



{}

通过次数



提交次数

332. 重新安排行程

i C++

2,594 7,775

© []

给定一个机票的字符串二维数组 [from, to], 子数组中的两个成员分别表示飞机出发和降落的机场地点, 对该行程进行重新规划排序。所有这些机票都属于一个从JFK (肯尼迪国际机场) 出发的先生, 所以该行程必须从 JFK 出发。

说明:

- 1. 如果存在多种有效的行程,你可以按字符自然排序返回最小的行程组合。 例如,行程 ["JFK", "LGA"] 与 ["JFK", "LGB"] 相比就更小,排序更靠前
- 2. 所有的机场都用三个大写字母表示 (机场代码)。
- 3. 假定所有机票至少存在一种合理的行程。

示例 1:

```
输入: [["MUC", "LHR"], ["JFK", "MUC"], ["SFO", "SJC"], ["LHR", "SFO"]]
輸出: ["JFK", "MUC", "LHR", "SFO", "SJC"]
```

示例 2:

```
輸入: [["JFK","SFO"],
["JFK","ATL"],["SFO","ATL"],
["ATL","JFK"],["ATL","SFO"]]
輸出:
```

["JFK","ATL","JFK","SFO","ATL","SI **解释:** 另一种有效的行程

是 ["JFK","SFO","ATL","JFK","ATL", 但是它自然排序更大更靠后。

在真实的面试中遇到过这道题?

是

否

贡献者

相关企业 🔒

相关标签

```
1
    class Solution {
2
    public:
3
        vector<string> route;
4
        vector<string> findItinerary(vector<vector<string>>& tickets) {
           /****************
5
           这题本质是: 求最小字典序的欧拉路径
6
7
           如何判断一张有向图是否存在欧拉路径?
8
           - 图是连通的
9
           - 当且仅当该图的所有顶点的入度 = 出度
10
           - 或者存在一个顶点的出度 = 入度+1,另一个顶点的入度 = 出度+1,且其他顶点
11
12
           题目已经明确欧拉路径存在, 且起点为"JFK"
13
14
           则从起点出发,DFS,走过的边删掉,如果碰到一个顶点无法继续走下去,则说明该
15
           有点贪心的意思
16
           17
18
           if(tickets.empty()) return {};
19
20
           unordered_map<string,priority_queue<string,vector<string>,greater<s
           for(auto path:tickets){
21
22
              string from=path[0],to=path[1];
23
              graph[from].push(to);
24
           dfs(graph,"JFK");
25
           reverse(route.begin(),route.end());
26
27
           return route;
28
29
        void dfs(unordered_map<string,priority_queue<string,vector<string>,grea
           if(graph.count(site)!=0){
30
31
              while(graph[site].size()>0){
32
                 string next=graph[site].top();
33
                 graph[site].pop();
34
                 dfs(graph,next);
35
36
           route.push_back(site);
37
38
        }
39
    };
```