0207. 课程表

▲ ITCharge 大约 2 分钟

• 标签:深度优先搜索、广度优先搜索、图、拓扑排序

• 难度:中等

题目链接

• 0207. 课程表 - 力扣

题目大意

描述: 给定一个整数 numCourses,代表这学期必须选修的课程数量,课程编号为 $0 \sim numCourses - 1$ 。再给定一个数组 prerequisites 表示先修课程关系,其中 prerequisites[i] = [ai, bi] 表示如果要学习课程 ai 则必须要先完成课程 bi。

要求: 判断是否可能完成所有课程的学习。如果可以,返回 True,否则,返回 False。

说明:

- $1 \le numCourses \le 10^5$.
- $0 \leq prerequisites.length \leq 5000$.
- $\bullet \ \ prerequisites[i].length == 2 \text{.}$
- $\bullet \ \ 0 \leq ai, bi < numCourses.$
- prerequisites[i] 中所有课程对互不相同。

示例:

• 示例 1:

输入: numCourses = 2, prerequisites = [[1,0]]

输出: true

解释: 总共有 2 门课程。学习课程 1 之前, 你需要完成课程 0。这是可能的。

• 示例 2:

ру

```
ру
```

```
输入: numCourses = 2, prerequisites = [[1,0],[0,1]]
输出: false
解释: 总共有 2 门课程。学习课程 1 之前, 你需要先完成课程 0; 并且学习课程 0 之前, 你还
应先完成课程 1。这是不可能的。
```

解题思路

思路 1: 拓扑排序

- 1. 使用哈希表 graph 存放课程关系图,并统计每门课程节点的入度,存入入度列表 indegrees.
- 2. 借助队列 S,将所有入度为 0 的节点入队。
- 3. 从队列中选择一个节点 u, 并令课程数减 1。
- 4. 从图中删除该顶点 u,并且删除从该顶点出发的有向边 < u,v> (也就是把该顶点可达的 顶点入度都减 1) 。如果删除该边后顶点 v 的入度变为 0,则将其加入队列 S 中。
- 5. 重复上述步骤 3 ~ 4, 直到队列中没有节点。
- 6. 最后判断剩余课程数是否为 0, 如果为 0, 则返回 True , 否则, 返回 False 。

思路 1: 代码

```
ру
import collections
class Solution:
    def topologicalSorting(self, numCourses, graph):
        indegrees = {u: 0 for u in graph}
        for u in graph:
            for v in graph[u]:
                indegrees[v] += 1
        S = collections.deque([u for u in indegrees if indegrees[u] == 0])
        while S:
            u = S.pop()
            numCourses -= 1
            for v in graph[u]:
                indegrees[v] -= 1
                if indegrees[v] == 0:
                    S.append(v)
```

```
if numCourses == 0:
    return True
    return False

def canFinish(self, numCourses: int, prerequisites: List[List[int]]) ->
bool:
    graph = dict()
    for i in range(numCourses):
        graph[i] = []

for v, u in prerequisites:
        graph[u].append(v)

return self.topologicalSorting(numCourses, graph)
```

思路 1: 复杂度分析

• **时间复杂度**: O(n+m), 其中 n 为课程数, m 为先修课程的要求数。

空间复杂度: O(n+m)。