# 线性规划问题的性质

定理1 若线性规划问题存在可行解,则问题的可行域是凸集。

定理2 线性规划的可行域顶点与基可行解对应。

定理3 若线性规划问题有最优解,一定存在一个最优解是基可行解。

#### 定理1

定理1 若线性规划问题存在可行解,则问题的可行域是凸集。

#### 证明思路:

1。明确可行域的范围,即可行解的两个约束条件

$$\sum_{j=1}^{n} \boldsymbol{p}_{j} x_{j} = \boldsymbol{b} \qquad x_{j} \geq 0 \quad j = 1, \dots, n$$

2. 根据凸集的定义,证明任意两点连线上的点 $x=ax_1+(1-a)x_2$ . 都满足这两个约束条件。

## 引理: 基可行解的性质

引理1: 若rank A=m,则可行解x为基可行解  $\Rightarrow x$ 的正分量所对应的系数列向量线性独立。证明思路:

- 1) ⇒必要性证明: 基可行解的定义
- 2) ←充分性证明:

x是基可行解 $\leftarrow x$ 是基解 $\leftarrow$  构造x对应的基假设x正分量个数为k,可知 $k\leq m$ ;如果k=m,可直接视正分量对应的列向量为基;如果k< m,总可补充m-k个列向量构成基。

# 定理2: 可行域顶点的代数表达

定理2: x是可行解,则x是可行域顶点 $\Leftrightarrow x$ 是基可行解。证明思路:

考察逆否命题: x不是可行域顶点 $\Leftrightarrow x$ 不是基可行解

- 1) *x*不是基可行解⇒ *x*不是可行域顶点 *x*不是基可行解
  - ⇒x正分量对应的系数列向量线性相关



- $\rightarrow x$ 为两可行点的凸组合
- ⇒x不是顶点

### 可行点的构造

设可行解  $\mathbf{x} = [x_1, \dots, x_r, 0, \dots, 0]^T$  不是基可行解

$$\Rightarrow \sum_{i=1}^{r} \delta_{i} \mathbf{p}_{i} = 0 \quad \delta_{i}$$
不全为 $0$ 

可构造两个可行点:

$$\mathbf{x}^{(1)} = [(x_1 + \mu \delta_1), \dots, (x_r + \mu \delta_r), 0, \dots, 0]^T$$
$$\mathbf{x}^{(2)} = [(x_1 - \mu \delta_1), \dots, (x_r - \mu \delta_r), 0, \dots, 0]^T$$

其中 $\mu$ 满足  $\min_{i}(x_{i} \pm \mu \delta_{i}) \geq 0$ 

$$\Rightarrow x = \frac{1}{2}x^{(1)} + \frac{1}{2}x^{(2)}$$

2) 可行解x不是可行域顶点  $\Rightarrow x$ 不是基可行解

设 
$$\mathbf{x} = [x_1, \dots, x_r, 0, \dots, 0]^T$$
不是可行域顶点

⇒x为两可行点的凸组合,设x=ay+(1-a)z,有

$$y = [y_1, \dots, y_r, 0, \dots, 0]^T$$
  $z = [z_1, \dots, z_r, 0, \dots, 0]^T$ 

$$\sum_{j=1}^{n} y_j \boldsymbol{p}_j = \sum_{j=1}^{r} y_j \boldsymbol{p}_j = \boldsymbol{b} \qquad \sum_{j=1}^{n} z_j \boldsymbol{p}_j = \sum_{j=1}^{r} z_j \boldsymbol{p}_j = \boldsymbol{b}$$

$$\Rightarrow \sum_{j=1}^{r} (y_j - z_j) \mathbf{p}_j = 0 \qquad y_j - z_j$$
不全为0

正分量对应的列向量线性相关

⇒x不是基可行解

#### 定理3

若线性规划问题有最优解,一定存在一个基可行解是 最优解。

证明思路:

若最优值x\*不是顶点,则存在两个可行解

$$(x*\pm\mu\delta) \ge 0$$

因为cx\*最大,有

$$cx^* \ge c(x^* \pm \mu \delta)$$
  $c\mu \delta = 0$ 

$$c\mu\delta = 0$$

 $x^* \pm \mu \delta$  均为最优解,不断扩展,必达顶点。