第一章 线性规划及单纯形法

1.3 单纯形法原理

修贤超

机电工程与自动化学院 上海大学

xcxiu@shu.edu.cn

■ 解的概念

□ 标准形式

$$(LP) \quad \max \ z = \sum_{j=1}^{n} c_j x_j \tag{1.1}$$

s.t.
$$\begin{cases} \sum_{j=1}^{n} a_{ij} x_j = b_i \ (i = 1, \dots, m) \\ x_j \ge 0 \ (j = 1, \dots, n) \end{cases}$$
 (1.2)

■ 解的概念

□ 标准形式

$$(LP) \quad \max \ z = \sum_{j=1}^{n} c_j x_j \tag{1.1}$$

s.t.
$$\begin{cases} \sum_{j=1}^{n} a_{ij} x_j = b_i \ (i = 1, \dots, m) \\ x_j \ge 0 \ (j = 1, \dots, n) \end{cases}$$
 (1.2)

- $f \square$ 满足约束条件 (1.2) 和 (1.3) 的 x_i $(j=1,\cdots,n)$ 称为可行解
- 全部可行解的集合称为可行域
- 满足 (1.1) 的可行解称为最优解
- 最优解所对应的函数值称为最优值

■ 解的概念

② 设 \mathbf{A} 为约束方程组 (1.2) 的 $m \times n$ (n > m) 阶系数矩阵, 其秩为 m, \mathbf{B} 是矩阵 \mathbf{A} 中的一个 $m \times m$ 阶的满秩子矩阵, 记为

$$\mathbf{B} = \begin{bmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1m} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{m1} & \cdots & a_{mm} \end{bmatrix} = (\mathbf{P}_1, \cdots, \mathbf{P}_m)$$

■ 解的概念

② 设 \mathbf{A} 为约束方程组 (1.2) 的 $m \times n$ (n > m) 阶系数矩阵, 其秩为 m, \mathbf{B} 是矩阵 \mathbf{A} 中的一个 $m \times m$ 阶的满秩子矩阵, 记为

$$\mathbf{B} = \begin{bmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1m} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{m1} & \cdots & a_{mm} \end{bmatrix} = (\mathbf{P}_1, \cdots, \mathbf{P}_m)$$

- □ B 是线性规划问题 (LP) 的一个基

■ 解的概念

② 设 A 为约束方程组 (1.2) 的 $m \times n$ (n > m) 阶系数矩阵, 其秩为 m, B 是矩阵 A 中的一个 $m \times m$ 阶的满秩子矩阵, 记为

$$\mathbf{B} = \begin{bmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1m} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{m1} & \cdots & a_{mm} \end{bmatrix} = (\mathbf{P}_1, \cdots, \mathbf{P}_m)$$

- □ B 是线性规划问题 (LP) 的一个基
- □ B 中的每一个列向量 P_i $(j = 1, \dots, m)$ 称为基向量
- ⑤ 与基向量 \mathbf{P}_j $(j=1,\cdots,m)$ 对应的变量 x_j $(j=1,\cdots,m)$ 称为基变量,记为 $\mathbf{X}_B=(x_1,\cdots,x_m)$
- \square 除基变量以外的变量称为<mark>非基变量</mark>,记为 $\mathbf{X}_N = (x_{m+1}, \cdots, x_n)$

- 例 1
 - □ 找出线性规划问题的基、基向量和基变量

$$\max z = 70x_1 + 120x_2$$
s.t.
$$\begin{cases} 9x_1 + 4x_2 + x_3 = 360 \\ 4x_1 + 5x_2 + x_4 = 200 \\ 3x_1 + 10x_2 + x_5 = 300 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \ge 0 \end{cases}$$

- 例 1
 - □ 写出技术系数矩阵

$$\mathbf{A} = \left[\begin{array}{ccccc} 9 & 4 & 1 & 0 & 0 \\ 4 & 5 & 0 & 1 & 0 \\ 3 & 10 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right]$$

- 例 1
 - □ 写出技术系数矩阵

$$\mathbf{A} = \left[\begin{array}{ccccc} 9 & 4 & 1 & 0 & 0 \\ 4 & 5 & 0 & 1 & 0 \\ 3 & 10 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right]$$

□ 寻找阶为 m 的满秩子矩阵

$$\mathbf{B} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} = (\mathbf{P}_3, \mathbf{P}_4, \mathbf{P}_5)$$

基变量为 $\mathbf{X}_B = (x_3, x_4, x_5)^{\mathsf{T}}$, 非基变量为 $\mathbf{X}_N = (x_1, x_2)^{\mathsf{T}}$

- 例 1
 - 🛛 写出技术系数矩阵

$$\mathbf{A} = \left[\begin{array}{ccccc} 9 & 4 & 1 & 0 & 0 \\ 4 & 5 & 0 & 1 & 0 \\ 3 & 10 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right]$$

寻找阶为 m 的满秩子矩阵

$$\mathbf{B} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} = (\mathbf{P}_3, \mathbf{P}_4, \mathbf{P}_5)$$

基变量为 $\mathbf{X}_B = (x_3, x_4, x_5)^{\mathsf{T}}$, 非基变量为 $\mathbf{X}_N = (x_1, x_2)^{\mathsf{T}}$

□ 另一个基为

$$\mathbf{B}' = \begin{bmatrix} 4 & 0 & 0 \\ 5 & 1 & 0 \\ 10 & 0 & 1 \end{bmatrix} = (\mathbf{P}_2, \mathbf{P}_4, \mathbf{P}_5)$$

基变量为 $\mathbf{X}_B = (x_2, x_4, x_5)^{\top}$, 非基变量为 $\mathbf{X}_N = (x_1, x_3)^{\top}$

- 解的概念
 - \square 在 (1.2) 中,令所有非基变量 x_{m+1}, \cdots, x_n 等于 0,则称

$$\mathbf{X} = (x_1, \cdots, x_m, 0, \cdots, 0)^{\top}$$

为线性规划问题 (LP) 的基解

- □ 满足变量非负约束条件 (1.3) 的基解称为基可行解
- 🛛 对应于基可行解的基称为可行基

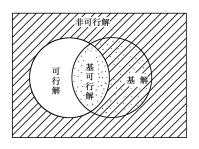
■ 解的概念

 \square 在 (1.2) 中,令所有非基变量 x_{m+1}, \cdots, x_n 等于 0,则称

$$\mathbf{X} = (x_1, \cdots, x_m, 0, \cdots, 0)^{\top}$$

为线性规划问题 (LP) 的基解

- □ 满足变量非负约束条件 (1.3) 的基解称为基可行解
- □ 对应于基可行解的基称为可行基



- 例 2
 - 🔲 求出全部基解,指出其中的基可行解,并确定最优解

$$\max z = 2x_1 + 3x_2 + x_3$$
s.t.
$$\begin{cases} x_1 + x_3 = 5 \\ x_1 + 2x_2 + x_4 = 10 \\ x_2 + x_5 = 4 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \ge 0 \end{cases}$$

■ 例 2

□ 全部基解见下表

序号	$ x_1 $	x_2	x_3	x_4	x_5		可行解
1	0	0	5	10	4	5	✓
2	0	4	5	2	0	17	\checkmark
3	5	0	0	5	4	10	\checkmark
4	0	5	5	0	-1	20	×
(5)	10	0	-5	0	4	15	×
6	5	2.5	0	0	0	1.5	\checkmark
7	5	4	0	-3	0	22	×
8	2	4	3	0	0	19	✓

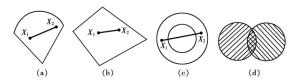
□ 最优解为 (2,4,3,0,0), 最优值为 19

■凸集

 \square 对于任意两点 $\mathbf{X}_1, \ \mathbf{X}_2 \in \Omega$, 满足

$$\alpha \mathbf{X}_1 + (1 - \alpha)\mathbf{X}_2 \in \Omega \quad (0 < \alpha < 1)$$

则称 Ω 为凸集。

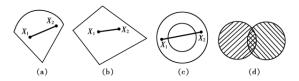


■ 凸集

 \square 对于任意两点 $\mathbf{X}_1, \mathbf{X}_2 \in \Omega$, 满足

$$\alpha \mathbf{X}_1 + (1 - \alpha) \mathbf{X}_2 \in \Omega \quad (0 < \alpha < 1)$$

则称 Ω 为凸集。



 \square 对于凸集 Ω 中的点 X, 如果不存在 $X_1, X_2 \in \Omega$ 使得

$$\mathbf{X} = \alpha \mathbf{X}_1 + (1 - \alpha) \mathbf{X}_2 \in \Omega \quad (0 < \alpha < 1)$$

则称 X 是凸集 Ω 的顶点 (极点)。

- ■几个基本定理
 - □ 定理 1: 若线性规划问题存在可行解,则可行域是凸集。

- ■几个基本定理
 - 定理 1: 若线性规划问题存在可行解,则可行域是凸集。
 - (证)记Ω为满足线性规划问题束条件的集合

$$\sum_{j=1}^{n} \mathbf{P}_{j} x_{j} = \mathbf{b}, \ x_{j} \ge 0 \quad (j = 1, \dots, n)$$

设 Ω 内的任意两点为

$$\mathbf{X}_1 = (x_{11}, \cdots, x_{1n})^{\top}, \ \mathbf{X}_2 = (x_{21}, \cdots, x_{2n})^{\top}$$

且 $X_1 \neq X_2$, 一定满足

$$\sum_{j=1}^{n} \mathbf{P}_{j} x_{1j} = \mathbf{b}, \ x_{1j} \ge 0 \quad (j = 1, \dots, n)$$
$$\sum_{j=1}^{n} \mathbf{P}_{j} x_{2j} = \mathbf{b}, \ x_{2j} \ge 0 \quad (j = 1, \dots, n)$$

- 几个基本定理
 - 定理 1: 若线性规划问题存在可行解,则可行域是凸集。
 - (\mathfrak{Z}) \Leftrightarrow $\mathbf{X} = (x_1, \cdots, x_n)^{\top} \rightarrow \mathbf{X}_1$, \mathbf{X}_2 连线上任意一点,即

$$\mathbf{X} = \alpha \mathbf{X}_1 + (1 - \alpha) \mathbf{X}_2 \quad (0 < \alpha < 1)$$

其中
$$x_j = \alpha x_{1j} + (1 - \alpha)x_{2j}$$
。

■ 几个基本定理

- 🔲 定理 1: 若线性规划问题存在可行解,则可行域是凸集。
 - (续) \diamondsuit $\mathbf{X} = (x_1, \dots, x_n)^{\top}$ 为 \mathbf{X}_1 , \mathbf{X}_2 连线上任意一点,即

$$\mathbf{X} = \alpha \mathbf{X}_1 + (1 - \alpha) \mathbf{X}_2 \quad (0 < \alpha < 1)$$

其中 $x_j = \alpha x_{1j} + (1 - \alpha)x_{2j}$ 。 于是

$$\sum_{j=1}^{n} \mathbf{P}_{j} x_{j} = \sum_{j=1}^{n} \mathbf{P}_{j} \left(\alpha x_{1j} + (1 - \alpha) x_{2j} \right)$$

$$= \alpha \sum_{j=1}^{n} \mathbf{P}_{j} x_{1j} + \sum_{j=1}^{n} \mathbf{P}_{j} x_{2j} - \alpha \sum_{j=1}^{n} \mathbf{P}_{j} x_{2j}$$

$$= \alpha \mathbf{b} + \mathbf{b} - \alpha \mathbf{b}$$

$$= \mathbf{b}$$

考虑 $x_{1j}, x_{2j} \geq 0$, $\alpha > 0$, $1 - \alpha > 0$, 可知 $x_j \geq 0$ $(j = 1, \dots, n)$ 。于是集合中任意两点连线上的点均在集合内,所以 Ω 是凸集。

- 几个基本定理
 - **引理**: 线性规划问题的可行解 $\mathbf{X} = (x_1, x_2, \dots, x_n)^{\top}$ 为基可行解的 充要条件是 \mathbf{X} 的正分量所对应的系数列向量是线性独立的。

- 几个基本定理
 - ② 引理: 线性规划问题的可行解 $\mathbf{X} = (x_1, x_2 ..., x_n)^{\top}$ 为基可行解的 充要条件是 \mathbf{X} 的正分量所对应的系数列向量是线性独立的。
 - (必要性) 由基可行解的定义可知。

■几个基本定理

- ② 引理: 线性规划问题的可行解 $\mathbf{X} = (x_1, x_2 ..., x_n)^{\top}$ 为基可行解的 充要条件是 \mathbf{X} 的正分量所对应的系数列向量是线性独立的。
 - (必要性) 由基可行解的定义可知。
 - (充分性) 若向量 P_1, P_2, \cdots, P_k 线性独立, 则必有 $k \leq m$ 。
 - (1) 当 k=m 时, $\mathbf{P}_1,\mathbf{P}_2,\cdots,\mathbf{P}_k$ 恰构成一个基,从而

$$\mathbf{X} = (x_1, x_2, \cdots, x_m, 0, \cdots, 0)^{\top}$$

为相应的基可行解。

(2) 当 k < m 时,则一定可以从其余的列向量中取出 m-k 个与 $\mathbf{P}_1, \mathbf{P}_2, \cdots, \mathbf{P}_k$ 构成最大的线性独立向量组,其对应的解恰为 \mathbf{X} ,所以根据定义它是基可行解。

- ■几个基本定理
 - □ 定理 2: 线性规划问题的基可行解 X 对应线性规划问题可行域 (凸集) 的顶点。

■ 几个基本定理

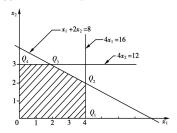
- □ 定理 2: 线性规划问题的基可行解 X 对应线性规划问题可行域 (凸集)的顶点。
- □ <mark>定理 3</mark>: 若线性规划问题有最优解,那么一定存在一个基可行解是最优解。

■ 几个基本定理

- □ 定理 2: 线性规划问题的基可行解 X 对应线性规划问题可行域 (凸集)的顶点。
- □ 定理 3: 若线性规划问题有最优解,那么一定存在一个基可行解是最优解。
- □ 定理 4: 可行域有界,目标函数最优值必可在顶点得到。

■ 几个基本定理

- □ 定理 2: 线性规划问题的基可行解 X 对应线性规划问题可行域 (凸集)的顶点。
- □ 定理 3: 若线性规划问题有最优解,那么一定存在一个基可行解是最优解。
- 定理 4: 可行域有界,目标函数最优值必可在顶点得到。



□ 虽然顶点数目是有限的,若采用"枚举法"找所有基可行解,然后 一一比较,最终可能找到最优解。但当 n, m 的数较大时,这种办法 是行不通的。

■ 单纯形法

5 先找出一个基可行解,判断其是否为最优解,如果否,则转换到相邻的基可行解,并使目标函数值不断增大,一直找到最优解为止。

■ 单纯形法

先找出一个基可行解,判断其是否为最优解,如果否,则转换到相邻的基可行解,并使目标函数值不断增大,一直找到最优解为止。

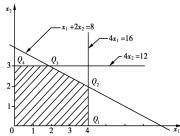
□ 迭代步骤

• 第一步: 求初始基可行解, 列出初始单纯形表

• 第二步: 最优性检验

第三步: 从一个基可行解转换到相邻的目标函数值更大的基可行解,列出新的单纯形表

• 第四步: 重复二、三步, 一直到计算结束为止



■ 小结

- □ 可行解,最优解
- □ 基,基解,基可行解,可行基
- □ 凸集, 顶点
- □ 解的性质
 - 线性规划问题的所有可行解构成的集合是凸集
 - 线性规划问题的每个基可行解对应可行域的一个顶点
 - 若线性规划问题有最优解,必在某顶点上得到

$Q\&\mathcal{A}$

Thank you! 感谢您的聆听和反馈