

运筹与优化新编

杉数科技教学平台

第二章线性规划及单纯形法

第一节 介绍线性规划

郭加熠 | 助理教授





回顾：优化问题介绍

优化问题三个要素：

- ▶ 决策变量
- ▶ 目标函数
- ▶ 约束条件

优化问题一般形式：

$$\begin{aligned} & \text{minimize} && f(x) \\ & \text{subject to} && g_i(x) \leq 0, \quad \forall i = 1, \dots, s \\ & && h_j(x) = 0, \quad \forall j = 1, \dots, t \end{aligned}$$

- ▶ 很多问题可以构造为优化问题，例如：运输问题，排产问题，最短路径问题，顶点覆盖问题，支持向量机问题。



回顾：分类

- ▶ 有约束 vs 无约束
- ▶ 线性 vs 非线性
- ▶ 连续 vs 离散

下面将研究最基础的一类优化问题——线性规划。

目录

定义与标准型

线性规划建模练习

可线性化的非线性形式

讲 员

叶荫宇，王子卓，皇甫琦，邓琪，
高建军，葛冬冬，郭加熠，何斯
迈，江波，刘慧康



一般形式

线性规划问题一般可以写为

$$\text{minimize/maximize}_{\mathbf{x}} \quad \mathbf{c}^T \mathbf{x}$$

$$\text{subject to} \quad \mathbf{a}_i^T \mathbf{x} \geq b_i \quad \forall i \in M_1$$

$$\mathbf{a}_i^T \mathbf{x} \leq b_i \quad \forall i \in M_2$$

$$\mathbf{a}_i^T \mathbf{x} = b_i \quad \forall i \in M_3$$

$$x_i \geq 0 \quad \forall i \in N_1$$

$$x_i \leq 0 \quad \forall i \in N_2$$

$$x_i \text{ 无约束} \quad \forall i \in N_3$$

M_1 、 M_2 、 M_3 为 $\{1, \dots, m\}$ 的子集， N_1 、 N_2 、 N_3 为 $\{1, \dots, n\}$ 的子集



矩阵形式

可以将线性规划问题写成更紧凑的形式:

$$\text{minimize/maximize } \mathbf{x} \quad \mathbf{c}^T \mathbf{x}$$

$$\text{subject to } A_1 \mathbf{x} \geq \mathbf{b}_1$$

$$A_2 \mathbf{x} \leq \mathbf{b}_2$$

$$A_3 \mathbf{x} = \mathbf{b}_3$$

$$x_i \geq 0 \quad \forall i \in N_1$$

$$x_i \leq 0 \quad \forall i \in N_2$$

$$x_i \text{ 无约束 } \quad \forall i \in N_3$$

A_1 、 A_2 和 A_3 都是矩阵 (维度为 $m_1 \times n$ 、 $m_2 \times n$ 和 $m_3 \times n$), \mathbf{b}_1 、 \mathbf{b}_2 和 \mathbf{b}_3 为向量

(维度为 $m_1 \times 1$ 、 $m_2 \times 1$ 和 $m_3 \times 1$)。 \mathbf{x} 是 n 维列向量



线性规划标准型

为了更系统地研究线性规划问题，我们需要将问题写成标准型
线性规划问题的标准型如下：

$$\begin{aligned} & \text{minimize} && \mathbf{c}^T \mathbf{x} \\ & \text{subject to} && A\mathbf{x} = \mathbf{b} \\ & && \mathbf{x} \geq 0 \end{aligned} \tag{1}$$

$\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$, A 是 $m \times n$ 的矩阵, $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^m$ 。

任意线性规划问题都能写成标准型

通常假设 A 为行满秩 ($m < n$)



标准型转换

若目标函数是最大化问题

- ▶ 用 $-c$ 替代 c 并将其转换为最小化问题

消除不等式约束 $Ax \leq b$ 或 $Ax \geq b$

- ▶ 将不等式改写为 $Ax + s = b, s \geq 0$ 或 $Ax - s = b, s \geq 0$
- ▶ 称 s 为松弛变量或剩余变量

若存在 $x_i \leq 0$

- ▶ 定义 $y_i = -x_i$

消除自由变量 x_i (x_i 无约束)

- ▶ 定义 $x_i = x_i^+ - x_i^-$, 并且 $x_i^+ \geq 0$ 、 $x_i^- \geq 0$



例子

产品	I	II	限量
单位产能消耗	4	4	40
单位原材料消耗	5	10	60
利润	6	8	

目标：求利润最大化方案

设 x_1, x_2 为产品 I, II 的生产数量

$$\begin{aligned} & \text{maximize} && 6x_1 &+& 8x_2 \\ & \text{subject to} && 4x_1 &+& 4x_2 &\leq 40 \\ & && 5x_1 &+& 10x_2 &\leq 60 \\ & && x_1, && x_2 &\geq 0 \end{aligned}$$



例子（续）

$$\begin{array}{llll} \text{maximize} & 6x_1 & +8x_2 & \\ \text{subject to} & 4x_1 & +4x_2 & \leq 40 \\ & 5x_1 & +10x_2 & \leq 60 \\ & x_1, & x_2 & \geq 0 \end{array}$$

标准型

$$\begin{array}{llllll} \text{minimize} & -6x_1 & -8x_2 & & & \\ \text{subject to} & 4x_1 & +4x_2 & +s_1 & & = 40 \\ & 5x_1 & +10x_2 & & +s_2 & = 60 \\ & x_1, & x_2, & s_1, & s_2 & \geq 0 \end{array}$$



支持向量机问题

$$\begin{aligned} \text{minimize}_{\mathbf{a}, b, \delta, \sigma} \quad & \sum_i \delta_i + \sum_j \sigma_j \\ \text{subject to} \quad & \mathbf{x}_i^T \mathbf{a} + b + \delta_i \geq 1 \quad \forall i \\ & \mathbf{y}_j^T \mathbf{a} + b - \sigma_j \leq -1 \quad \forall j \\ & \delta_i \geq 0 \quad \forall i \\ & \sigma_j \geq 0 \quad \forall j \end{aligned}$$

定义 $\mathbf{a} = \mathbf{a}^+ - \mathbf{a}^-$, $b = b^+ - b^-$, 并且 $\mathbf{a}^+, \mathbf{a}^-, b^+, b^- \geq 0$ 。

添加松弛变量到不等式约束中



$$\text{minimize} \quad \sum_i \delta_i + \sum_j \sigma_j$$

$$\text{subject to} \quad \mathbf{x}_i^T \mathbf{a}^+ - \mathbf{x}_i^T \mathbf{a}^- + b^+ - b^- + \delta_i - s_i = 1 \quad \forall i$$

$$\mathbf{y}_j^T \mathbf{a}^+ - \mathbf{y}_j^T \mathbf{a}^- + b^+ - b^- - \sigma_j + t_j = -1 \quad \forall j$$

$$\mathbf{a}^+, \mathbf{a}^-, b^+, b^- \geq 0$$

$$\delta_i, s_i \geq 0 \quad \forall i$$

$$\sigma_j, t_j \geq 0 \quad \forall j$$



标准型

标准型主要用于分析的目的。通常不需要改写为标准型，只需要写成易于理解的方式即可。

然而，能够改写标准型是一项重要的技能，这有助于分析和利用软件求解线性规划问题。

下面，我们将通过几个例子，展示如何将问题转化为线性规划问题。

目录

定义与标准型

线性规划建模练习

可线性化的非线性形式

讲 员

叶荫宇，王子卓，皇甫琦，邓琪，
高建军，葛冬冬，郭加熠，何斯
迈，江波，刘慧康



排班问题

一家医院想制定周期为一周的护士夜班值班表。

- ▶ 第 j 天需要 d_j 个护士来值夜班, $j = 1, \dots, 7$
- ▶ 每个护士连续值班 5 天
- ▶ 在满足所有需求的情况下, 最小化值班护士人数
- ▶ 忽略整数约束 (即, 可以出现半个护士的情况)



排班问题

决策变量如何选择？

变量 x_i 设作为第 i 天护士的总人数可以吗？

- ▶ 不能构造护士必须连续工作 5 天的约束

更好的方法是定义 x_i 为护士在第 i 天开始工作

目标函数为

$$\text{minimize } x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6 + x_7$$



排班问题

线性规划问题为:

$$\begin{array}{llllllll} \text{minimize} & x_1 & +x_2 & +x_3 & +x_4 & +x_5 & +x_6 & +x_7 \\ \text{subject to} & x_1 & & & +x_4 & +x_5 & +x_6 & +x_7 \geq d_1 \\ & x_1 & +x_2 & & & +x_5 & +x_6 & +x_7 \geq d_2 \\ & x_1 & +x_2 & +x_3 & & & +x_6 & +x_7 \geq d_3 \\ & x_1 & +x_2 & +x_3 & +x_4 & & & +x_7 \geq d_4 \\ & x_1 & +x_2 & +x_3 & +x_4 & +x_5 & & \geq d_5 \\ & & x_2 & +x_3 & +x_4 & +x_5 & +x_6 & \geq d_6 \\ & & & x_3 & +x_4 & +x_5 & +x_6 & +x_7 \geq d_7 \\ & x_1, & x_2, & x_3, & x_4, & x_5, & x_6, & x_7 \geq 0 \end{array}$$



矩阵形式

$$\mathbf{x} = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \\ x_5 \\ x_6 \\ x_7 \end{bmatrix} \quad \mathbf{c} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} \quad A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \quad \mathbf{d} = \begin{bmatrix} d_1 \\ d_2 \\ d_3 \\ d_4 \\ d_5 \\ d_6 \\ d_7 \end{bmatrix}$$

- ▶ 目标函数为 $\mathbf{c}^T \mathbf{x} = x_1 + x_2 + \cdots + x_7$
- ▶ 约束为 $A\mathbf{x} \geq \mathbf{d}, \mathbf{x} \geq 0$



航空交通管理问题

航空交通管理需要控制 n 架飞机的着陆时间

- ▶ 航班必须按照 $1, \dots, n$ 的顺序降落
- ▶ 航班 j 必须在 $[a_j, b_j]$ 时间内降落
- ▶ 目标是最大化最小间隔时间，即两家航班着陆时间间隔。



优化模型

决策变量

- 设 t_j 为航班 j 的着陆时间

优化问题

$$\begin{aligned} & \text{maximize} && \min_{j=1, \dots, n-1} \{t_{j+1} - t_j\} \\ & \text{subject to} && a_j \leq t_j \leq b_j, && j = 1, \dots, n \\ & && t_j \leq t_{j+1}, && j = 1, \dots, n-1 \end{aligned}$$

目标函数不是线性函数，称之为最大最小化问题。



线性规划模型

定义

$$\Delta = \min_{j=1, \dots, n-1} \{t_{j+1} - t_j\}$$

因此, $t_{j+1} - t_j \geq \Delta, \forall j$ 。

构造线性规划模型:

$$\begin{aligned} & \text{maximize} && \Delta \\ & \text{subject to} && t_{j+1} - t_j - \Delta \geq 0, \quad j = 1, \dots, n-1 \\ & && a_j \leq t_j \leq b_j, \quad j = 1, \dots, n \\ & && t_j \leq t_{j+1}, \quad j = 1, \dots, n-1 \end{aligned}$$

在最优解处, Δ 应当等于最小间隔时间 (因为问题的目标是最大化 Δ)。

目录

定义与标准型

线性规划建模练习

可线性化的非线性形式

讲 员

叶荫宇，王子卓，皇甫琦，邓琪，
高建军，葛冬冬，郭加熠，何斯
迈，江波，刘慧康



最小最大化问题

与前一个例子相似，下面研究最小最大化问题：

$$\text{minimize}_{\mathbf{x}} \quad \max_{i=1,\dots,n} \{ \mathbf{c}_i^T \mathbf{x} + d_i \}$$

$$\text{subject to} \quad A\mathbf{x} = \mathbf{b}$$

$$\mathbf{x} \geq 0$$

通过类似的方式解决

► 定义 $y = \max_{i=1,\dots,n} \{ \mathbf{c}_i^T \mathbf{x} + d_i \}$

$$\text{minimize}_{\mathbf{x}, y} \quad y$$

$$\text{subject to} \quad y \geq \mathbf{c}_i^T \mathbf{x} + d_i \quad \forall i$$

$$A\mathbf{x} = \mathbf{b}$$

$$\mathbf{x} \geq 0$$



解决绝对值问题

绝对值问题也可以通过线性规划来解决。

$$\begin{array}{ll}\text{minimize} & \sum_{i=1}^n |x_i| \\ \text{subject to} & A\mathbf{x} = \mathbf{b}\end{array}$$

也可以等价写为如下形式（为什么？）

$$\begin{array}{ll}\text{minimize} & \sum_{i=1}^n y_i \\ \text{subject to} & y_i \geq x_i \\ & y_i \geq -x_i \\ & A\mathbf{x} = \mathbf{b}\end{array}$$

类似的想法可以用于以下约束 $|\mathbf{a}^T \mathbf{x} + b| \leq c$



绝对值

考虑类似问题

$$\begin{aligned} & \text{maximize} && \sum_{i=1}^n |x_i| \\ & \text{subject to} && A\mathbf{x} = \mathbf{b} \end{aligned} \tag{2}$$

能否用类似的想法将问题转化为：

$$\begin{aligned} & \text{maximize} && \sum_{i=1}^n y_i \\ & \text{subject to} && y_i \geq x_i \\ & && y_i \geq -x_i \\ & && A\mathbf{x} = \mathbf{b} \end{aligned}$$

答案是不能的。一般来说，问题 (2) 是非凸的，不能将其转化为线性规划处理。



线性分式规划

$$\begin{array}{ll}\text{minimize}_{\mathbf{x}} & \frac{\mathbf{c}^T \mathbf{x} + d}{\mathbf{e}^T \mathbf{x} + f} \\ \text{subject to} & A\mathbf{x} \leq \mathbf{b}\end{array}$$

假设对于所有满足 $A\mathbf{x} \leq \mathbf{b}$ 的 \mathbf{x} 都有 $\mathbf{e}^T \mathbf{x} + f > 0$ 成立

如何将其转化为线性规划问题？

► 定义

$$\mathbf{y} = \frac{\mathbf{x}}{\mathbf{e}^T \mathbf{x} + f}, \quad z = \frac{1}{\mathbf{e}^T \mathbf{x} + f}$$



线性分式规划

可以将问题写成

$$\begin{aligned} \text{minimize}_{\mathbf{y}, z} \quad & \mathbf{c}^T \mathbf{y} + dz \\ \text{subject to} \quad & A\mathbf{y} - \mathbf{b}z \leq 0 \\ & \mathbf{e}^T \mathbf{y} + fz = 1 \\ & z \geq 0 \end{aligned}$$

这是一个线性规划问题

- ▶ 为什么两者相等?
- ▶ 详见 Boyd and Vandenberghe (P151)



为什么使用线性规划？

最容易求解

- ▶ 理论上来说，线性规划是多项式时间可解的，和其他所有优化问题相比，复杂度低
- ▶ 从实践的角度，商业软件可以轻松解决数千万变量的线性规划问题，如果存在结构，可以解决上亿量级变量。

用途广泛。

- ▶ 无论是精确还是估计，都可以对实际问题建模

基础

- ▶ 线性规划理论是其他大多数优化理论的基础

下节课，将介绍如何利用线性规划建模排产中的实际问题

感谢聆听！

Thank You!

