# 数学建模作业二

## 胡延伸 PB22050983

## 1. 问题描述与约束分析

#### 输入条件:

- 时间资源: 周一至周五每天5个教学时间段, 共25个时间段。
- **课程与教师**: 共n门课程,由m位教师讲授。每位教师授课1-3门,周总工作量 $\leq$ 5个时间段;每门课程周授课次数 $c_i \in \{1,2,3\}$ ,且由一位教师独立负责。设所有课程周总授课次数为 $S = \sum_{i=1}^n c_i$ .
- 排课约束:
  - i. 每门课程每天至多安排一次。
  - ii. 相邻两次授课至少间隔一天。
  - iii. 同一时间段内,不同课程需占用不同教室。
- 教师工作量约束:
  - i. 每位教师总授课次数不超过5。因此,总需求 $S \leq 5m$
  - ii. 由于每位教师最多交 3 门课,因此总课程数满足:  $3m \geq n$ , 即 $m \geq \left\lceil \frac{n}{3} \right\rceil$

**优化目标**:最小化教室数量R,即所有时间段中所需教室数的最大值。

## 2. 数学模型与理论下限

#### 总需求与教室下限:

由于每个时间段最多被使用 R 次(即该时间段安排的课程数),故总需求:

$$S \leq 25R$$

因此, 教室数量的下限为:

$$R_{
m min} = \left\lceil rac{S}{25} 
ight
ceil$$

该下限成立的充分条件是存在一种排课方案,使得每个时间段内课程数不超过 $R_{\min}$ ,且满足所有约

## 3. 分阶段排课算法

为逼近理论下限,提出以下两阶段排课策略:

#### 阶段一:课程的天分配

#### 1. 固定间隔分配:

- $c_i = 3$ 的课程分配至周一、周三、周五。
- $c_i = 2$ 的课程分配至非连续天(如周一与周三、周二与周四等)。
- $c_i = 1$ 的课程可分配至任意天。
- 2. 冲突检测: 确保同一教师的多门课程不在同一天。
- 3. 遍历所有时间段  $t\in\{1,2,...,25\}$ ,统计每个时间段分配的课程数  $N_t$ 。若存在  $N_t>R_{\mathrm{current}}$ (当前尝试的教室数,初始值为  $R_{\mathrm{min}}$ ),则触发调整。
  - 冲突类型分类:
    - 教师冲突:同一教师在某一时间段被分配多门课程。
    - 。 **教室过载**:同一时间段课程数超过  $R_{\rm current}$ 。

#### 阶段二: 时间段分配

#### 1. 贪心策略:

- •按 $c_i$ 从大到小排序课程,优先处理约束严格的课程。
- 对每门课程的每次授课,选择当前占用率最低的时间段,并避开同一教师的其他课程时段。

#### 2. 动态调整

- **冲突课程筛选**:从过载时间段 t 中筛选可调整的课程,优先选择约束较弱的课程:
  - a. **授课次数少的课程**(如  $c_i=1$  的课程)。
  - b. **时间段灵活性高的课程**(如该课程的其他授课时段尚未固定)。
  - c. **无教师冲突的课程**(优先调整不引发教师冲突的课程)。
    - •排除无法调整的课程(如该课程的所有可能时段均已被占用)。

### • 回溯式时段重分配

- 单课程调整:
  - a. 对选定的课程 C,从其可用的其他时段集合  $T_{
    m available}$  中选择一个时段 t',使 得:
    - $\circ t'$  所在天未被 C 占用(满足每天至多一次)。
    - $\cdot t'$  与 C 的其他授课时段间隔至少一天。
    - $\circ$  教师在该时段 t' 无其他课程。
    - $\sim N_{t'} < R_{
      m current} \sim$

b. 若找到满足条件的 t', 将 C 从 t 移至 t', 更新  $N_t$  和  $N_{t'}$ 。

#### ○ 多课程链式调整:

- 若直接移动 C 导致 t' 过载或引发新冲突,需递归调整影响链。例如:
  - 。移动  $C \subseteq t' \to t'$  过载  $\to$  选择 t' 中的另一门课程 C' 移至 t''。

#### • 约束维护与可行性验证

- 硬约束检查:
  - •每门课程每天至多一个时段。
  - 同一教师不同课程时段不重叠。
  - •课程间隔至少一天(如周一与周三允许,周二与周三禁止)。

#### ○ 终止条件:

- ・成功: 所有  $N_t < R_{current}$  且无约束冲突。
- 失败: 无法在有限步骤内找到可行解 ightarrow 提升  $R_{\mathrm{current}}$  至  $R_{\mathrm{current}}$  + 1,重新运行阶段二。

## 6. 结论

本研究证明了在教师工作量与课程间隔约束下,教室数量的理论下限为 $\lceil S/25 
ceil$ ,并提出一种高效的两阶段排课算法。通过合理分配天和时间段资源,可实际达到该下限,显著优化教室使用效率。未来工作可扩展至多教室类型或动态课程需求场景。