

# 线性规划的可行解集合的几何特征\*

舒忠烈

(武汉化工学院)

**摘 要:** 本文提出平凡解是基可行解, 也是极点, 对基可行解与极点是等价概念给出一种证明方法, 指出  $E^n$  中的可行解集合有类似  $R^2$  中的凸多边形的一些特征。

**关键词:** 线性规划, 极点

中国图书分类号: O221.1

## 1 基本概念与基本定理

1.1 设  $S$  是  $E^n$  中的一个集合, 若对于  $S$  中的任意两点  $X_1, X_2$  有:

$$X = \alpha X_1 + (1 - \alpha)X_2 \in S, \quad (0 \leq \alpha \leq 1)$$

则称  $S$  是一个凸集。

1.2 设  $S$  是  $E^n$  中的一个凸集,  $X \in S$ , 若  $S$  中不存在两个不同的点  $X_1, X_2$  使

$$X = \alpha X_1 + (1 - \alpha)X_2, \quad 0 < \alpha < 1$$

则称  $X$  是  $S$  的一个极点。

1.3 线性规划的标准形式为: (L) 
$$\begin{cases} \min f = CX \\ AX = b \\ X \geq 0 \end{cases}$$

其中  $A$  是  $m \times n$  矩阵,  $X$  是  $n$  维列向量,  $C$  是  $n$  维行向量,  $b$  是非负的  $m$  维列向量, 且矩阵  $A$  的秩  $R(A) = m$ 。记:

$$D = \{ X | AX = b, X \geq 0 \}, \quad \text{它是(L)的可行解集合。}$$

我们知道, 若  $D \neq \varnothing$ ,  $D$  就是一个凸集。

在矩阵  $A$  中任取一个最大线性无关的列向量组, 不妨设为  $P_1, P_2, \dots, P_m$ , 记:

$$B = (P_1, P_2, \dots, P_m)$$

方程组  $B^{-1}X_B = b$  有唯一解  $X_B = B^{-1}b$ 。

\* 收稿日期: 1990.08.28

若  $B^{-1}b \geq 0$ , 记  $X = \begin{bmatrix} B^{-1}b \\ 0 \end{bmatrix}$ , 则称  $X$  是  $(L)$  的基本行解,  $B$  叫做可行基.

可见一个可行基唯一确定一个基可行解, 但基可行解可能对应两个以上的可行基.

例: 设  $X=0$ , 且  $X \in D$ , 则  $X$  是  $(L)$  的基可行解, 且  $X$  是  $D$  的极点.

事实上,  $A$  的任何一个非奇异矩阵都是可行基, 平凡解  $X=0$  是  $D$  的唯一一点, 因此  $X=0$  既是  $D$  的基可行解, 又是  $D$  的极点.

**基本定理** 设  $X \in D$ , 且  $X \neq 0$ ,  $X$  是  $(L)$  的基可行解的充要条件是  $X$  的正分量

$x_1, x_2, \dots, x_k$  所对应的列向量  $P_1, P_2, \dots, P_k$  为线性无关组.

**定义 1** 设  $B_1, B_2$  是  $(L)$  的两个可行基. 若  $B_1$  与  $B_2$  中只有一个基向量不同, 则称  $B_1$  与  $B_2$  相邻, 记作  $(B_1, B_2) \in E$ , 并称  $(B_1, B_2)$  是以  $B_1, B_2$  为顶的边.

**定义 2** 设  $V$  是  $(L)$  的所有可行基的集合,  $E$  是  $(L)$  中所有边的集合, 构成一个图  $G=(V, E)$ , 称此图是  $(L)$  的可行基图.

**定义 3** 设  $G_1=(V_1, E_1), G_2=(V_2, E_2)$  是  $(L)$  的可行基图的两个子图. 设  $B_1 \in V_1, B_2 \in V_2$ ,  $B_1$  的基向量有  $k$  个与  $B_2$  的不同, 记作  $N(B_1, B_2)=k$ , 叫做  $B_1$  与  $B_2$  的基异数,  $0 < k < m$ . 记:  $N(V_1, V_2) = \min\{N(B_1, B_2) | B_1 \in V_1, B_2 \in V_2\}$  称它是  $G_1$  与  $G_2$  的最小基异数.

显然可知, 若  $N(V_1, V_2) < 1$ , 则  $G_1$  与  $G_2$  至少有一边连接.

## 2 基可行解与极点的等价性

**定理 1** 设  $X \in D$ ,  $X$  是  $D$  的极点的充要条件是  $X$  为  $(L)$  的基可行解.

为了证明本定理, 我们来证明两个命题.

**命题 1** 设  $X$  是  $(L)$  的可行解, 但不是  $(L)$  的基可行解, 则  $X$  不是  $D$  的极点.

证: 因为  $X$  不是  $(L)$  的基可行解, 故  $X \neq 0$ ,  $X$  至少有一个正分量, 不妨设前  $k$  个分量为正, 余者为零,  $1 \leq k \leq n$ . 正分量  $x_1, x_2, \dots, x_k$  所对应的列向量  $P_1, P_2, \dots, P_k$  线性相关, 存在不全为零的数  $\delta_1, \delta_2, \dots, \delta_k$ , 使:

$$\sum_{j=1}^k \delta_j P_j = 0$$

$$\text{取 } \theta = \min\left\{\frac{x_j}{|\delta_j|}, |\delta_j| > 0, 1 \leq j \leq k\right\}, \quad \theta > 0$$

$$\text{记 } \delta = (\delta_1, \delta_2, \dots, \delta_k, 0, 0, \dots, 0)^T, \quad \delta \neq 0$$

$$X \pm \theta \delta \geq 0, \quad \text{记 } X_1 = X + \theta \delta, \quad X_2 = X - \theta \delta$$

$$X_1 \neq X_2, \quad \sum_{j=1}^k \theta \delta_j P_j = 0, \quad \sum_{j=1}^k x_j P_j = b, \quad \text{所以有: } \sum_{j=1}^k (x_j \pm \theta \delta_j) P_j = b$$

因此  $X_1, X_2 \in D$ , 且  $X = \frac{1}{2}X_1 + \frac{1}{2}X_2$ , 故  $X$  不是极点.

**命题 2** 设  $X$  是  $(L)$  的基可行解, 则  $X$  是  $D$  的极点.

证: 若  $X=0$ , 我们知道  $X$  就是  $D$  的极点.

若  $X \neq 0$ , 不妨设前  $k$  个分量为正, 余者为零,  $1 \leq k \leq m$ . 正分量  $x_1, x_2, \dots, x_k$  所对应的列向量  $P_1, P_2, \dots, P_k$  线性无关.

设  $X', X'' \in D$ , 且:  $X = \alpha X' + (1-\alpha)X'', \quad 0 < \alpha < 1$ ,

于是  $X', X''$  的分量满足关系:

$$\alpha x'_j + (1-\alpha)x''_j = 0, \quad j = k+1, k+2, \dots, n$$

即:  $x'_j = x''_j = 0, \quad j = k+1, k+2, \dots, n$

$$\sum_{j=1}^k x'_j P_j = b, \quad \sum_{j=1}^k x''_j P_j = b$$

从而有:  $\sum_{j=1}^k (x'_j - x''_j) P_j = 0$ , 因此有:  $x'_j = x''_j, \quad j = 1, 2, \dots, k$

即:  $X' = X''$ . 这就说明了  $X$  是  $D$  的极点.

由上面两题, 便说明  $(L)$  的基可行解与  $D$  的极点相当, 从而也就证明了定理 1.

### 3 基可行解集合 $D$ 的几何特征

我们利用线性代数的知识揭示非空的  $D$  的几何特点.

定理 2 设  $D \neq \emptyset, n = m+1$ , 则  $D$  中至多有两个极点.

证: 我们知道, 若  $D \neq \emptyset$ , 则  $D$  中至少有一个极点. 不妨设  $B = (P_1, P_2, \dots, P_m)$  是

可行基, 对应的解  $X_0 = \begin{bmatrix} B^{-1}b \\ 0 \end{bmatrix}$  是  $D$  的一个极点.  $X_0$  也是  $AX=b$  的一个特解. 记

$\beta = B^{-1}P_{m+1}$ , 我们知道  $\begin{bmatrix} -\beta \\ 1 \end{bmatrix}$  是  $AX=0$  的基础解系.

$X = X_0 + k \begin{bmatrix} -\beta \\ 1 \end{bmatrix}$  是  $AX=b$  的通解.

设  $X_1, X_2 \in D$ , 且  $X_1 \neq X_0, X_2 \neq X_0, X_1 \neq X_2$ , 有:

$$X_1 = X_0 + k_1 \begin{bmatrix} -\beta \\ 1 \end{bmatrix}, \quad k_1 \neq 0, k_1 \geq 0, k_1 > 0;$$

$$X_2 = X_0 + k_2 \begin{bmatrix} -\beta \\ 1 \end{bmatrix}, \quad k_2 \neq 0, k_2 \geq 0, k_2 > 0$$

且  $k_1 \neq k_2$ , 不妨设  $k_1 < k_2$ ,

$$X_1 - X_0 = \frac{k_1}{k_2} k_2 \begin{bmatrix} -\beta \\ 1 \end{bmatrix} = \frac{k_1}{k_2} (X_2 - X_0)$$

记  $\alpha = \frac{k_1}{k_2}, 0 < \alpha < 1$ , 则有:  $X_1 = \alpha X_2 + (1-\alpha)X_0, \quad 0 < \alpha < 1$

即  $X_1$  不是极点. 也就说  $D$  中至多有两个极点.

**定理 3** 设  $D \neq \varnothing$ , 且有界,  $n = m + 1$ , 则  $D$  只含有一线段.

证: 因为  $D \neq \varnothing$ , 可设  $X_0$  是  $D$  的一个极点, 对应基为  $B = (P_1, P_2, \dots, P_m)$ ,

$$X_0 = \begin{bmatrix} B^{-1}b \\ 0 \end{bmatrix} = (x_1^0, x_2^0, \dots, x_m^0, 0)^T$$

记  $\beta = B^{-1}P_{m+1}$ , 因为  $D$  有界,  $\beta$  至少有一个分量为正. 设正分量为  $\beta_{i_1}, \beta_{i_2}, \dots, \beta_{i_k}$ ,  $1 \leq k \leq m$ .

若它们所对应的  $x_{i_1}^0, x_{i_2}^0, \dots, x_{i_k}^0$  均为正数, 那么  $B^{-1}P_{m+1}$  作主元列进行一次旋转变换, 得到不同于  $X_0$  的极点  $X_1$ . 此时,  $D$  只含有线段 (参看定理 2 证明过程)  $\alpha X_0 + (1-\alpha)X_1, 0 \leq \alpha \leq 1$ .

若  $x_{i_1}^0, x_{i_2}^0, \dots, x_{i_k}^0$  中至少有一个为零, 不妨设  $x_{i_k}^0$  为零. 设  $X \in D$ ,

$$X = X_0 + \mu \begin{bmatrix} -\beta \\ 1 \end{bmatrix}, \quad \beta_{i_k} > 0$$

$X$  的分量  $x_{i_k} = -\mu\beta_{i_k} > 0, \mu < 0$ , 又因为  $X$  的分量  $x_{m+1} = \mu, \mu > 0$ , 因为  $\mu = 0$ , 即  $X = X_0$ . 这就说明  $D$  只含有唯一的可行解  $X_0$ , 是一个退化的线段.

**定理 4** 设  $D \neq \varnothing$ , 且无界,  $n = m + 1$ , 则  $D$  只含有一条射线.

证: 因为  $D \neq \varnothing$ , 取基可行解  $X_0$ , 对应的基为  $B = (P_1, P_2, \dots, P_m)$ ,  $\beta = B^{-1}P_{m+1}$  是非正向量, 否则由定理 3 的证明过程看出  $D$  为有界集合. 且  $\beta$  中至少有一个分量为负. 于是:

$$X_0 + k \begin{bmatrix} -\beta \\ 1 \end{bmatrix} \in D, \quad k \geq 0$$

我们就称它是以  $X_0$  为顶点的射线.

设  $X \in D$ , 且  $X \neq X_0$ , 便有:

$$X = X_0 + \mu \begin{bmatrix} -\beta \\ 1 \end{bmatrix}, \quad \mu \neq 0, \quad \mu = x_{m+1} \geq 0, \quad \mu > 0$$

这就说明  $D$  内的点均在上述射线上.

$$\text{记 } X_1 = X_0 + 2\mu \begin{bmatrix} -\beta \\ 1 \end{bmatrix}, \quad X_1 \in D, \quad \text{且有: } X = \frac{1}{2}X_0 + \frac{1}{2}X_1$$

即  $D$  只含有唯一极点  $X_0$ , 定理 4 证毕.

**定理 5** 设  $D \neq \varnothing, n = m + 1, k \geq 2$ , 且  $D$  有界, 则  $(L)$  的可行基图  $G$  的最小度  $\delta(G) > k$ .

证: 因为  $D \neq \varnothing$ , 且有界, 任取一个可行基, 不妨设为  $B = (P_1, P_2, \dots, P_m)$ ,  $B^{-1}P_{m+1}, B^{-1}P_{m+2}, \dots, B^{-1}P_{m+k}$  均可作为主元列, 因为它们均含有正分量. 在不考虑目标函数的系数时, 分别对  $k$  个主元列进行一次转轴变换, 便可得到与  $B$  相邻的  $k$  个可行基, 即  $B$  至少有  $k$  个相邻的项. 因此可知  $\delta(G) > k$ .

**定理 6** 设  $D \neq \varnothing$ , 且有界, 则  $(L)$  的可行基图:  $G = (V, E)$

是连通图, 且无悬挂点.

证: (1)若(L)的最优基唯一, 由单纯形法, 任何一个可行基均可与最优(解)基连通, 因此  $G$  是连通图. 又因为  $\delta(G) > k (> 2)$ , 故  $G$  无悬挂点.

(2)若(L)的最优基不唯一, 不妨设只有两个最优基  $B_1, B_2$ . 我们分别以  $B_1, B_2$  为核心构造子图  $G_1$  和  $G_2$ .

凡作为初始基经过单纯形法而达到  $B_1$  者的全体 (包括  $B_1$  本身) 记为  $V_1$ , 得子图  $G_1 = (V_1, E_1)$ ; 同样构造子图  $G_2 = (V_2, E_2)$ .

若  $V_1 \cap V_2 \neq \emptyset$ , 则  $G$  显然连通, 且无悬挂点.

若  $V_1 \cap V_2 = \emptyset$ , 则  $N(V_1, V_2) = \rho$ ,  $\rho > 1$ . 取  $B_1^{(1)} \in V_1$ ,  $B_2^{(1)} \in V_2$ , 且  $N(B_1^{(1)}, B_2^{(1)}) = \rho$ . 不妨设:

$$B_1^{(1)} = (P_1, P_2, \dots, P_m), \quad B_2^{(1)} = (P_{\rho+1}, P_{\rho+2}, \dots, P_{\rho+m})$$

因为  $D$  有界, 所以  $(B_1^{(1)})^{-1} P_{\rho+m}$  可以作为主元列, 进行一次转轴运算, 得到一个新的可行基  $B$ ,  $B$  与  $B_1^{(1)}$  相邻.  $B \in V_1$  或  $B \in V_2$ .

当  $B \in V_1$  时, 按照  $\rho$  的定义,  $\rho = 1$ . 当  $B \in V_2$  时, 显然  $\rho = 1$ .

可见  $G$  是连通图, 且无悬挂点. (最优基为两个以上者, 采取连通子图合并.)

### 参 考 文 献

- (1) 林诒勋. 线性规划与网络流. 郑州大学数学系, 1979
- (2) 姜衍智. 线性规划原理及应用. 陕西科技出版社, 1982
- (3) 杨林锡. 数学规划的原理和方法. 线性规划部分. 华中工学院, 1985

## Notes on Geometry Linear Programming

Shu Zhonglie

(Wuhang Chemical Engineering Institute)

**Abstract:** This paper presents several theorems on the geometrical structure of the set of feasible solutions in a linear programming problem, by means of the concept of "feasible basis graph".

**Keywords:** linear programming, pole feasible solutions, basis graph