# 1136. 并行课程

▲ ITCharge ▼ 大约 2 分钟

• 标签: 图、拓扑排序

• 难度: 中等

# 题目链接

• 1136. 并行课程 - 力扣

# 题目大意

有 N 门课程,分别以 1 到 N 进行编号。现在给定一份课程关系表 relations[i] = [X, Y],用以表示课程 x 和课程 y 之间的先修关系:课程 x 必须在课程 y 之前修完。假设在一个学期里,你可以学习任何数量的课程,但前提是你已经学习了将要学习的这些课程的所有先修课程。

要求:返回学完全部课程所需的最少 数。如果没有办法做到学完全部这些课程的话,就 返回 -1。

### 解题思路

#### 拓扑排序。具体解法如下:

- 1. 使用列表 edges 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 。使用 ans 表示学期数。
- 2. 借助队列 queue , 将所有入度为 ø 的节点入队。
- 3. 将队列中所有节点依次取出, 学期数 +1。对于取出的每个节点:
  - 1. 对应课程数 -1。
  - 2. 将该顶点以及该顶点为出发点的所有边的另一个节点入度 -1。如果入度 -1 后的节点入度不为 0,则将其加入队列 queue。
- 4. 重复 3~4 的步骤, 直到队列中没有节点。
- 5. 最后判断剩余课程数是否为 0, 如果为 0, 则返回 ans , 否则, 返回 -1 。

# 代码

```
ру
import collections
class Solution:
    def minimumSemesters(self, n: int, relations: List[List[int]]) -> int:
        indegrees = [0 \text{ for } \_ \text{ in range}(n + 1)]
        edges = collections.defaultdict(list)
        for x, y in relations:
            edges[x].append(y)
            indegrees[y] += 1
        queue = collections.deque([])
        for i in range(1, n + 1):
            if not indegrees[i]:
                queue.append(i)
        ans = 0
        while queue:
            size = len(queue)
            for i in range(size).
                x = queue.popleft()
                n -= 1
                for y in edges[x]:
                     indegrees[y] -= 1
                     if not indegrees[y]:
                         queue.append(y)
            ans += 1
        return ans if n == 0 else -1
```