

# 档位+城乡分类代码分配算法的数学模型和算法描述

## 数学模型

卷烟人工投放问题可以建模为一个优化问题，目标是在满足非递增约束和分布均匀的条件下，使实际投放量尽可能接近预投放量。具体数学表示如下：

- 设共有  $R$  个投放区域和  $B$  个档位（通常  $B = 30$ ，从 D30 到 D1）。
- 对于每个区域  $i$  和档位  $j$ ，令  $c_{ij}$  表示该区域该档位的客户数（从给定的客户数表中获取）。
- 令  $x_{ij}$  表示分配给区域  $i$  档位  $j$  的卷烟数量，其中  $x_{ij}$  为非负整数，且对于每个区域  $i$ ，满足非递增约束：  
$$x_{i1} \geq x_{i2} \geq \dots \geq x_{iB}$$
  
（即高档位分配值不小于低档位）。
- 实际投放量  $S$  计算公式为：  
$$S = \sum_{i=1}^R \sum_{j=1}^B x_{ij} \cdot c_{ij}$$
- 目标是最小化误差  $|S - T|$ ，其中  $T$  为预投放量。

## 算法描述

算法旨在通过迭代调整分配值  $x_{ij}$  来逼近  $T$ ，同时满足非递增约束和整体分布均匀。算法步骤如下：

1. **确定投放区域集合：** 投放区域即为TargetRegionList中存在的元素。
2. **初始化分配矩阵：** 将所有  $x_{ij}$  初始化为 0。
3. **粗调过程：**
  - 从最高档位（D30）开始，逐列（从  $j = 1$  到  $j = B$ ）将所有区域的该档位分配值增加 1（即整列 +1），并计算当前  $S$ 。
  - 当  $S$  首次超过  $T$  时，停止并回退最后一列的增加操作。此时，档位 1 到  $j - 1$  的所有区域分配值为 1，档位  $j$  到  $B$  的所有区域分配值为 0，且  $S < T$ 。
  - 记录此状态为粗调结果。
4. **生成候选方案：**
  - **候选方案1：** 粗调结果本身，但通常  $S$  远小于  $T$ ，故不优选。
  - **候选方案2：** 在粗调基础上，在较低档位（如档位  $j$  及其后续档位）中，选择某些区域增加分配值（每次增加 1），但需满足行非递增约束。通过组合优化，使  $S$  接近  $T$ 。
  - **候选方案3：** 在粗调基础上，再次从档位 1 开始整列增加 1，直到  $S$  刚好超过  $T$ ，然后回退最后一列的增加，并在该列附近的列中调整某些区域增加 1，使  $S$  接近  $T$ 。
5. **选择最佳方案：** 计算各候选方案的  $|S - T|$ ，选择误差最小的方案。同时考虑整体分布均匀性（如分配值变化平滑）。

## 关键因素

- **非递增约束：** 每个区域的分配值必须从高档位到低档位非递增（高档位值必须大于等于低档位值，D30为最高档位），确保合理性和公平性。
- **整体分布均匀：** 算法通过整列调整和局部调整，使分配值 across regions 和档位尽可能均匀，避免剧烈变化。

- **误差最小：**通过迭代调整和候选方案比较，确保  $S$  尽可能接近  $T$ 。