename N,typename W> <T> 提供適用於 IntelliSense 的樣本範本引數 < // // 為名稱資料型別 W為權重資料型別
                 weight_from_start = w;//初始化節點權重
       , bool not_init() { return !name.size(); }//如果遷沒初始化,名字size == 0 void add_link(Node<N, W>* link,W weight) { link_to.push_back(make_pair(link,weight)); }//加入新的link,相當於指向目標節點的指標與該條遷的權重 N name = "";//節點名稱
      emplate<typename N, typename W>
lode<N, W>* find_node_ptr(Node<N, W>* all, N name,int total) {//從所有節點中找到此名稱的節點,並回傳某指標,如果找不到就回傳如ll
        for (int i = 0; i < total; i++) {
    if (all[i].name = name) {
        return &all[i];
 emplate<typename N, typename W>
ode<N, W>* init_new_node(Node<N, W>* all, N name, int total) {//從所有節點陣列中初始化新的節點
for (int i = 0;i < total;i++) {
    if (all[i].not_init()) {//找到第一個覆沒初始化的節點
    all[i].init(name,0);/初始化該節點
    return &all[i];//回傳該節點指標,方便後續link的處理
emplate<typename N, typename 
      · print_path(now->parent);//遞迴呼叫 cout << ' ' << now->name;//除了起始點外前面要加空格,這樣最後一個輸出後面就沒有空格了
       string start_node, end_node;//暫存輸入、起始節點名稱、最終點名稱 cin >> node_num >> edge_num >> start_node >> end_node;//輸入第一行
      Cin >> node_num >>> edge_num >>> start_node >>> end_node;//輸入第一行
Node<string, int>* all_node = new Node<string, int>[node_num];//用陣列儲存所有節點,所以先配置一塊記憶體
for (int i = 0;i < edge_num;i++) {//輸入每個變的資訊
    string from,to;//暫存輸入,起點、終點名稱
    int w;//暫存輸入,該條邊權重
                   Node<string, int>* from_ptr = find_node_ptr(all_node, from, node_num);//找到起點的指標
                   if (!from_ptr) from_ptr = init_new_node(all_node, from, node_num);//如果指標是null,代表起點遷沒被初始化,所以初始化起點
                   Node<string, int>* to_ptr = find_node_ptr(all_node, to, node_num);//找到終點的指標 if (!to_ptr) to_ptr = init_new_node(all_node, to, node_num);//如果指標是null,代表終點還沒被初始化,所以初始化終點
                   from_ptr->add_link(to_ptr, w);//在起點內加入這條邊
```

```
Nodecstring, int>* start_ptr = find_node_ptr(all_node, end_node, node_num);//配始節集指標
Nodecstring, int>* end_ptr = find_node_ptr(all_node, end_node, node_num);//资种酚能指標
Nodecstring, int>* end_ptr = start_ptr./minten = simpten =
```

4-2

```
Int main() {
    int edge_num://運動
    string nodel, node2;//暂存输入、2個细胞的名稱
    flost probability,result = 1.0f;//暂存输入、逻辑的probability result储存结果。預設為1之後才能把所有probability無起來
    vectord起gestring, flost> all_edge;//用vector储存所有的遗
    set<string> all_node;//部形沒有實施的資料結構,用string來替代
    cin > odge_num;/%人變數
    for (int i = 0i; < edge_num;/%人變數
    for (int i = 0i; < edge_num;/%人變數
         for (int i = 0i) < edge_num;/%人类數
         for (int i = 0i) < edge_num;/%人类數
         for (int i = 0i) < edge_num;/%人类數
         for (int i = 0i) < edge_num;/%人类概要
         all_node.pstr(node1);//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCeffm//mbxCef
```