

贪心： [55. 跳跃游戏](#)

代码逻辑

cpp

复制

```
class Solution {
public:
    bool canJump(vector<int>& nums) {
        int left = 0, right = 0, maxPos = 0;
        int n = nums.size();

        // 循环直到 left 超过 right 或者 maxPos 达到或超过最后一个位置
        while (left <= right) {
            // 如果已经可以到达或超过最后一个位置, 返回 true
            if (maxPos >= n - 1) return true;

            // 从 left 到 right 范围内, 更新 maxPos
            for (int i = left; i <= right; i++) {
                maxPos = max(maxPos, nums[i] + i);
            }

            // 更新下一轮的跳跃范围
            left = right + 1;
            right = maxPos;
        }

        // 如果跳出循环仍未到达最后位置, 返回 false
        return false;
    }
};
```

代码解释

- left 和 right 用于定义当前的跳跃范围。
- maxPos 表示当前可以到达的最远位置。
- 每次循环从 left 到 right, 更新 maxPos。
- 如果 maxPos 已经达到了最后一个位置或超过了它, 则可以跳到最后, 返回 true。
- 如果跳出循环后 maxPos 仍未达到最后位置, 返回 false。

举例说明

让我们用一个例子来逐步分析代码的执行过程。

假设输入为 nums = [2, 3, 1, 1, 4]。我们的目标是确定是否能从数组的第一个位置跳到最后一个位置。

初始状态

- left = 0
- right = 0
- maxPos = 0
- 数组长度 n = 5

第一次循环

1. 检查是否可以到达终点:

- maxPos >= n - 1 (即 0 >= 4), 不成立, 因此继续循环。

2. 更新 maxPos:

- for (int i = left; i <= right; i++), 也就是 i = 0
- 更新 maxPos = max(0, nums[0] + 0) = max(0, 2) = 2
- 此时 maxPos = 2, 表示可以跳到第 2 个位置。

3. 更新 left 和 right:

- 更新 left = right + 1 = 1
- 更新 right = maxPos = 2
- 当前跳跃范围变为 [1, 2]

第二次循环

1. 检查是否可以到达终点:

- maxPos >= n - 1 (即 2 >= 4), 不成立, 因此继续循环。

2. 更新 maxPos:

- for (int i = left; i <= right; i++), 即 i = 1 和 i = 2
 - 当 i = 1 时: $\text{maxPos} = \max(2, \text{nums}[1] + 1) = \max(2, 3 + 1) = 4$
 - 当 i = 2 时: $\text{maxPos} = \max(4, \text{nums}[2] + 2) = \max(4, 1 + 2) = 4$
 - 最终 $\text{maxPos} = 4$, 表示可以跳到第 4 个位置。
3. 更新 left 和 right:
- 更新 $\text{left} = \text{right} + 1 = 3$

```
1 class Solution {
2 public:
3     bool canJump(vector<int>& nums) {
4         int left = 0, right = 0, maxPos = 0;
5         int n = nums.size();
6         while(left <= right)
7         {
8             if(maxPos >= n-1) return true;
9             for(int i = left ; i <= right; i++)
10            {
11                maxPos = max(maxPos, nums[i] + i);
12            }
13            left = right + 1;
14            right = maxPos;
15        }
16        return false;
17    }
18 };
```

拓扑排序: LCR 114. 火星词典

```

1  class Solution {
2      unordered_map<char, unordered_set<char>> edges;
3      unordered_map<char, int> in;
4      bool check;
5  public:
6      void add(string& s1, string& s2) {
7          int n = min(s1.size(), s2.size());
8          int i = 0;
9          for (; i < n; i++) {
10             if (s1[i] != s2[i]) {
11                 char a = s1[i];
12                 char b = s2[i];
13                 if (!edges[a].count(b)) { // 避免重复插入相同边
14                     edges[a].insert(b);
15                     in[b]++;
16                 }
17                 return; // 找到第一个不同的字符即可确定顺序
18             }
19         }
20         // 检查不合法的前缀情况: s2 是 s1 的前缀且 s1 长于 s2
21         if (s1.size() > s2.size()) check = true;
22     }
23     string alienOrder(vector<string>& words) {
24         //1.入度
25         for(auto& s: words)
26         {
27             for(auto& ch : s)
28             {
29                 in[ch] = 0;
30             }
31         }
32
33         int n = words.size();
34         for(int i = 0; i < n; i++)
35         {
36             for(int j = i + 1; j < n; j++)
37             {
38                 add(words[i], words[j]);
39                 if(check) return "";

```

```
40         }
41     }
42
43     //2. 拓扑排序
44     queue<char> q;
45     for(auto& [a,b] : in)
46     {
47         if(b == 0) q.push(a);
48     }
49     string ret;
50     while(q.size())
51     {
52         char t = q.front();
53         q.pop();
54         ret += t;
55         for(char ch : edges[t])
56         {
57             if(--in[ch] == 0) q.push(ch);
58         }
59     }
60     for(auto& [a,b] : in)
61     {
62         if(b != 0 ) return "";
63     }
64     return ret;
65 }
66
67
68 };
```