

线性规划新解法^[1]中的新的分解算法^①

马 琛

(北京经济学院信息系 100026)

摘 要 作者在1987年提出了线性规划新解法^[1]。本文提出一种线性规划的新的分解算法,这种分解算法不同于Dantzig-Wolfe的分解算法。

关键词 线性规划 分解 算法

§ 1 新解法下的分解算法

研究下述线性规划问题:

$$\begin{aligned} \text{Max} Z &= (c_1, x_1) + (c_2, x_2) + \cdots + (c_n, x_n) \\ B_1 x_1 &\leq b_1 \\ &B_2 x_2 \leq b_2 \\ &\vdots \\ &B_n x_n \leq b_n \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} A_1 x_1 + A_2 x_2 + \cdots + A_n x_n &\leq b \\ x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, \dots, x_n \geq 0 \end{aligned}$$

这里 x_j 是 n_j 维列向量

b_j 是 m_j 维列向量

b 是 m 维列向量

B_j 是 $m_j \times n_j$ 阶矩阵

A_j 是 $m \times n_j$ 阶矩阵

① 本文1994年8月18日收到。

c_j 是 n_j 维行向量

定义 1.1 下述线性规划称为线性规划问题(1)中的第 i 个子规划:

$$\begin{aligned} \text{Max} Z_i &= (c_i, x_i) \\ B_i x_i &\leq b_i \\ x_i &\geq 0 \end{aligned} \tag{2}$$

这里 $B_i = (b_{kj}^{(i)})_{\substack{k=1,2,\dots,m_i \\ j=1,2,\dots,n_i}}$, 令 $a_k^{(i)} = (b_{k1}^{(i)}, b_{k2}^{(i)}, \dots, b_{km_i}^{(i)}) \quad k = 1, 2, \dots, m_i$,
 $a_{m_i+g}^{(i)} = (0, 0, \dots, 0, -1, 0, \dots, 0) \quad g = 1, 2, \dots, n_i$ 也就是 $a_l^{(i)} = (l = 1, 2, \dots, m_i + n_i)$

令 $D_i = \{x_i | B_i x_i \leq b_i, x_i \geq 0\}$

对于第 i 个子规划(2), 设 k 对 c_i 正则, 且 $c_i = \sum_{k=1}^{n_i} \lambda_k^{(i)} a_k^{(i)}, \lambda_k \geq 0, k = 1, 2, \dots, n_i$,

$(l_1, l_2, \dots, l_{n_i}) \subset (1, 2, \dots, m_i + n_i)$

k 的最优解集为 GK , 若 $GK \cap D_i \neq \emptyset$ 则 $S_i = GK \cap D_i$ 就是子规划(2)的最优解集。

研究线性规划问题(3)

$\text{Max} Z_1 = (c_1, x_1) + (c_2, x_2) + \dots + (c_n, x_n)$

$$\begin{aligned} B_1 x_1 &\leq b_1 \\ B_2 x_2 &\leq b_2 \\ &\vdots \\ B_n x_n &\leq b_n \end{aligned}$$

$x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, \dots, x_n \geq 0$

每个线性规划问题(1), 除去最后一组约束 $A_1 x_1 + A_2 x_2 + \dots + A_n x_n \leq b$, 都有一个线性规划问题(3) 与之相应。

我们先来研究线性规划问题(3), 再来研究线性规划问题(1)。

定理 1 对于线性规划问题(3), 必有:

$$c = (c_1, c_2, \dots, c_n) = \sum_{i=1}^n \sum_{k=1}^{n_i} \lambda_k^{(i)} A_k^{(i)}$$

这里 $\lambda_k^{(i)} \geq 0, i = 1, 2, \dots, n, k = 1, 2, \dots, n_i$ 。

$A_k^{(i)} = (0, 0, \dots, 0, a_k^{(i)}, 0, \dots, 0)$, 规划问题(3) 的最优解集 S 有

$$S = S_1 \otimes S_2 \otimes \cdots \otimes S_n.$$

⊗ 这里表示集合的直积。

定理 2, 对于线性规划问题(1) 有:

(i) 对 S 中的任一个元素 ξ , 若有,

$$A_1\xi_1 + A_2\xi_2 + \cdots + A_n\xi_n \leq b \text{ 成立}$$

这里 $\xi = (\xi_1, \xi_2, \dots, \xi_n)$

则 ξ 也是规划问题(1) 的一个最优解。

(ii) 若(i) 的情形不成立, 对于任一 $\xi \in s$, 在约束群 $A_1X_1 + A_2X_2 + \cdots + A_nX_n \leq b$ 中至少有一个约束, 不妨记成 $(a, x) \leq \beta$, 使得 $(a, \xi) > \beta$ 此时

$$K = \{x | (A_{ik}^{(i)}, x) \leq b_{ik}^{(i)} \quad i = 1, 2, \dots, n, k = 1, 2, \dots, n, (a, x) \leq \beta\}$$

构成一个对 $c = (c_1, c_2, \dots, c_n)$ 的正则 K 区域。可按照线性规划的新解法^[1] 中所提出的方法计算, 其计算的便捷程度大大优于 *Dantzig - Woelfle* 分解方法。

§ 2 例题及应用

例^①

$$\text{Max} Z = x_1 + x_2 + 2y_1 + y_2$$

$$x_1 + 3x_2 \leq 30$$

$$2x_1 + x_2 \leq 20$$

$$y_1 \leq 10$$

$$y_2 \leq 10$$

$$y_1 + y_2 \leq 15$$

$$x_1 + 2x_2 + 2y_1 + y_2 \leq 40$$

$$x_1, x_2 \geq 0, y_1, y_2 \geq 0$$

解: 先解上述规划问题中的两个子规划

$$\text{Max} Z_1 = x_1 + x_2 \quad c_1 = (1, 1)$$

$$x_1 + 3x_2 \leq 30 \quad a_1 = (1, 3)$$

$$2x_1 + x_2 \leq 20 \quad a_2 = (2, 1)$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

由于 $c_1 = \frac{1}{5}a_1 + \frac{2}{5}a_2$, 求其最优解为 $x' = (6, 8)'$

① 此题选自 “线性规划” 管梅谷, 郑汉鼎, P348

$$\begin{aligned}
 \text{Max} Z_2 &= y_1 + y_2 & c_2 &= (2, 1) \\
 y_1 &\leq 10 & b_1 &= (1, 0) \\
 y_2 &\leq 10 & b_2 &= (0, 1) \\
 y_1 + y_2 &\leq 15 & b_3 &= (1, 1) \\
 y_1, y_2 &\geq 0
 \end{aligned}$$

求最优解为 $y^* = (10, 5)'$ 且 $c_2 = b_1 + b_3$

令 $\xi = (x^*, y^*) = (6, 8, 10, 5)'$, 代入该题中最后一个约束: $x_1 + 2x_2 + 2y_1 + y_2 \leq 0$, 得到

$$\begin{aligned}
 x_1^* + 2x_2^* + 2y_1^* + y_2^* &= 47 > 40 \\
 x_1 + 3x_2 &\leq 30 \\
 2x_1 + x_2 &\leq 20 \\
 \text{于是} \quad y_1 &\leq 10 \\
 y_1 + y_2 &\leq 15 \\
 x_1 + 2x_2 + 2y_1 + y_2 &\leq 40
 \end{aligned}$$

构成一个新的 K 区域

$$\text{因为 } c = \epsilon_1 \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} + \epsilon_2 \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} + \epsilon_3 \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} + \epsilon_4 \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

这里 $\epsilon_1 = \frac{1}{5}, \epsilon_2 = \frac{2}{5}, \epsilon_3 = 1, \epsilon_4 = 1$

注意到

$$\begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix} = \sigma_1 \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} + \sigma_2 \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} + \sigma_3 \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} + \sigma_4 \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

这里 $\sigma_1 = \frac{3}{5}, \sigma_2 = \frac{1}{5}, \sigma_3 = 1, \sigma_4 = 1$

$$\text{Min} \left(\frac{\epsilon_i}{\sigma_i} \mid \sigma_i > 0 \right) = \frac{1}{3} = \frac{\epsilon_1}{\sigma_1}$$

于是有

$$c = \frac{1}{3} \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix} + \frac{1}{3} \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} + \frac{2}{3} \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} + \frac{2}{3} \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

解方程组

$$x_1 + 2x_2 + 2y_1 + y_2 = 40$$

$$2x_1 + x_2 = 20$$

$$y_1 = 10$$

$$y_1 + y_2 = 15$$

求出最优解为 $\xi^* = (\frac{25}{3}, \frac{10}{3}, 10, 5)'$, 此时,

$$\text{Max}Z = \frac{110}{3}.$$

参 考 文 献

- [1] 马 琛, 线性规划的新解法, 数学季刊, 2, 4(1987), 53-77
- [2] Vasek chvatal, Linear programming, W. M Freeman and Company, P425
- [3] 管梅谷、郑汉鼎, 线性规划, 山东科学出版社, P339.