2940. Find Building Where Alice and Bob Can Meet

Huinan Chen

2024年12月27日

问题描述

给定一个由正整数构成的数组 heights, 其中 heights[i] 表示第 i 栋建筑的高度。

如果一个人处于建筑 i,他们可以移动到另一个建筑 j,当且仅当 i < j 且 heights[i] < heights[j]。

你还给定了一个二维数组 queries, 其中 queries[i] = [ai, bi] 表示在第 i 个查询中, Alice 在建筑 ai 处, Bob 在建筑 bi 处。

返回一个数组 ans, 其中 ans[i] 表示 Alice 和 Bob 可以相遇的最左侧建筑的索引。如果 Alice 和 Bob 无法相遇,则 ans[i] = -1。给定建筑物的高度数组 heights 和若干查询 queries, 每个查询表示 Alice 和 Bob 分别从不同的建筑出发,要求找到最左侧的建筑,使得 Alice 和 Bob 都能移动到该建筑。我们可以利用单调栈和排序的方法来优化查询处理。

算法分析

- **单调栈:** 我们使用单调栈来存储建筑的高度,保证栈中建筑的高度是递减的。这有助于我们高效地找出 Alice 和 Bob 能够相遇的最左建筑。
- 查询排序: 我们首先按照查询中 Bob 的建筑高度排序, 然后从右到左处理这些查询。这样我们可以一次性处理所有能到达的建筑。
- 二**分查找**:使用 upper_bound 函数来在栈中找到符合条件的最左建筑,进一步加速查找过程。

算法步骤

- 1. 初始化答案数组 ans,并对查询进行预处理。对于每个查询,如果 Alice 和 Bob 在同一个建筑上,直接返回该建筑;如果 Alice 的建筑高度小于 Bob 的建筑高度,则直接返回 Bob 的建筑。
- 2. 对剩余的查询按 Bob 的建筑高度降序排序。
- 3. 使用单调栈来处理建筑, 从右到左遍历, 更新栈中存储的建筑, 并查找最左侧可以相遇的建筑。
- 4. 对每个查询,利用栈中的信息,查找符合条件的建筑,并更新答案数组。

代码实现

示例:

```
class Solution {
public:
    using int2 = pair<int, int>;
    vector<int> leftmostBuildingQueries(vector<int>& heights,
                                         vector<vector<int>>& queries) {
        int n = heights.size(), qz = queries.size();
        vector<int> ans(qz, -1);
        vector<int2> idx;
        for (int i = 0; i < qz; i++) {
            int& x = queries[i][0], & y = queries[i][1];
            if (x > y) // let x \le y
                swap(x, y);
            if (x == y || heights[x] < heights[y])</pre>
                ans[i] = y;
            else idx.emplace_back(y, i);
        }
        sort(idx.begin(), idx.end(), greater<>());
        vector<int2> stack;
        int j = n - 1;
        for (auto [_, i] : idx) {
            int x = queries[i][0];
            int y = queries[i][1];
            for (; j > y; j--) {
                while (!stack.empty() && heights[stack.back().second] < heights[j])</pre>
                    stack.pop_back();
                stack.emplace_back(heights[j], j);
            }
            auto it = upper_bound(stack.rbegin(), stack.rend(), make_pair(heights[x], n));
            ans[i] = (it == stack.rend()) ? -1 : it->second;
        }
        return ans;
    }
};
    我的代码:
vector<int> leftmostBuildingQueries(vector<int> &heights, vector<vector<int>> &queries) {
        auto numberOfHeights = heights.size();
        auto numberOfQueries = queries.size();
        vector<int> indices;
```

```
vector<int> res(numberOfQueries);
    for (auto i = 0; i < numberOfQueries; ++i) {</pre>
        auto &a = queries[i][0];
        auto &b = queries[i][1];
        if (a > b) std::swap(a, b);
        if (a == b || heights[b] > heights[a]) {
            res[i] = b;
            continue;
        }
        indices.emplace_back(i);
    std::sort(indices.begin(), indices.end(), [&](auto a, auto b) {
        return queries[a][1] < queries[b][1];</pre>
    });
    vector<int> s;
    int right = heights.size() - 1;
    for (int i = indices.size() - 1; i >= 0; --i) {
        auto index = indices[i];
        auto a = queries[index][0];
        auto b = queries[index][1];
        while (right > b) {
            while (s.size() && heights[s.back()] <= heights[right]) {</pre>
                s.pop_back();
            }
            s.emplace_back(right);
            --right;
        }
        auto iter = std::upper_bound(s.rbegin(), s.rend(), a, [&](auto x, auto y) {
            return heights[x] < heights[y];</pre>
        }):
        if (iter == s.rend()) {
            res[index] = -1;
        } else {
            res[index] = *iter;
        }
    }
    return res;
}
```

注意

比较 2 行代码的区别

std::upper_bound 是一个标准库算法,用于在一个已排序的区间内查找第一个大于给定值的元素的位置。它的函数签名如下:

iterator upper_bound(iterator first, iterator last, const T& val);
iterator upper_bound(iterator first, iterator last, const T& val, Compare comp);

- 1. first 和 last 定义了查找的区间范围。
- 2. val 是我们要查找的目标值。
- 3. comp 是一个可选的自定义比较函数,用来定义元素之间的大小关系。

两个版本的差异

- (a) auto iter = std::upper_bound(s.rbegin(), s.rend(), a, [&](auto x, auto y) return heights[x] < heights[y];);
 - s.rbegin() 和 s.rend() 是 s 容器的逆向迭代器,也就是从容器的末尾到开头的迭代器。
 - std::upper_bound(s.rbegin(), s.rend(), a, [&](auto x, auto y) return heights[x] < heights[y];) 会在这个反向区间内查找第一个比 heights[a] 小的元素的下一个位置(即找到 heights[x] < heights[a] 的位置)。逆序迭代器意味着在查找过程中,算法会从容器的末尾开始查找。

逆序迭代器的作用:

- rbegin() 和 rend() 使得迭代器从末尾到开头遍历。
- 由于是从大到小的顺序遍历, 所以查找是基于倒序的。
- 通过 heights[x] < heights[y] 来比较元素,使得 upper_bound 会找到"第一个小于目标值 heights[a] 的位置"。
- (b) auto iter = std::upper_bound(s.begin(), s.end(), a, [&](auto x, auto y) return heights[x] > heights[y];);

解释:

- s.begin() 和 s.end() 是 s 容器的正向迭代器, 也就是从容器的开头到末尾的迭代器。
- std::upper_bound(s.begin(), s.end(), a, [&](auto x, auto y) return heights[x] > heights[y];) 会在这个正向区间内查找第一个比 heights[a] 小的元素的下一个位置(即找到 heights[x] > heights[a] 的位置)。正序迭代器意味着查找是从容器的开始到末尾。

正序迭代器的作用:

• begin() 和 end() 使得迭代器从开头到末尾遍历。

• 查找的是 "第一个大于目标值 heights[a] 的位置",因此使用 heights[x] > heights[y] 进行比较。

具体差异:

- 迭代器方向的不同(正向与反向)正向迭代器(s.begin() 和 s.end()): 表示从容器的起始位置(最左侧) 到结束位置(最右侧),用于查找的顺序是从小到大的。逆向迭代器(s.rbegin()和 s.rend()):表示从容器的末尾(最右侧)到起始位置(最左侧),用于查找的顺序是从大到小的。
- 比较函数的不同 (< vs >) 在 正向迭代器 中, std::upper_bound 是根据 heights[x] > heights[y] 来查找。由于元素是按从小到大的顺序排列的,因此该比较会帮助我们找到第一个"比目标值大的位置"。在 逆向迭代器 中, std::upper_bound 是根据 heights[x] < heights[y] 来查找。 逆向迭代器让元素按从大到小的顺序排列,因此我们查找的是第一个"比目标值小的下一个位置"。

两者的关系与影响:

正向迭代器的查找顺序与我们通常的直觉一致,元素是从小到大排布,查找的是"第一个比目标值大的元素"。逆向迭代器则是从大到小排布,查找的是"第一个比目标值小的元素"。

换句话说,正向迭代器的比较 heights[x] > heights[y] 使得我们要寻找的是第一个满足 heights[x] > heights[a] 的 x, 而逆向迭代器的比较 heights[x] < heights[y] 使得我们要寻找的是第一个满足 heights[x] < heights[a] 的 x。