

---

## 习题实验 4

本次习题实验主要涉及贪心算法。请用  $\text{\LaTeX}$  编辑所有解答。提交文件格式为 PDF。

---

姓名: xxxx

学号: xxxxxxxxx

---

### 题目 4-1. 选择学术报告 [50 分]

王同学参加了一个学术会议，组织者在第一天安排了  $n$  个学术报告，对每一个学术报告  $i$  都标明了开始  $s_i$  和结束时间  $f_i$ 。这些学术活动被安排到不同的会议室，参会人员在同一时间只能选择听一个报告。王同学想在这些学术报告里面尽可能多的听学术报告。由于如果确定参加一个报告，必须完整地听完，因此王同学选择的报告里面不能有相互冲突的报告，也就是对于两个相互没有冲突的报告  $i$  和  $j$ ，要么  $i$  的开始时间大于等于  $j$  的结束时间，要么  $j$  的开始时间大于等于  $i$  的结束时间。比如有如下一些报告：(1, 4), (3, 5), (0, 6), (5, 7), (3, 8), (5, 9), (6, 10), (8, 11), (8, 12), (2, 13), (12, 14)，那么王同学最多选择 4 个没有冲突的报告，它们分别是 (1, 4), (5, 7), (8, 11), (12, 14)。

(a) 简述贪心算法求解以上问题的过程，并分析其时间复杂度。

解答：本问题可以用贪心算法解决。具体过程如下：

1. 首先将所有学术报告按照结束时间  $f_i$  从小到大排序。
2. 依次选择当前能参加且结束时间最早的报告，将其加入结果集合。
3. 每次选择后，更新当前时间为该报告的结束时间，继续选择下一个不冲突的报告。
4. 重复上述过程，直到所有报告都考察完毕。

这种贪心策略保证了每次选择后，留给后续报告的时间最多，从而使得最终选择的报告数量最多。

时间复杂度分析：

排序需要  $O(n \log n)$ ，遍历一次为  $O(n)$ ，总复杂度为  $O(n \log n)$ 。

(b) 给出以上按贪心算法求解的代码。

解答：

```
def activity_selection(activities):
    # activities: [(start, finish), ...]
    # 按结束时间排序
    activities.sort(key=lambda x: x[1])
    n = len(activities)
    res = []
    last_end = -float('inf')
    for s, f in activities:
        if s >= last_end:
            res.append((s, f))
            last_end = f
    return res

# 示例
activities = [(1, 4), (3, 5), (0, 6), (5, 7), (3, 8), (5, 9), (6, 10), (8, 11), (8,
selected = activity_selection(activities)
print("最多可选的报告数：", len(selected))
print("选择的报告：", selected)
```

#### 题目 4-2. 单源最短路径问题 [50 分]

给定一个有向图  $G$ ，图中的边的权重值非负，要求找出从出发点  $s$  到图中其它各个节点的最短路径。

(a) 以上问题可以用 Dijkstra 算法求解，请描述其过程，并给出时间复杂度分析。

解答：Dijkstra 算法用于解决带非负权重的有向图的单源最短路径问题。其基本过程如下：

1. 初始化所有节点的最短距离为无穷大，起点  $s$  的距离为 0。
2. 使用优先队列（小根堆）维护当前未确定最短路径的节点及其距离。
3. 每次从队列中取出距离最小的节点  $u$ ，并对其所有邻居节点  $v$  进行松弛操作：如果通过  $u$  到  $v$  的距离更短，则更新  $v$  的距离并将其加入队列。
4. 重复上述过程，直到所有节点的最短路径都被确定。

时间复杂度分析：

使用优先队列时，复杂度为  $O((n + m) \log n)$ ，其中  $n$  为节点数， $m$  为边数。

(b) 请给出一个利用优先队列的 Dijkstra 算法代码实现。

解答：

```
import heapq

def dijkstra(graph, start):
    # graph: {u: [(v, w), ...], ...}
    # start: 起点
    dist = {node: float('inf') for node in graph}
    dist[start] = 0
    pq = [(0, start)]
    while pq:
        d, u = heapq.heappop(pq)
        if d > dist[u]:
            continue
        for v, w in graph[u]:
            if dist[v] > dist[u] + w:
                dist[v] = dist[u] + w
                heapq.heappush(pq, (dist[v], v))
    return dist
```

# 示例

```
graph = {
    'A': [('B', 1), ('C', 4)],
    'B': [('C', 2), ('D', 5)],
    'C': [('D', 1)],
    'D': []
}
start = 'A'
distances = dijkstra(graph, start)
print("从A出发到各点的最短距离: ", distances)
```