1.题目名称

公交线路提示

2.代码行数

290行

3.算法思想

excel表格的处理

这里我使用了python的pandas库进行处理,实现了站点以及线路中文与其对应id的映射。

寻找最少转站

这边采用Bfs以及DP这两种算法实现。

使用队列这一数据结构进行广度优先搜索,队列不为空时,取出队首元素,并进行公交车站->公交路线->公交车站的遍历方式,每次遍历时,插入队列,并判断是否符合条件,符合则更新对应数据结构。

为了防止重复插入队列,我使用了visited数组用于跟踪已访问的站点,初始化为未访问状态。

寻找最少经过站

这边采用非递归的Dfs以及DP这两种算法实现。

使用栈这一数据结构进行深度优先搜索, 栈不为空时, 取出栈顶元素, 并进行公交车站->公交路线->公交车站的遍历方式, 每次遍历时, 压入栈, 并判断是否符合条件, 符合则更新对应数据结构。

为了防止重复插入栈,我使用了visited数组用于跟踪已访问的站点,初始化为未访问状态。

4.主要/核心函数分析

FindMinTransferRoute

```
vector<string> Graph::FindMinTransferRoute() {
 1
 2
        if (start == -1 || end == -1) {
 3
            cout << "未设置起始站点和目标站点" << end1;
 4
            return {};
 5
        }
 6
        unordered_set<int> visited;
 8
        queue<StationRoad*> q;
 9
        vector<string> Path(7000);
        vector<int> PathCount(7000,0);
10
11
        for(auto &it:Path){
            it= BusIdRev[start]+"->";
13
        }
14
15
        StationRoad* startStation = StationSum[start];
16
        q.push(startStation);
                                //Bfs算法遍历
17
        while (!q.empty()) {
18
            StationRoad* current = q.front();
19
            q.pop();
20
```

```
21
            int currentStation = current->id;
22
            vector<int> currentRoad = current->Road;
23
24
            if (currentStation == end) {
25
                return Path;
26
            }
27
28
            if (visited.count(currentStation) > 0) {
29
                continue;
30
31
32
            visited.insert(currentStation);
33
34
            for (int bus : currentRoad) {
                                              //站->线
35
                vector<int> stops = RoadSum[bus]->BusStation;
36
                for (int stop : stops) {
                                              //线->站
37
                    if (visited.count(stop)<=0) {</pre>
38
                        StationRoad* nextStation = StationSum[stop];
39
                        q.push(nextStation);
40
                        if(PathCount[stop]==0 ||
    PathCount[stop]>PathCount[currentStation]+1){
                                                         //动规 min(stop经过的路
    线数,当前节点经过的路线数+1)
                            Path[stop]=Path[currentStation]+"("+
41
    RoadIdRev[bus]+")"+"->"+ BusIdRev[stop]+"->";
42
                            PathCount[stop]++;
                        }
43
44
45
                    }
46
                }
            }
48
        }
49
        cout << "无法找到起始站点到目标站点的路线" << end1;
50
51
        return {};
52
   }
```

这边采用Bfs以及DP这两种算法实现。

状态方程:stop经过的路线长=min(stop经过的路线数,当前节点经过的路线数+1)

使用队列这一数据结构进行广度优先搜索,队列不为空时,取出队首元素,并进行公交车站->公交路线->公交车站的遍历方式,每次遍历时,插入队列,并利用状态方程进行判断,符合则更新对应数据结构。

为了防止重复插入队列,我使用了visited数组用于跟踪已访问的站点,初始化为未访问状态。

FindMinThroughRoute

```
1
    vector<string> Graph::FindMinThroughRoute() {
 2
        if (start == -1 || end == -1) {
 3
            cout << "未设置起始站点和目标站点" << end1;
            return {};
 4
 5
        }
 6
 7
        vector<bool> visited(7000, false);
        vector<string> Path(7000, "");
 8
 9
        vector<int> PathCount(7000, 0);
10
        for (auto &it : Path) {
```

```
11
       it = BusIdRev[start] + "->";
12
        }
13
14
        stack<int> stationStack;
15
        stationStack.push(start);
16
17
        while (!stationStack.empty()) {
                                                 //dfs遍历
18
            int currentStation = stationStack.top();
19
            stationStack.pop();
20
           if (currentStation == end)
21
22
                break;
23
24
            visited[currentStation] = true;
25
            StationRoad* current = StationSum[currentStation];
26
27
            vector<int> currentRoad = current->Road;
28
            for (int bus : currentRoad) {
29
30
                vector<int> stops = RoadSum[bus]->BusStation;
31
                for (int stop : stops) {
32
                    if (!visited[stop]) {
33
                        stationStack.push(stop);
34
                        int k = PathCount[currentStation] + abs(RoadSum[bus]-
    >nStation[stop] - RoadSum[bus]->nStation[currentStation]);
35
                        if (PathCount[stop] == 0 || PathCount[stop] > k) {
     // 动态规划: min(stop经过的站点数,当前节点经过的站点数+到该节点的站点数)
36
                            Path[stop] = Path[currentStation] + "(" +
    RoadIdRev[bus] + ")" + "->" + BusIdRev[stop] + "->";
                            PathCount[stop] = k;
37
38
                        }
39
                    }
40
                }
41
            }
        }
43
44
        return Path;
45 | }
```

这边采用非递归的Dfs以及DP这两种算法实现。

状态方程:stop经过的站点数=min(stop经过的站点数,当前节点经过的站点数+到该节点的站点数)

使用栈这一数据结构进行深度优先搜索,栈不为空时,取出栈顶元素,并进行公交车站->公交路线->公交车站的遍历方式,每次遍历时,压入栈,并利用状态方程进行判断,符合则更新对应数据结构。

为了防止重复插入栈,我使用了visited数组用于跟踪已访问的站点,初始化为未访问状态。

5.测试数据(规模,测试次数)

规模:南京任意两个公交站点

测试次数:2

测试用例:自行输入

6.运行结果

test1

```
F:\data_structure\Must\question_6\cmake-build-debug\question_6.exe
   Requirement already satisfied: pandas in
   c:\users\asusa\appdata\local\programs\python\python310\lib\site-packages
    (2.1.1)
   Requirement already satisfied: numpy>=1.22.4 in
   c:\users\asusa\appdata\local\programs\python\python310\lib\site-packages
    (from pandas) (1.23.4)
   Requirement already satisfied: python-dateutil>=2.8.2 in
   c:\users\asusa\appdata\local\programs\python\python310\lib\site-packages
    (from pandas) (2.8.2)
   Requirement already satisfied: pytz>=2020.1 in
    c:\users\asusa\appdata\local\programs\python\python310\lib\site-packages
    (from pandas) (2023.3.post1)
   Requirement already satisfied: tzdata>=2022.1 in
   c:\users\asusa\appdata\local\programs\python\python310\lib\site-packages
    (from pandas) (2023.3)
   Requirement already satisfied: six>=1.5 in
    c:\users\asusa\appdata\local\programs\python\python310\lib\site-packages
    (from python-dateutil>=2.8.2->pandas) (1.16.0)
   Python文件运行完毕
9
   Input your start and end
10
   建康路 · 夫子庙
11
   玄武门地铁站南
   转车次数最少的乘车路线
12
   建康路·夫子庙->(1路(建康路·夫子庙--南堡公园))->玄武门地铁站南
13
14
   经过站点最少的乘车路线
   建康路·夫子庙->(202路(雨花台南大门--灵谷寺公园))->中华门城堡->(Y2路夜间(应天大街·雨花
   路--大瓜园))->市口腔医院->(25路(南理工科技园--北崮山))->玄武门地铁站南
16
17 进程已结束,退出代码0
```

test2

```
F:\data_structure\Must\question_6\cmake-build-debug\question_6.exe
    Requirement already satisfied: pandas in
    c:\users\asusa\appdata\local\programs\python\python310\lib\site-packages
    (2.1.1)
    Requirement already satisfied: numpy>=1.22.4 in
    c:\users\asusa\appdata\local\programs\python\python310\lib\site-packages
    (from pandas) (1.23.4)
    Requirement already satisfied: python-dateutil>=2.8.2 in
    c:\users\asusa\appdata\local\programs\python\python310\lib\site-packages
    (from pandas) (2.8.2)
    Requirement already satisfied: pytz>=2020.1 in
    c:\users\asusa\appdata\local\programs\python\python310\lib\site-packages
    (from pandas) (2023.3.post1)
    Requirement already satisfied: tzdata>=2022.1 in
    c:\users\asusa\appdata\local\programs\python\python310\lib\site-packages
    (from pandas) (2023.3)
    Requirement already satisfied: six>=1.5 in
    c:\users\asusa\appdata\local\programs\python\python310\lib\site-packages
    (from python-dateutil>=2.8.2->pandas) (1.16.0)
    Python文件运行完毕
    Input your start and end
   建康路·夫子庙
10
    中华门地铁站
11
```

```
12 转车次数最少的乘车路线
建康路·夫子庙->(1路(建康路·夫子庙--南堡公园))->新街口北->(16路(新和源装饰城--南京西站))->中华门地铁站
经过站点最少的乘车路线
2 建康路·夫子庙->(202路(雨花台南大门--灵谷寺公园))->中华路·长乐路->(Y2路夜间(应天大街·雨花路--大瓜园))->应天大街·雨花路->(2路(中华门地铁站--长途东站))->中华门地铁站
16 进程已结束,退出代码0
```

7.时间复杂度分析

FindMinTransferRoute:该函数的主要时间复杂度为O(mkn),其中m为公交车数量,k为每个公交车平均经过的线路数量。n为每个线路平均经过的站点数量。

FindMinThroughRoute:该函数的主要时间复杂度为O(mkn),其中m为公交车数量,k为每个公交车平均经过的线路数量。n为每个线路平均经过的站点数量。

8.结果截屏图片



9.心得体会

该题对于图有了更深入的理解,并且对于图的遍历更加熟悉。同时,这道题贴近现实生活,让我明白可以把一些现实生活中的问题抽象成图的问题。