

线性规划与网络流

笔记源文件: [Markdown](#), [长图](#), [PDF](#), [HTML](#)

1. 线性规划

- 线性规划问题及其表示
- 线性规划问题可表示为如下形式:

约束条件

$$\max \sum_{j=1}^n c_j x_j \quad (8.1)$$

目标函数

s.t.

$$\sum_{t=1}^n a_{it} x_t \leq b_i \quad i = 1, 2, \dots, m_1 \quad (8.2)$$
$$\sum_{t=1}^n a_{jt} x_t = b_j \quad j = m_1 + 1, \dots, m_1 + m_2 \quad (8.3)$$
$$\sum_{t=1}^n a_{kt} x_t \geq b_k \quad k = m_1 + m_2 + 1, \dots, m_1 + m_2 + m_3 \quad (8.4)$$
$$x_t \geq 0 \quad t = 1, 2, \dots, n \quad (8.5)$$

- 有关概念: 可行解/可行区域/最优解/最优值
- 最优解不存在的情况: 可行域为空, 目标函数无极值
- 线性规划基本定理: 线性规划如果存在最优解, 则必有一个基本可行最优解
- 单纯形算法: 先求出一个可行解→如果可行解不是最优的就转到相邻的可行解→循环往复直到找到最优

2. 网络流

2.1. 基本概念

- 网络: 简单有向图中, 选取源 s 、汇 t , 每边赋一个值 $cap(v, w) \geq 0$ (即容量)
- 网络流: 定义在网络边集合上的非负函数, 例如 $flow(v, w)$ 为边 (v, w) 的流量

2.2. 可行流

- 要满足以下条件
 - 对每条边都有 $0 \leq flow(v, w) \leq cap(v, w)$
 - 平衡约束: 源 s 净流入可行流量 f , 中间结点 出入相等, 汇 t 净流出可行流量 f
- 边流
 - 饱和边: $flow(v, w) = cap(v, w)$
 - 非饱和边: $flow(v, w) < cap(v, w)$
 - 零流边: $flow(v, w) = 0$
 - 非零流边: $flow(v, w) > 0$

5. 弱流边：介于0和饱和之间

3 最大流：求一个 $flow$ 使得流量 f 最大

4 流的费用：给每边一个流量费用 $cost(v, w)$, 费用为

$$cost(flow) = \sum_{(v,w) \in E} cost(v, w) \times flow(v, w)$$