运筹学(线性规划)

王焕钢 清华大学自动化系

- 1. 一般模型和标准模型
- 2. 低维问题图解法及其向高维的推广
- 3. 单纯形算法
- 4. 对偶性与对偶算法
- 5. 灵敏度分析
- 6. 单纯形算法的复杂性

要点:线性规划模型

例:生产I、II两种产品,要占用A、B设备及调试时 间,每件产品机时利润如表所示

	产品I	产品II	每天可用时间
占用A机时	0	5	15
占用B机时	6	2	24
调试时间	1	1	5
利润	2	1	

如何生产使每天利润最大?

确定变量: 生产两种产品的数量 X_1, X_2

明确目标: $2x_1 + x_2$

约束条件: $5x_2 \le 15$ A机时约束

> B机时约束 $6x_1 + 2x_2 \le 24$

调试时间约束 $x_1 + x_2 \le 5$

非负约束 $x_1 \ge 0, x_2 \ge 0$

数学规划模型

max
$$2x_1 + x_2$$

s.t. $5x_2 \le 15$
 $6x_1 + 2x_2 \le 24$
 $x_1 + x_2 \le 5$
 $x_1 \ge 0, x_2 \ge 0$

例:某种物品有m个产地,记为 A_1,A_2,\dots,A_m , 各产地产量分别是 a_1, a_2, \dots, a_m ; 有 n 个销地 B_1, B_2, \dots, B_n ,各销地销量分别是 b_1, b_2, \dots, b_n ; 假定从产地 A_i 向销地 B_i 运输单位物品运价 是 c_{ii} ; 问怎样调运这些物品能使总费用最小?

销地 产地	B_1	B_2	• • •	B_n	产量
A_{1}	x_{11}	X_{12}		X_{1n}	a_1
A_2	x_{21}	X_{22}		X_{2n}	a_2
•					• • •
A_m	X_{m1} C_{m1}	X_{m2}		\mathcal{X}_{mn}	a_m
销量	b_1	b_2	•••	b_n	

数学规划模型

$$\min \sum_{i=1}^{m} \sum_{j=1}^{n} c_{ij} x_{ij}$$

$$\text{s.t.} \quad \sum_{j=1}^{n} x_{ij} = a_i, \quad \forall 1 \le i \le m$$

$$\sum_{i=1}^{m} x_{ij} = b_j, \quad \forall 1 \le j \le n$$

$$x_{ij} \ge 0, \quad \forall 1 \le i \le m, 1 \le j \le n$$

线性规划模型的一般形式(min)

$$\min \sum_{j=1}^{n} c_{j} x_{j}$$

$$\text{s.t.} \quad \sum_{j=1}^{n} a_{ij} x_{j} = b_{i}, \quad \forall 1 \le i \le p$$

$$\sum_{j=1}^{n} a_{ij} x_{j} \ge b_{i}, \quad \forall p+1 \le i \le m$$

$$x_{j} \ge 0, \quad \forall 1 \le j \le q$$

$$-\infty < x_{j} < +\infty, \quad \forall q+1 \le j \le n$$

要点:线性规划的标准模型

线性规划不等式约束转化为等式约束

$$\max 2x_1 + x_2$$

s.t.
$$5x_2 \le 15$$

$$6x_1 + 2x_2 \le 24$$

$$x_1 + x_2 \le 5$$

$$x_1 \ge 0, x_2 \ge 0$$

$$x_3 = 15 - 5x_2$$

$$x_4 = 24 - 6x_1 - 2x_2$$

$$x_5 = 5 - x_1 - x_2$$

$$\max 2x_1 + x_2$$

s.t.
$$5x_2 + x_3 = 15$$

$$6x_1 + 2x_2 + x_4 = 24$$

$$x_1 + x_2 + x_5 = 5$$

$$x_i \ge 0, i = 1, 2, \dots, 5$$

A机时剩余量

B机时剩余量

调试时间剩余量

线性规划标准模型

max
$$c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_nx_n$$
 目标函数
s.t. $a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1$ $a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2$

$$a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n = b_m$$

$$\begin{cases}
 x_1 \ge 0 \\
 x_2 \ge 0 \\
 \vdots \\
 x_n \ge 0
 \end{cases}$$

决策变量具有非负约束

等式约束

线性规划标准模型

min (or max)
$$\sum_{j=1}^{n} c_j x_j$$
 min (or max) $C^T X$
s.t. $AX = \vec{b}$
s.t. $X \ge 0$
 $X \ge 0$, $Y \le 1 \le i \le m$ $X \ge 0$

$$C = \begin{pmatrix} c_1 \\ \vdots \\ c_n \end{pmatrix} \quad X = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} \quad A = \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & \cdots & a_{mn} \end{pmatrix} \quad \vec{b} = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_m \end{pmatrix}$$

$$\max 2x_1 + x_2$$

$$\max C^T X$$

s.t.
$$5x_2 + x_3 = 15$$

$$\Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow$$
 s.t. $AX = \vec{b}$

$$6x_1 + 2x_2 + x_4 = 24$$

$$X \ge 0$$

$$x_1 + x_2 + x_5 = 5$$

$$x_i \ge 0, i = 1, 2, \dots, 5$$

$$C = \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, A = \begin{pmatrix} 0 & 5 & 1 & 0 & 0 \\ 6 & 2 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}, \vec{b} = \begin{pmatrix} 15 \\ 24 \\ 5 \end{pmatrix}$$

对线性规划标准型的基本假定

1. 系数矩阵A的行向量 $\vec{a}_1^T, \vec{a}_2^T, \dots, \vec{a}_m^T$ 线性无关

如果该假定不满足,某个行向量,比如 \vec{a}_m^T ,可以 表示为 $\vec{a}_1^T, \vec{a}_2^T, \dots, \vec{a}_{m-1}^T$ 的线性组合,即

$$\vec{a}_{m}^{T} = \lambda_{1} \vec{a}_{1}^{T} + \lambda_{2} \vec{a}_{2}^{T} + \dots + \lambda_{m-1} \vec{a}_{m-1}^{T}$$

则对任何满足前 m-1 个约束的 X 都成立

$$\vec{a}_{m}^{T}X = \lambda_{1}\vec{a}_{1}^{T}X + \dots + \lambda_{m-1}\vec{a}_{m-1}^{T}X = \lambda_{1}b_{1} + \dots + \lambda_{m-1}b_{m-1}$$

当 $b_m = \lambda_1 b_1 + \dots + \lambda_{m-1} b_{m-1}$ 时,第 m 个约束不起作用, 故可以删除, 若上述等式不满足原问题无可行解

在基本假定的基础上可进一步假定

2. 系数矩阵A的列数大于其行数,即 n > m

如果 n < m , 由于 $\vec{a}_1, \dots, \vec{a}_m$ 是 m 个 n 维的向量, 不可能线性无关,如果 n=m , A 是行向量线性无 关的方阵,因此有逆,满足 $AX = \vec{b}$ 的只有一个向 量 $\hat{X} = A^{-1}\vec{b}$. 不需要优化!

我们所考虑的线性规划标准型为:

$$\max C^{T} X$$
s.t. $AX = \vec{b}$

$$X \ge 0$$

其中 $C \in \mathbb{R}^n$, $X \in \mathbb{R}^n$, $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $\vec{b} \in \mathbb{R}^m$, 并假定

- 1. n > m
- 2. A 的行向量线性无关

线性规划一般模型与标准模型的转换

$$\max \sum_{j=1}^{n} c_j x_j \qquad \qquad \Rightarrow \qquad - \left(\min \sum_{j=1}^{n} -c_j x_j \right)$$

$$a_{i1}x_1 + \dots + a_{in}x_n \ge b_i$$
 \Rightarrow $a_{i1}x_1 + \dots + a_{in}x_n - x_{n+1} = b_i$ $x_{n+1} \ge 0$

$$\begin{array}{ccc} a_{i1}x_{1} + \dots + a_{in}x_{n} \geq b_{i} & \Rightarrow & a_{i1}\left(x_{1}^{+} - x_{1}^{-}\right) + \dots + a_{in}x_{n} \geq b_{i} \\ -\infty < x_{1} < +\infty & & x_{1}^{+} \geq 0, x_{1}^{-} \geq 0 \end{array}$$

要点: 低维问题的图解法

生产一种家电产品,要占用A、B设备及调试时间, 每件产品机时利润如表所示

	产品	每天可用时间
占用A机时	5	15
占用B机时	2	24
调试时间	1	5
利润	1	

如何生产使每天利润最大?

数学规划模型: $\max x$

s.t.
$$5x \le 15$$

 $2x \le 24$
 $x \le 5$
 $x \ge 0$

黄实线是可行集, 红点是最优解

$\min x$

s.t.
$$5x \le 15$$

s.t.
$$5x \le 15$$

$$2x \le 24$$

$$2x \le 24$$

$$x \le 5$$

$$x \leq 5$$

$$x \ge 0$$

$$x = 0$$
 $5x = 15$ $x = 5$ $2x = 24$

$\min x$

max x

s.t.
$$5x \le 15$$

s.t.
$$5x \le 15$$

s.t.
$$5x \le 15$$

$$2x \le 24$$

$$\Rightarrow$$

$$2x \le 24$$

$$\Rightarrow$$

$$2x \ge 24$$

$$x \le 5$$

$$x \leq 5$$

$$x \leq 5$$

$$x \ge 0$$

$$x = 0 \quad 5x = 15 \quad x = 5$$

$$\downarrow \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \downarrow$$

求解一维线性规划问题时,解的情况有: 唯一最优解:无界解:无可行解

生产I、II两种产品,要占用A、B设备及调试时间, 每件产品机时利润如表所示

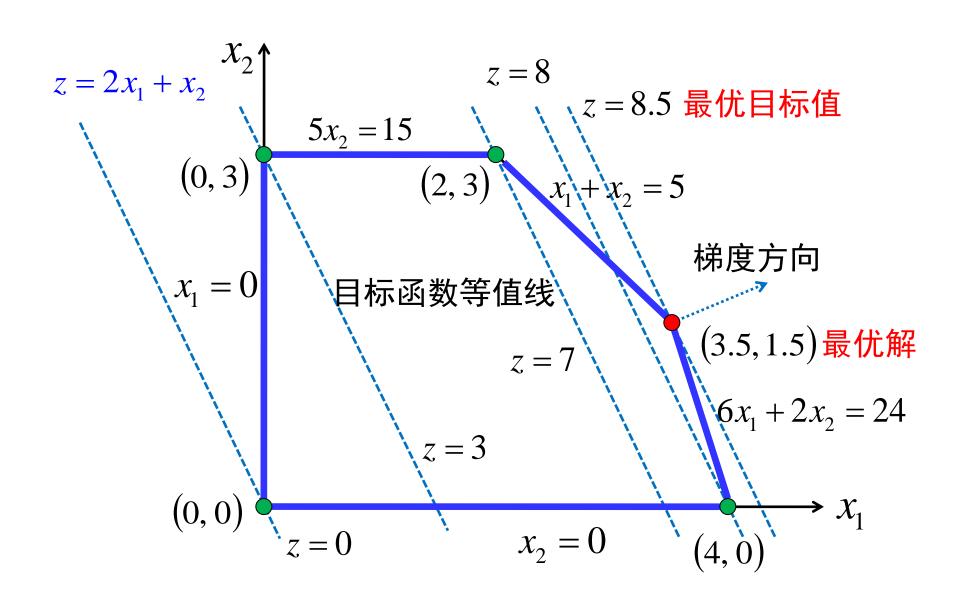
	产品I	产品II	每天可用时间
占用A机时	0	5	15
占用B机时	6	2	24
调试时间	1	1	5
利润	2	1	

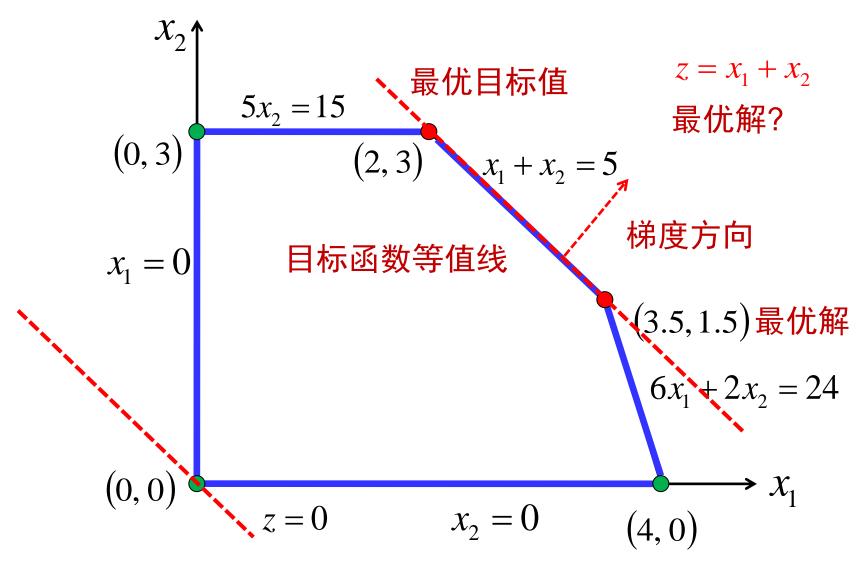
如何生产使每天利润最大?

数学规划模型

max
$$z = 2x_1 + x_2$$

s.t. $5x_2 \le 15$
 $6x_1 + 2x_2 \le 24$
 $x_1 + x_2 \le 5$
 $x_1 \ge 0, x_2 \ge 0$





解的情况有: 唯一最优解; 无界解; 无可行解;

无穷多最优解

生产I、II、III三种产品,要占用A、B设备及调试 时间,每件产品机时利润如表所示

产品	l	П	III	每天可用时间
占A机时	0	5	4	15
占B机时	6	2	0	24
调试时间	1	1	1	5
利润	2	1	1	

如何生产使每天利润最大?

数学规划模型

max
$$z = 2x_1 + x_2 + x_3$$

s.t. $5x_2 + 4x_3 \le 15$
 $6x_1 + 2x_2 \le 24$
 $x_1 + x_2 + x_3 \le 5$
 $x_i \ge 0, i = 1, 2, 3$

$$z = 3.75$$

$$(0, 0, 3.75)$$

$$z = 6.25$$

$$(1.25, 0, 3.75)$$

$$x_1 + x_2 + x_3 = 5$$

$$z = 9$$

$$(4, 0, 1)$$

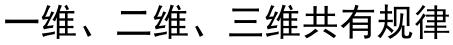
$$z = 8$$

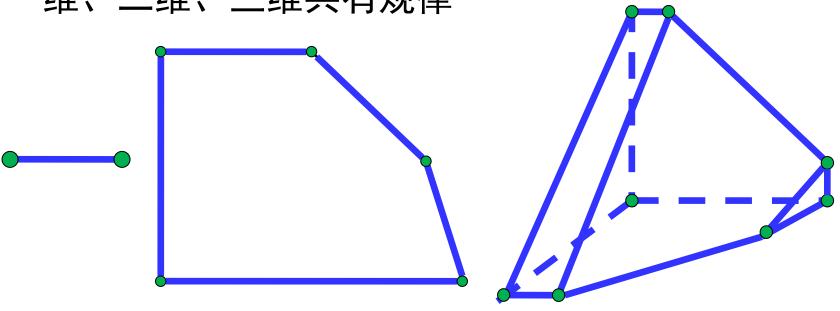
$$(0, 3, 0)$$

$$z = 8.5$$

$$(2, 0, 3)$$

$$z = 7$$





- 1. 可行集是不等式约束成为等式约束围成的集合 (等式:一维是点、二维是直线、三维是平面)
- 2. "绿点"中有最优解(有限目标函数值)
- 3. "绿点"个数有限

启示: 在绿点中找最优解

挑战: 高维绿点如何计算

要点: "绿点"如何解析表示?

一、二、三维问题"绿点"的共有规律

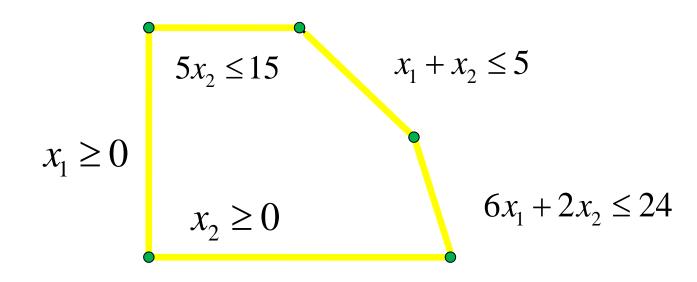
$$x \ge 0 \qquad 5x \le 15$$

绿点1
$$x=0$$

$$x = 0$$

绿点2
$$5x=15 \Rightarrow x^*=3$$

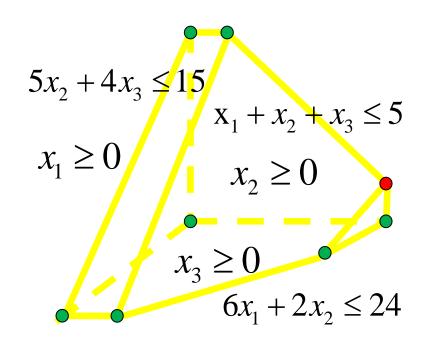
一、二、三维问题"绿点"的共有规律



$$x_1 = 0, x_2 = 0 \implies X = (0, 0)^T$$

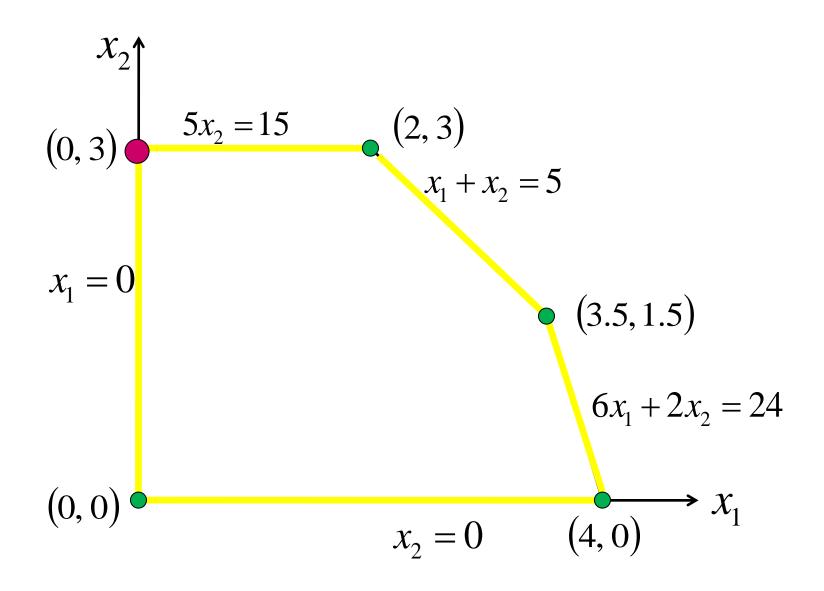
 $x_1 = 0, 5x_2 = 15 \implies X = (0, 3)^T$
 \vdots
 $x_1 + x_2 = 5, 6x_1 + 2x_2 = 24 \implies X^* = (3.5, 1.5)^T$

一、二、三维问题"绿点"的共有规律



$$x_1 + x_2 + x_3 = 5$$
, $6x_1 + 2x_2 = 24$, $x_2 = 0 \implies X^* = (4, 0, 1)^T$

每个"绿点"都是该点所有起作用约束(不等式 成为等式的约束)构成的线性方程组的唯一解



"绿点"所有起作用约束(不等式成为等式的约束)

构成的线性方程组的唯一解

$$5x_{2} \le 15$$
 $6x_{1} + 2x_{2} \le 24$
 $x_{1} = 0$
 $5x_{2} = 15$
 $6x_{1} + 2x_{2} < 24$
 $x_{1} + x_{2} \le 5$
 $x_{1} + x_{2} \le 5$
 $x_{1} \ge 0, x_{2} \ge 0$
 $x_{1} = 0$
 $x_{2} > 0$

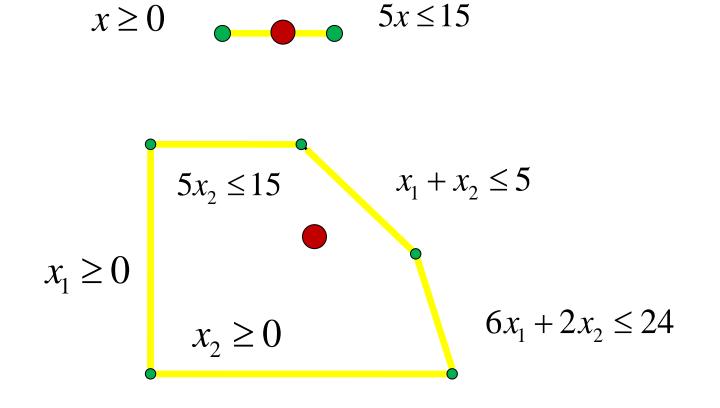
起作用约束

$$5x_2 = 15$$
$$x_1 = 0$$

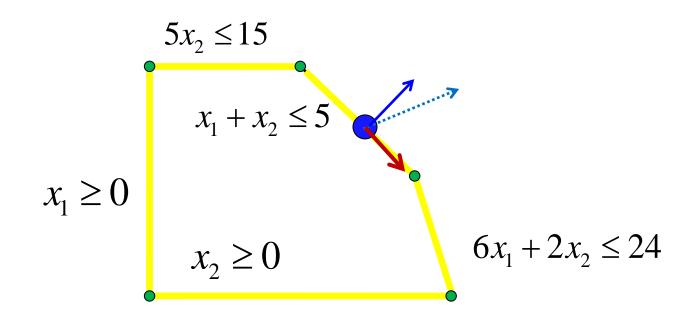
该线性方程组的解唯一就是"绿点"

要点:为什么"绿点"中有最优解?

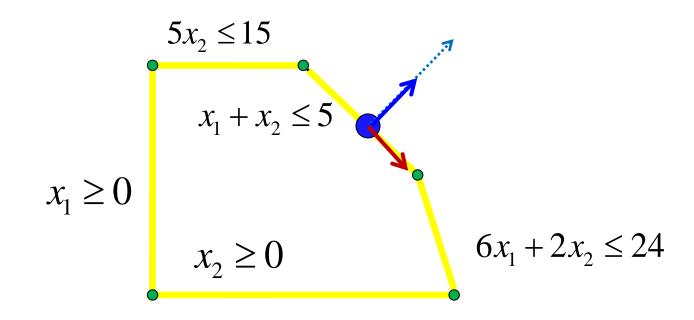
如果可行解没有起作用约束(内点),沿梯度方向 必可改进目标函数,不可能是最优解,如红点所示



如果可行解不是起作用约束的唯一解,必有非零向 量和起作用约束的所有法线垂直(如下图蓝点和蓝 色向量),此时将梯度方向投影到蓝色向量的垂直 空间得到一个向量(下图的红色向量)。沿此方向 前进可改进目标函数,所以也不可能是最优解



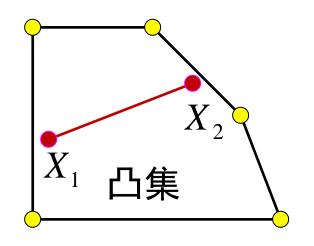
如果可行解不是起作用约束的唯一解,但梯度如下 图所示,和所有起作用约束的法线垂直,此时蓝点 是最优解,但沿着红色方向前进可以得到至少增加 一个起作用约束的最优解, 因此也可得到是最优解 的绿点(有无穷多最优解)

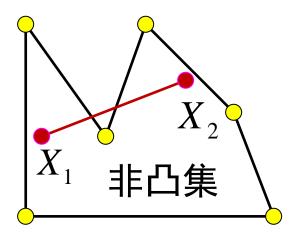


要点: 凸集、凸集的顶点

凸集

如果某个集合中任意两点连起来的直线都属于该集合, 则称其为凸集, 否则为非凸集, 如下图所示





数学定义: Ω 是凸集当且仅当对任意实数 $0 < \alpha < 1$ 和任意的 $X_1, X_2 \in \Omega$ 均成立

$$\alpha X_1 + (1 - \alpha) X_2 \in \Omega$$

线性规划的多面体模型

$$\min \sum_{j=1}^{n} c_{j} x_{j} \qquad \Longrightarrow \min C^{T} X$$

$$\text{s.t. } \sum_{j=1}^{n} a_{ij} x_{j} \ge b_{i}, \quad \forall 1 \le i \le m$$

$$\text{s.t. } AX \ge \vec{b}$$

$$C = \begin{pmatrix} c_1 \\ \vdots \\ c_n \end{pmatrix} X = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} A = \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & \cdots & a_{mn} \end{pmatrix} \vec{b} = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_m \end{pmatrix}$$

线性规划多面体模型的可行集是凸集

多面体模型的可行集
$$\Omega = \left\{ X, X \in \mathbb{R}^n \middle| AX \ge \vec{b} \right\}$$

$$\forall X_1, X_2 \in \Omega \implies AX_1 \ge \vec{b}, AX_2 \ge \vec{b}$$

对任意的 $0 < \alpha < 1$ 可以推得

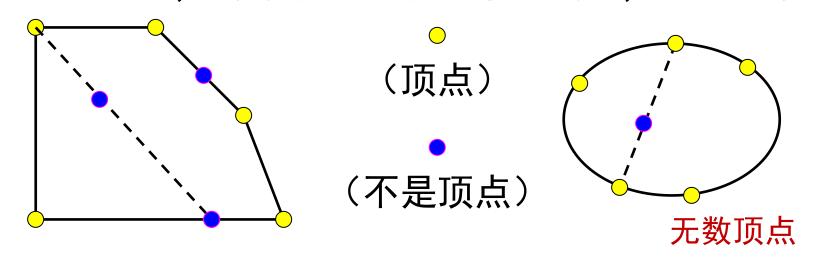
$$A(\alpha X_1 + (1-\alpha)X_2) = \alpha AX_1 + (1-\alpha)AX_2 \ge \alpha \vec{b} + (1-\alpha)\vec{b} = \vec{b}$$

⇒
$$(\alpha X_1 + (1-\alpha)X_2) \in \Omega$$
 满足凸集定义

线性规划标准模型的可行集是凸集(证法相同)

凸集的顶点

如果凸集内的一点不在凸集内任何不同的两点连起 来的直线上,则称该点为该凸集的顶点,如下所示



数学定义: $X \in \Omega$ 是凸集 Ω 的顶点当且仅当不存在 实数 $0 < \alpha < 1$ 和 $X_1, X_2 \in \Omega, X_1 \neq X_2$ 满足 $X = \alpha X_1 + (1 - \alpha) X_2$

多面体模型的"绿点"是该凸集的顶点

已知可行集中某点
$$X \in \Omega = \left\{ X \in \mathbb{R}^n \mid AX \ge \vec{b} \right\}$$

其中
$$A = \begin{pmatrix} A_1 \\ A_2 \end{pmatrix}, \vec{b} = \begin{pmatrix} \vec{b}_1 \\ \vec{b}_2 \end{pmatrix} A_1 X = \vec{b}_1, A_2 X > \vec{b}_2$$

如果 X 不是顶点,则有 $X_1, X_2 \in \Omega$, $X_1 \neq X_2$,存在

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

$$\Rightarrow 0 = A_1 X - \vec{b}_1 = \alpha \left(A_1 X_1 - \vec{b}_1 \right) + \left(1 - \alpha \right) \left(A_1 X_2 - \vec{b}_1 \right)$$

$$\Rightarrow A_1X_1 = \vec{b}_1, A_1X_2 = \vec{b}_1 \Rightarrow X$$
 不是"绿点"

如果 X 不是"绿点"

$$\Rightarrow$$
 存在 $\hat{X} \neq X$ 且满足 $A_1X = \vec{b_1}, A_1\hat{X} = \vec{b_1}$

要点:任意维"绿点"的等价表述

标准模型顶点的数学描述

$$\sum_{j=1}^{n} a_{ij} x_{j} = b_{i}, \forall 1 \le i \le m \implies \sum_{j=1}^{n} \begin{pmatrix} a_{1j} \\ \vdots \\ a_{mj} \end{pmatrix} x_{j} = \begin{pmatrix} b_{1} \\ \vdots \\ b_{m} \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow \sum_{j=1}^{n} P_{j} x_{j} = \vec{b} \qquad P_{j} = \left(a_{1j}, \dots, a_{mj}\right)^{T}, \forall 1 \leq j \leq n$$

由于由等式方程约束条件产生的只能是等式,所以 对任意的 $X \in \Omega$ 可进行如下划分(注意 n > m)

$$x_j > 0$$
, $j = k(1), \dots, k(\hat{m})$; $x_j = 0$, $j = k(\hat{m} + 1), \dots, k(n)$

结论: 当且仅当 $\sum_{i}^{m} P_{j(t)} x_{j(t)} = \vec{b}$ 的解唯一时 X 是顶点

标准模型顶点的等价描述之一

如果把
$$X \in \Omega = \left\{ X \in \mathbb{R}^n \middle| \sum_{j=1}^n P_j x_j = \vec{b}, X \ge 0 \right\}$$
 的非零分量

那么任何可行解是顶点的充分必要条件是:

其正分量对应的系数向量 P_i 线性无关

即**.** 如果 $X \in \Omega$ 划分为

$$x_j > 0, \quad j = k(1), \dots, k(\hat{m}); \quad x_j = 0, \quad j = k(\hat{m} + 1), \dots, k(n)$$

其为顶点的充要条件是 P_i , $j = k(1), \dots, k(\hat{m})$ 线性无关

$$5x_{2} + x_{3} = 15$$

$$6x_{1} + 2x_{2} + x_{4} = 24$$

$$x_{i} \ge 0, \quad i = 1, 2, \dots, 5$$

$$x_{1} + x_{2} + x_{5} = 5$$

$$0$$

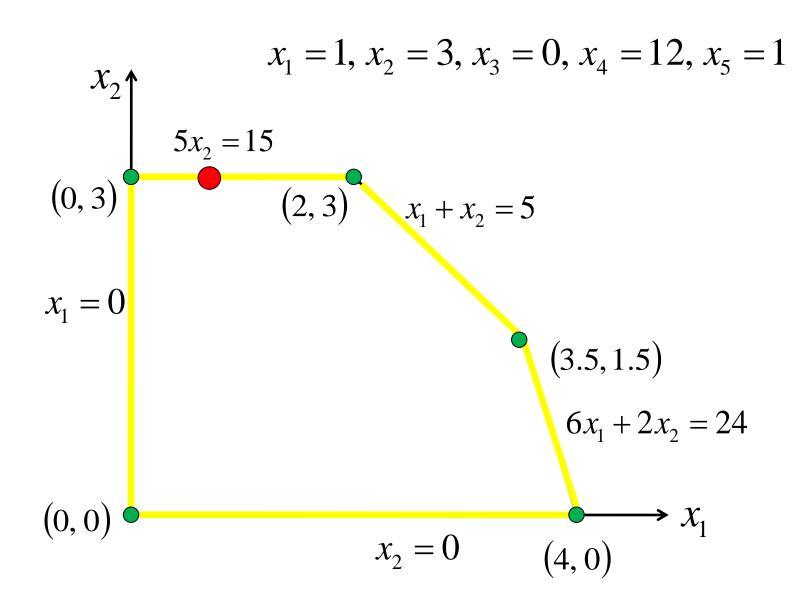
$$0$$

$$0$$

$$x_{1} + \begin{pmatrix} 5 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix} x_{2} + \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} x_{3} + \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} x_{4} + \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} x_{5} = \begin{pmatrix} 15 \\ 24 \\ 5 \end{pmatrix}$$

$$x_{i} \ge 0, \quad i = 1, 2, \dots, 5$$

$$x_1 = 1$$
, $x_2 = 3$, $x_3 = 0$, $x_4 = 12$, $x_5 = 1$



标准模型顶点的等价描述之二

如果 (P_1,\dots,P_n) 是行满秩矩阵,那么X是可行集

$$X \in \Omega = \left\{ X \in \mathbb{R}^n \middle| \sum_{j=1}^n P_j x_j = \vec{b}, X \ge 0 \right\}$$

的顶点充要条件是:存在可逆方阵 $(P_{k(1)},\cdots,P_{k(m)})$, 可以把 X 的分量划分为 $X_{k(j)}$, $j=1,\dots,n$, 使满足

$$\begin{pmatrix} x_{k(1)} \\ \vdots \\ x_{k(m)} \end{pmatrix} = \left(P_{k(1)}, \cdots, P_{k(m)}\right)^{-1} \vec{b} \ge 0, \quad x_{k(j)} = 0, \forall m+1 \le j \le n$$

主要理由: $\sum_{i=1}^{m} P_{k(j)} x_{k(j)} = \vec{b} \Rightarrow$ 正分量对应的系数向量线性无关

利用充要条件确定标准模型的全部顶点

例:
$$\max z = x_1 + x_2 + x_3 + x_4$$

s.t.
$$\binom{1}{2}x_1 + \binom{2}{2}x_2 + \binom{3}{1}x_3 + \binom{4}{2}x_4 = \binom{7}{3}$$

 $x_j \ge 0, \ \forall 1 \le j \le 4$

该问题至多有下面 $C_4^2 = 6$ 个可能的方阵

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 2 & 2 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 & 3 \\ 2 & 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 & 4 \\ 2 & 2 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 2 & 3 \\ 2 & 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 2 & 4 \\ 2 & 2 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 3 & 4 \\ 1 & 2 \end{pmatrix}$$

对每个方阵 B, 计算 $B^{-1}\vec{b}$. 可得

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 2 & 2 \end{pmatrix}^{-1} \begin{pmatrix} 7 \\ 3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -4 \\ 5.5 \end{pmatrix}, \qquad \begin{pmatrix} 1 & 3 \\ 2 & 1 \end{pmatrix}^{-1} \begin{pmatrix} 7 \\ 3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0.4 \\ 2.2 \end{pmatrix}$$
$$\begin{pmatrix} 1 & 4 \\ 2 & 2 \end{pmatrix}^{-1} \begin{pmatrix} 7 \\ 3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -1/3 \\ 11/6 \end{pmatrix}, \qquad \begin{pmatrix} 2 & 3 \\ 2 & 1 \end{pmatrix}^{-1} \begin{pmatrix} 7 \\ 3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0.5 \\ 2 \end{pmatrix}$$
$$\begin{pmatrix} 2 & 4 \\ 2 & 2 \end{pmatrix}^{-1} \begin{pmatrix} 7 \\ 3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -0.5 \\ 2 \end{pmatrix}, \qquad \begin{pmatrix} 3 & 4 \\ 1 & 2 \end{pmatrix}^{-1} \begin{pmatrix} 7 \\ 3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

该线性规划只有3个顶点(满足 $B^{-1}\vec{b} \ge 0$)

要点:推广到高维的重要概念与性质

线性规划标准模型的基阵、基本解和基本可行解 称可逆矩阵 $(P_{k(1)}, \dots, P_{k(m)})$ 为基阵 称其分量由下式决定的 X 为基本解

$$\begin{pmatrix} x_{k(1)} \\ \vdots \\ x_{k(m)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} P_{k(1)}, \dots, P_{k(m)} \end{pmatrix}^{-1} \vec{b}, \quad x_{k(j)} = 0, \forall m+1 \leq j \leq n$$

称可行的基本解为基本可行解 称基阵对应变量为基变量,其余变量为非基变量

线性规划标准模型的基本可行解就是可行集的顶点 线性规划标准模型的可行集的顶点个数总是有限的

线性规划标准模型的基本定理

一个标准模型的线性规划问题若有可行解,则至少 存在一个基本可行解(顶点)

一个标准模型的线性规划问题若有有限的最优目标 值,则一定存在一个基本可行解是最优解

利用上述概念与性质求解线性规划问题

例:
$$\max z = x_1 + x_2 + x_3 + x_4$$

s.t.
$$\binom{1}{2}x_1 + \binom{2}{2}x_2 + \binom{3}{1}x_3 + \binom{4}{2}x_4 = \binom{7}{3}$$

 $x_j \ge 0, \ \forall 1 \le j \le 4$

该问题至多有下面 $C_4^2 = 6$ 个可能的基阵

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 2 & 2 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 & 3 \\ 2 & 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 & 4 \\ 2 & 2 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 2 & 3 \\ 2 & 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 2 & 4 \\ 2 & 2 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 3 & 4 \\ 1 & 2 \end{pmatrix}$$

由
$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 2 & 1 & 2 \end{pmatrix}$$
 可确定对应的基本可行解

由 $z = x_1 + x_2 + x_3 + x_4$ 可算出对应的目标函数值

$$\begin{pmatrix} 1 & 3 \\ 2 & 1 \end{pmatrix}^{-1} \begin{pmatrix} 7 \\ 3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0.4 \\ 2.2 \end{pmatrix} \implies X_1 = (0.4, 0, 2.2, 0)^T, \quad z_1 = 2.6$$

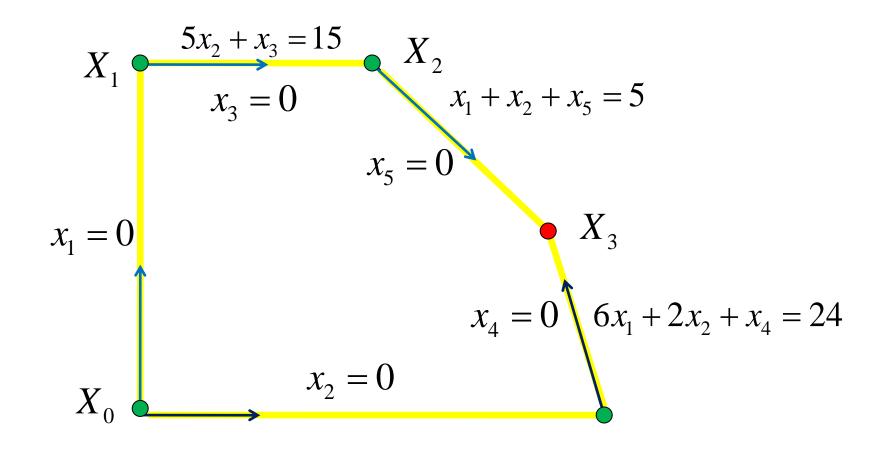
$$\begin{pmatrix} 2 & 3 \\ 2 & 1 \end{pmatrix}^{-1} \begin{pmatrix} 7 \\ 3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0.5 \\ 2 \end{pmatrix} \implies X_2 = (0, 0.5, 2, 0)^T, \quad z_2 = 2.5$$

$$\begin{pmatrix} 3 & 4 \\ 1 & 2 \end{pmatrix}^{-1} \begin{pmatrix} 7 \\ 3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} \qquad \Rightarrow \qquad X_3 = \begin{pmatrix} 0, 0, 1, 1 \end{pmatrix}^T, \quad z_3 = 2$$

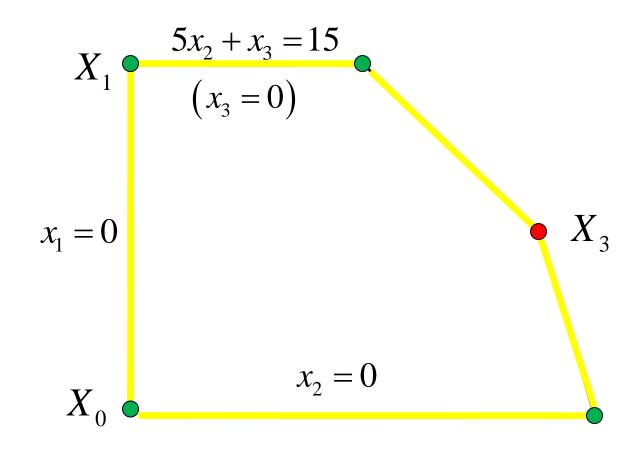
如果该问题存在有限的最优解, X_1 就是最优解

要点: 在顶点中搜索最优解的算法

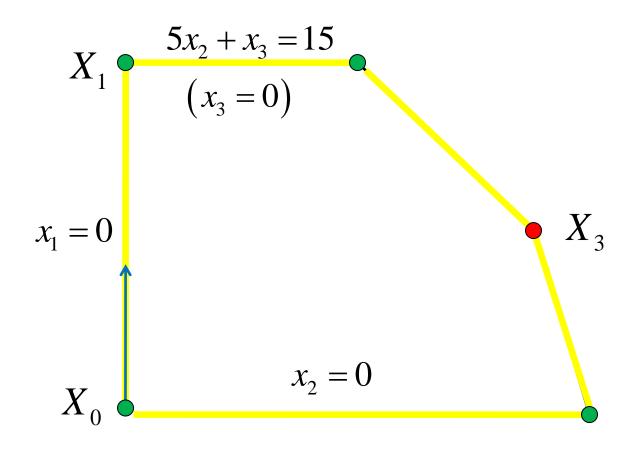
在顶点中搜索最优解



若顶点不是最优解,其"相邻"顶点中有更好顶点



若顶点不是最优解,其"相邻"顶点中有更好顶点



假设从顶点 X_0 出发到达顶点 X_1 , $x_2 = 0 \Rightarrow x_2 > 0$ 非基变量 ⇒ 基变量

$$X_0 = (0, 0, 15, 24, 5)^{T}$$
 $X_1 = (0, 3, 0, 18, 2)^{T}$ 以起作用约束 以起作用约束

$$5x_2 + x_3 = 15$$
 $5x_2 + x_3 = 15$ $6x_1 + 2x_2 + x_4 = 24$ $6x_1 + 2x_2 + x_4 = 24$ $x_1 + x_2 + x_5 = 5$ $x_1 = 0$ $x_1 = 0$

1. 相邻顶点间只有一个起作用约束不同(非基变量)

 $x_3 = 0$

2. 相邻顶点搜索是变量的"进基"和"出基"互换

 $x_2 = 0$

$$X_0 = (0, 0, 15, 24, 5)^{\mathrm{T}}$$
 $X_1 = (0, 3, 0, 18, 2)^{\mathrm{T}}$ 以起作用约束 以起作用约束 以起作用约束 $5x_2 + x_3 = 15$ $6x_1 + 2x_2 + x_4 = 24$ $6x_1 + 2x_2 + x_4 = 24$ $x_1 + x_2 + x_5 = 5$ $x_1 = 0$ $x_2 = 0$ $x_3 = 0$

 x_2 非基变量, x_3 基变量 $\Rightarrow x_2$ 基变量, x_3 非基变量

要点: 单纯形算法

假定已知一个基本可行解

问题4



如何计算选定进基变量后的基本可行解 问题1



如何选择进基变量使目标函数改进 问题2



问题3 如何判断已经找到最优的基本可行解 要点: 计算选定进基变量的基本可行解

何 1 max
$$2x_1 + x_2 + 0x_3 + 0x_4 + 0x_5$$

s.t.
$$\begin{pmatrix} 0 \\ 6 \\ 1 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} 5 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix} x_2 + \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} x_3 + \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} x_4 + \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} x_5 = \begin{pmatrix} 15 \\ 24 \\ 5 \end{pmatrix}$$

$$x_j \ge 0, \ j = 1, 2, \dots, 5$$

其等式约束可写成
$$x_{j} \ge 0, \ j = 1, 2, \dots, 5$$

$$\begin{pmatrix} x_{3} \\ x_{4} \\ x_{5} \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 \\ 6 \\ 1 \end{pmatrix} x_{1} + \begin{pmatrix} 5 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix} x_{2} = \begin{pmatrix} 15 \\ 24 \\ 5 \end{pmatrix}$$

由此可看出 $\hat{X} = (0,0,15,24,5)^T$ 是一个基本可行解 我们将基变量只出现在一个等式的等式约束称为对应 的基本可行解的表示式(教材中称为典式),由表示 式可看出基本可行解

假设我们想要让 x_2 变成基变量,即选择 x_2 为进基 变量,根据基本可行解的表示式,必须让 x_2 只出现 在一个等式约束中

在
$$\begin{pmatrix} x_3 \\ x_4 \\ x_5 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 \\ 6 \\ 1 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} 5 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix} x_2 = \begin{pmatrix} 15 \\ 24 \\ 5 \end{pmatrix}$$
 的各行除以 x_2 的系数

可得
$$\begin{pmatrix} 0.2x_3 \\ 0.5x_4 \\ x_5 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 \\ 3 \\ 1 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} x_2 = \begin{pmatrix} 3 \\ 12 \\ 5 \end{pmatrix}$$

在
$$\begin{pmatrix} 0.2x_3 \\ 0.5x_4 \\ x_5 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 \\ 3 \\ 1 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} x_2 = \begin{pmatrix} 3 \\ 12 \\ 5 \end{pmatrix}$$
 中选定一行,用其它行

减去该行,即可达到只有一行有 x_2 的目的,

$$\begin{pmatrix} 0.2x_3 - x_5 \\ 0.5x_4 - x_5 \\ x_5 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} -1 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} x_2 = \begin{pmatrix} -2 \\ 7 \\ 5 \end{pmatrix}$$

整理后可得
$$\begin{pmatrix} 0.2x_3 \\ 0.5x_4 \\ x_2 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} -1 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} -1 \\ -1 \\ 1 \end{pmatrix} x_5 = \begin{pmatrix} -2 \\ 7 \\ 5 \end{pmatrix}$$

问题: 第一个方程的右边出现负数

为了避免前面的问题,在方程

$$\begin{pmatrix} 0.2x_3 \\ 0.5x_4 \\ x_5 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 \\ 3 \\ 1 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} x_2 = \begin{pmatrix} 3 \\ 12 \\ 5 \end{pmatrix}$$

中,只能用其它行减去第一行,即右边常数最小 的一行,由此可得

$$\begin{pmatrix} 0.2x_3 \\ 0.5x_4 - 0.2x_3 \\ x_5 - 0.2x_3 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 \\ 3 \\ 1 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} x_2 = \begin{pmatrix} 3 \\ 9 \\ 2 \end{pmatrix}$$

整理后得到

$$\begin{pmatrix} x_2 \\ 0.5x_4 \\ x_5 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 \\ 3 \\ 1 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} 0.2 \\ -0.2 \\ -0.2 \end{pmatrix} x_3 = \begin{pmatrix} 3 \\ 9 \\ 2 \end{pmatrix}$$

再将第二行除以0.5得到基本可行解的表示式

该基本可行解是 $\bar{X} = (0,3,0,18,2)^T$, x_3 变成非基变量, 它是原来的基本可行解在保留 x2 的行的基变量

要点:保可行性的最小非负比值原理

由于
$$\begin{pmatrix} 0.2x_3 \\ 0.5x_4 \\ x_5 \end{pmatrix}$$
+ $\begin{pmatrix} 0 \\ 3 \\ 1 \end{pmatrix}$ x_1 + $\begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$ x_2 = $\begin{pmatrix} 3 \\ 12 \\ 5 \end{pmatrix}$ 的 $\begin{pmatrix} 3 \\ 12 \\ 5 \end{pmatrix}$ 等于 $\begin{pmatrix} 15/5 \\ 24/2 \\ 5/1 \end{pmatrix}$
其中 $\begin{pmatrix} 5 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix}$ 和 $\begin{pmatrix} 15 \\ 24 \\ 5 \end{pmatrix}$ 分别是 $\begin{pmatrix} x_3 \\ x_4 \\ x_5 \end{pmatrix}$ + $\begin{pmatrix} 0 \\ 6 \\ 1 \end{pmatrix}$ x_1 + $\begin{pmatrix} 5 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix}$ x_2 = $\begin{pmatrix} 15 \\ 24 \\ 5 \end{pmatrix}$

中进基变量 x_2 的系数向量和右边常数向量,所以 前面选择保留 x_2 的行的方法可以总结为选择达到 $\min\left\{\frac{15}{5}, \frac{24}{2}, \frac{5}{1}\right\}$ 的行,选定这样的行,则在该行 的基变量将变成非基变量,从而确定了出基变量

现在已知基本可行解 $\bar{X} = (0,3,0,18,2)^T$ 的表示式为

$$\begin{pmatrix} x_2 \\ x_4 \\ x_5 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 \\ 6 \\ 1 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} 0.2 \\ -0.4 \\ -0.2 \end{pmatrix} x_3 = \begin{pmatrix} 3 \\ 18 \\ 2 \end{pmatrix}$$

如果我们又想让 x_3 进基,由于

$$\min\left\{\frac{3}{0.2}, \frac{18}{-0.4}, \frac{2}{-0.2}\right\} = \frac{18}{-0.4}$$

采用前面总结的规则应该保留第二行的 x_3 . 但是若 将第二行的 x_i 前的系数变成1,必须在第二行除以 -0.4, 此时右边系数将变成负数, 所以, 只能选择 进基变量系数非负的行保留进基变量

由于
$$\begin{pmatrix} x_2 \\ x_4 \\ x_5 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 \\ 6 \\ 1 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} 0.2 \\ -0.4 \\ -0.2 \end{pmatrix} x_3 = \begin{pmatrix} 3 \\ 18 \\ 2 \end{pmatrix}$$
, 让 x_3 进基只能

用第一行的 x_3 消去其它行的 x_3 , 对于 x_3 的系数不是 正数的行,我们需要将第一行乘以一个合适的正数 加到相应的行。这种操作不会使右边项的数变成为 负数, 因此在选择保留进基变量所在行的过程中不 用考虑进基变量的系数不是正数的行

总结前面的讨论,可得到下面的一般规则:

假设某基本可行解的表示式是

$$X_B + \hat{P}_{j(m+1)} X_{j(m+1)} + \dots + \hat{P}_{j(n)} X_{j(n)} = \hat{X}_B$$

其中

$$X_{B} = \begin{pmatrix} x_{j(1)} \\ \vdots \\ x_{j(m)} \end{pmatrix}, \quad \hat{P}_{j(t)} = \begin{pmatrix} \hat{p}_{1j(t)} \\ \vdots \\ \hat{p}_{mj(t)} \end{pmatrix} = B^{-1}P_{j(t)}, \quad \forall t, \quad \hat{X}_{B} = \begin{pmatrix} \hat{x}_{j(1)} \\ \vdots \\ \hat{x}_{j(m)} \end{pmatrix} = B^{-1}\vec{b}$$

如果要选 $x_{j(t)}$ ($m+1 \le t \le n$) 进基,则应该仅保留第l行的 $x_{i(t)}$,即 $x_{i(t)}$ 出基,其中 l 满足

$$\frac{\hat{x}_{j(l)}}{\hat{p}_{l \, j(t)}} = \min_{\hat{p}_{i \, j(t)} > 0} \frac{\hat{x}_{j(i)}}{\hat{p}_{i \, j(t)}}$$

为获得 $x_{j(t)}$ 进基、 $x_{j(t)}$ 出基后的基本可行解表示式, 需要对原来的表示式

$$X_B + \hat{P}_{j(m+1)} X_{j(m+1)} + \dots + \hat{P}_{j(n)} X_{j(n)} = \hat{X}_B$$

进行行等价变换,使 $x_{j(t)}$ 前面的系数向量

$$\hat{P}_{j(t)} = \begin{pmatrix} \hat{p}_{1j(t)} \\ \vdots \\ \hat{p}_{lj(t)} \\ \vdots \\ \hat{p}_{mj(t)} \end{pmatrix}$$
 变成
$$\begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 1 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$$

具体做法: 先在第l 行除以 $\hat{p}_{lj(t)}$, 再将第l 行分别 乘以 $-\hat{p}_{ij(t)}$ 加到第 $i(i=1,2,\cdots,m,i\neq l)$ 行

要点: 无非负比值的情况

总结前面的讨论,可得到下面的一般规则:

假设某基本可行解的表示式是

$$X_B + \hat{P}_{j(m+1)} X_{j(m+1)} + \dots + \hat{P}_{j(n)} X_{j(n)} = \hat{X}_B$$

其中

$$X_{B} = \begin{pmatrix} x_{j(1)} \\ \vdots \\ x_{j(m)} \end{pmatrix}, \quad \hat{P}_{j(t)} = \begin{pmatrix} \hat{p}_{1j(t)} \\ \vdots \\ \hat{p}_{mj(t)} \end{pmatrix} = B^{-1}P_{j(t)}, \quad \forall t, \quad \hat{X}_{B} = \begin{pmatrix} \hat{x}_{j(1)} \\ \vdots \\ \hat{x}_{j(m)} \end{pmatrix} = B^{-1}\vec{b}$$

如果要选 $x_{j(t)}$ ($m+1 \le t \le n$)进基,则应该仅保留第l行的 $x_{i(t)}$,即 $x_{i(t)}$ 出基,其中 l 满足

$$\frac{\hat{x}_{j(l)}}{\hat{p}_{l \, j(t)}} = \underbrace{\min_{\hat{p}_{i \, j(t)} > 0} \frac{\hat{x}_{j(i)}}{\hat{p}_{i \, j(t)}}}_{\hat{p}_{i \, j(t)}}$$

$$\max \ 2x_1 + x_2 + 0x_3 + 0x_4 + 0x_5$$

s.t.
$$\begin{pmatrix} 0 \\ 6 \\ 1 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} -5 \\ -2 \\ -1 \end{pmatrix} x_2 + \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} x_3 + \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} x_4 + \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} x_5 = \begin{pmatrix} 15 \\ 24 \\ 5 \end{pmatrix}$$

$$x_j \ge 0, j = 1, 2, \dots, 5$$

$$\begin{pmatrix} 0 \\ 6 \\ 1 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} x_3 + \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} x_4 + \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} x_5 = \begin{pmatrix} 15 \\ 24 \\ 5 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 5 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix} x_2$$

$$x_j \ge 0, \ j = 1, 2, \dots, 5$$

$$\max 2x_1 + x_2 + 0x_3 + 0x_4 + 0x_5$$

s.t.
$$\begin{pmatrix} 0 \\ 6 \\ 1 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} -5 \\ 0 \\ -1 \end{pmatrix} x_2 + \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} x_3 + \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} x_4 + \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} x_5 = \begin{pmatrix} 15 \\ 24 \\ 5 \end{pmatrix}$$

$$x_j \ge 0, j = 1, 2, \dots, 5$$

$$\begin{pmatrix} 0 \\ 6 \\ 1 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} x_3 + \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} x_4 + \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} x_5 = \begin{pmatrix} 15 \\ 24 \\ 5 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 5 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} x_2$$

$$x_j \ge 0, \ j = 1, 2, \dots, 5$$

特殊情况:
$$\hat{P}_{j(t)} \leq 0 \Rightarrow$$
 无法计算 $\frac{\hat{x}_{j(l)}}{\hat{p}_{lj(t)}} = \min_{\hat{p}_{ij(t)} \geq 0} \frac{\hat{x}_{j(i)}}{\hat{p}_{ij(t)}}$

任取正数 δ , 定义n 维向量 $X(\delta)$ 的分量如下:

$$X_{B}(\delta) = \hat{X}_{B} - \hat{P}_{j(t)}\delta, \quad x_{j(t)}(\delta) = \delta$$
$$x_{j(i)}(\delta) = 0, \quad \forall m+1 \le i \le n, \ i \ne t$$

由 $\hat{P}_{i(t)} \leq 0$ 可知 $X(\delta) \geq 0$,满足不等式约束,此外

$$X_{B}(\delta) + \hat{P}_{j(m+1)} X_{j(m+1)}(\delta) + \dots + \hat{P}_{j(n)} X_{j(n)}(\delta) = \hat{X}_{B} - \hat{P}_{j(t)} \delta + \hat{P}_{j(t)} \delta = \hat{X}_{B}$$

满足等式约束,因此 $X(\delta)$ 是可行解,并且其分量 $x_{i(t)}(\delta)$ 在可行集里可以趋于无穷大

 $\hat{P}_{i(t)} \leq 0$ 时对应的变量在可行集可趋于无穷大

小结

假定已知基本可行解 \hat{X} 的表示式为

$$X_B + \hat{P}_{j(m+1)} X_{j(m+1)} + \dots + \hat{P}_{j(n)} X_{j(n)} = \hat{X}_B$$

任取 $m+1 \le t \le n$, 则有以下结论:

- 1. 如果 $\hat{P}_{j(t)} \leq 0$, 变量 $x_{j(t)}$ 在可行集可趋于无穷大
- 2. 只要 $\hat{P}_{i(t)}$ 有一个分量大于 0 ,就可以通过行变 换让 $x_{i(t)}$ 进基,形成一个新的基本可行解

要点: 选择进基变量改进目标函数

对于例
$$\max 2x_1 + x_2 + 0x_3 + 0x_4 + 0x_5$$

s.t.
$$\begin{pmatrix} 0 \\ 6 \\ 1 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} 5 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix} x_2 + \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} x_3 + \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} x_4 + \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} x_5 = \begin{pmatrix} 15 \\ 24 \\ 5 \end{pmatrix}$$

$$x_j \ge 0, \ j = 1, 2, \dots, 5$$

可以利用数据表完成换基运算

$$\hat{X} = (0,0,15,24,5)^T$$
的表示式

$$\begin{pmatrix} x_3 \\ x_4 \\ x_5 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 \\ 6 \\ 1 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} 5 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix} x_2 = \begin{pmatrix} 15 \\ 24 \\ 5 \end{pmatrix}$$

 $\hat{X} = (0,0,15,24,5)^T$ 的表示式

$$\begin{pmatrix} x_3 \\ x_4 \\ x_5 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 \\ 6 \\ 1 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} 5 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix} x_2 = \begin{pmatrix} 15 \\ 24 \\ 5 \end{pmatrix}$$

由下面的数据表完全确定

(基变量)

_	BV	x_1	\mathcal{X}_2	X_3	\mathcal{X}_4	X_5	RHS	(右边项)
	x_3	0	5	1	0	0	15	
	\mathcal{X}_4	6	2	0	1	0	24	
	\mathcal{X}_{5}	1	1	0	0	1	5	_

\mathbf{L}^{x_2} 进基是对数据表进行如下运算:

	BV	X_1	x_2	x_3	\mathcal{X}_4	X_5	RHS	
① ÷ 5 ⇒	x_2	0	1	0.2	0	0	3	4
$\textcircled{4} \times (-2) + \textcircled{2} \Rightarrow$	\mathcal{X}_4	6	0	-0.4	1	0	18	
$4 \times (-1) + 3 \Rightarrow$	X_5	1	0	-0.2	0	1	2	

对于例 max
$$2x_1 + x_2 + 0x_3 + 0x_4 + 0x_5$$
 s.t. $\begin{pmatrix} 0 \\ 6 \\ 1 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} 5 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix} x_2 + \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} x_3 + \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} x_4 + \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} x_5 = \begin{pmatrix} 15 \\ 24 \\ 5 \end{pmatrix}$ $x_i \ge 0, \ j = 1, 2, \dots, 5$

我们已经得到两个基本可行解,即

$$\hat{X} = (0,0,15,24,5)^T$$
 $\overline{X} = (0,3,0,18,2)^T$

$$i \exists f(X) = 2x_1 + x_2 + 0x_3 + 0x_4 + 0x_5$$

则
$$f(\hat{X}) = 0$$
, $f(\bar{X}) = 3$

如何找到其目标函数值大于 $f(\bar{X})$ 的基本可行解?

已知 $\overline{X} = (0,3,0,18,2)^T$ 的表示式为

$$\begin{pmatrix} x_2 \\ x_4 \\ x_5 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 \\ 6 \\ 1 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} 0.2 \\ -0.4 \\ -0.2 \end{pmatrix} x_3 = \begin{pmatrix} 3 \\ 18 \\ 2 \end{pmatrix} \implies \begin{pmatrix} x_2 \\ x_4 \\ x_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 - 0.2x_3 \\ 18 - 6x_1 + 0.4x_3 \\ 2 - x_1 + 0.2x_3 \end{pmatrix}$$

将上式确定的基变量对非基变量的函数关系代入 目标函数 $f(X) = 2x_1 + x_2 + 0x_3 + 0x_4 + 0x_5$ 可以得到

$$f(X) = 3 + 2x_1 - 0.2x_3 = f(\overline{X}) + 2x_1 - 0.2x_3$$

由于每个变量都不能小于0,由上式可知,当且仅 当 x₁ 取正数(等价于让其进基)时,才能获得比 $f(\bar{X})$ 更大的目标函数值

如前所述, 让 * 进基是对数据表进行如下运算:

	BV	X_1	\mathcal{X}_2	\mathcal{X}_3	X_4	X_5	RHS	
	$\overline{x_2}$	0	1	0.2	0	0	3	1
	\mathcal{X}_4	6	0	-0.4	1	0	18	2
$\min\left\{\frac{3}{0}, \frac{18}{6}, \frac{2}{1}\right\} \implies$	X_5	1	0	0.2 -0.4 -0.2	0	1	2	3
$(0 \ 0 \ 1)$								
	BV	x_1	\mathcal{X}_2	\mathcal{X}_3	\mathcal{X}_4	\mathcal{X}_5	RHS	
	\mathcal{X}_2	0	1	0.2	0	0	3	
$3 \times (-6) + 2 \Rightarrow$	\mathcal{X}_4	0						
	x_1	1	0	-0.2	0	1	2	

根据数据表

BV	$V \mid x_1$		X_3	X_4	x_5	RHS
x_2	0	1	0.2	0	0	3
\mathcal{X}_4	0	0	0.2	1	-6	6
\mathcal{X}_1	1	0	-0.2	0	1	2

马上可知新的基本可行解为 $\tilde{X} = (2,3,0,6,0)^T$

将上表确定的基变量对非基变量的函数关系代入目 标函数 $f(X) = f(\bar{X}) + 2x_1 - 0.2x_2$ 又可得新目标函数式

$$f(X) = f(\bar{X}) + 4 + 0.2x_3 - 2x_5 = f(\bar{X}) + 0.2x_3 - 2x_5$$

其中 $f(\tilde{X}) = f(\bar{X}) + 4 = 7$ 是 \tilde{X} 对应的目标函数值

要点:单纯形表

用 z 表示线性规划标准型的目标函数,它和 X 之 间的函数关系完全由以下线性方程组所确定

$$P_1 x_1 + P_2 x_2 + \dots + P_n x_n = \vec{b}$$

$$c_1 x_1 + c_2 x_2 + \dots + c_n x_n = z$$

可将其写成下面的扩充的等式约束形式

$$\begin{pmatrix} P_1 \\ c_1 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} P_2 \\ c_2 \end{pmatrix} x_2 + \dots + \begin{pmatrix} P_n \\ c_n \end{pmatrix} x_n = \begin{pmatrix} \vec{b} \\ z \end{pmatrix}$$

例如,对于例题,其扩充的等式约束为

$$\begin{pmatrix} 0 \\ 6 \\ 1 \\ 2 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} 5 \\ 2 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} x_2 + \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} x_3 + \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} x_4 + \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} x_5 = \begin{pmatrix} 15 \\ 24 \\ 5 \\ z \end{pmatrix}$$

对原来的等式约束进行行变换得到 $\bar{X} = (0,3,0,18,2)^T$ 的表示式

$$\begin{pmatrix} x_2 \\ x_4 \\ x_5 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 \\ 6 \\ 1 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} 0.2 \\ -0.4 \\ -0.2 \end{pmatrix} x_3 = \begin{pmatrix} 3 \\ 18 \\ 2 \end{pmatrix}$$

相当于对扩充的等式约束的前三行进行变换获得

$$\begin{pmatrix} 0 \\ 6 \\ 1 \\ 2 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} x_2 + \begin{pmatrix} 0.2 \\ -0.4 \\ -0.2 \\ 0 \end{pmatrix} x_3 + \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} x_4 + \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} x_5 = \begin{pmatrix} 3 \\ 18 \\ 2 \\ z \end{pmatrix}$$

将
$$\begin{pmatrix} x_2 \\ x_4 \\ x_5 \end{pmatrix}$$
 + $\begin{pmatrix} 0 \\ 6 \\ 1 \end{pmatrix}$ x_1 + $\begin{pmatrix} 0.2 \\ -0.4 \\ -0.2 \end{pmatrix}$ x_3 = $\begin{pmatrix} 3 \\ 18 \\ 2 \end{pmatrix}$ 所确定的基变量对非

基变量的函数关系代入 $z = 2x_1 + x_2 + 0x_3 + 0x_4 + 0x_5$ 以 获得仅含非基变量的 $z = 3 + 2x_1 - 0.2x_3$. 相当于利用 下面前三行等式将第四行的基变量的系数变成 0

$$\begin{pmatrix} 0 \\ 6 \\ 1 \\ 2 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} x_2 + \begin{pmatrix} 0.2 \\ -0.4 \\ -0.2 \\ 0 \end{pmatrix} x_3 + \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} x_4 + \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} x_5 = \begin{pmatrix} 3 \\ 18 \\ 2 \\ z \end{pmatrix}$$

对于扩充约束

$$\begin{pmatrix} 0 \\ 6 \\ 1 \\ 2 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} x_2 + \begin{pmatrix} 0.2 \\ -0.4 \\ -0.2 \\ 0 \end{pmatrix} x_3 + \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} x_4 + \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} x_5 = \begin{pmatrix} 3 \\ 18 \\ 2 \\ z \end{pmatrix}$$

将第一行乘以-1加到第四行就可以得到

$$\begin{pmatrix} 0 \\ 6 \\ 1 \\ 2 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} x_2 + \begin{pmatrix} 0.2 \\ -0.4 \\ -0.2 \\ -0.2 \end{pmatrix} x_3 + \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} x_4 + \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} x_5 = \begin{pmatrix} 3 \\ 18 \\ 2 \\ z - 3 \end{pmatrix}$$

我们将其称为基本可行解 \bar{x} 的扩充表示式

从扩充表示式

$$\begin{pmatrix} 0 \\ 6 \\ 1 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} x_2 + \begin{pmatrix} 0.2 \\ -0.4 \\ -0.2 \end{pmatrix} x_3 + \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} x_4 + \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} x_5 = \begin{pmatrix} 3 \\ 18 \\ 2 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} 2 \\ 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} -0.2 \\ 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 \\$$

可以获得下述信息:

- 1. $\overline{X} = (0,3,0,18,2)^T$ 是基本可行解
- 2. \overline{X} 的目标函数值满足 0=z-3 ,即 z=3
- 3. 目标函数可以写成 $z = 3 + 2x_1 0.2x_3$,因此让 x_1 进基能够增加目标函数值

前面由 $\overline{X} = (0,3,0,18,2)^T$ 的表示式获得其扩充表示式 的过程可利用下面扩充的数据表(单纯形表)完成

BV	X_1	x_2	x_3	X_4	X_5	RHS
$\overline{x_2}$	0	1	0.2	0	0	3
\mathcal{X}_4	6	0	-0.4	1	0	18
X_5	1	0	-0.2	0	1	2
	2	1	0	0	0	z

其中前面三行数据由 \bar{x} 的表示式确定,最后一行是 目标函数和变量间的(任意一种)约束式

对前面的单纯形表通过行变换将最后一行的基变量 前面的系数变成 0 就得到下面的单纯形表

BV			x_3			
$\overline{x_2}$	0	1	0.2	0	0	3
\mathcal{X}_4	6	0	0.2 -0.4 -0.2	1	0	18
x_5	1	0	-0.2	0	1	2
	2	0	-0.2	0	0	z-3

该表能够完全确定基本可行解 \bar{X} 的扩充表示式, 我们将其称为 \bar{x} 的单纯形表

利用 \bar{X} 的单纯形表,很容易获得让 X_1 进基后的 基本可行解的单纯形表,即先由右边项和 x_i 前面 的系数的比值确定出基变量为x5

				x_3			
	$\overline{x_2}$	0	1	0.2	0	0	3
	\mathcal{X}_4	6	0	-0.4	1	0	18
$\min\left\{\frac{3}{0}, \frac{18}{6}, \frac{2}{1}\right\} \implies$	X_5	1	0	0.2 -0.4 -0.2	0	1	2
		2	0	-0.2	0	0	z-3

然后通过行变换将 x_1 所在列除了第三行以外的系数 变成 0 即可得到新的基本可行解对应的单纯形表

新的基本可行解对应的单纯形表为

BV	X_1	x_2	x_3	X_4	X_5	RHS
$\overline{x_2}$	0	1	0.2	0	0	3
\mathcal{X}_4	0	0	0.8	1	-6	6
\mathcal{X}_1	1	0	-0.2	0		2
	0	0	0.2	0	-2	z-7

据此可知:

- 1. $\widetilde{X} = (2,3,0,6,0)^T$ 是基本可行解
- 2. \tilde{X} 的目标函数值满足 0=z-7,即 z=7
- 3. 让x; 进基能够增加目标函数值

要点: 最优性判据

由 x 的单纯形表马上可确定出基变量

再通过行变换将 ¾ 所在列除了第二行以外的系数 变成 0 就可得到新的基本可行解对应的单纯形表

新的基本可行解对应的单纯形表为

BV	x_1	\mathcal{X}_2	x_3	X_4	X_5	RHS
$\overline{x_2}$	0	1	0	-0.25	1.5	1.5
X_3	0	0	1	1.25	-7.5	7.5
\mathcal{X}_1	1	0	0	-0.25 1.25 0.25	-0.5	3.5
	0			-0.25		

据此可知:

- 1. $X = (3.5,1.5,7.5,0,0)^T$ 是基本可行解
- 2. X 的目标函数值满足 0=z-8.5 ,即 z=8.5
- 3. 任何非基变量进基都不能增加目标函数值

此时:

BV	\mathcal{X}_1	x_2	x_3	\mathcal{X}_4	X_5	RHS
X_2	0	1	0	-0.25	1.5	1.5
X_3	0	0	1	1.25	-7.5	7.5
x_1	1	0	0	-0.25 1.25 0.25	-0.5	3.5
	0			-0.25		

$$\begin{array}{l}
 z - 8.5 = -0.25x_4 - 0.5x_5 \\
 x_4 \ge 0, \quad x_5 \ge 0
 \end{array}
 \Rightarrow z - 8.5 \le 0 \Rightarrow z \le 8.5$$

 $X = (3.5,1.5,7.5,0,0)^T$ 是最优解,最优目标函数值8.5

 $X = (3.5,1.5,7.5,0,0)^T$ 对应的单纯形表为

BV	x_1	\mathcal{X}_2	x_3	\mathcal{X}_4	X_5	RHS
x_2	0	1	0	-0.25	1.5	1.5
\mathcal{X}_3	0	0	1	1.25	-7.5	7.5
\mathcal{X}_1	1	0	0	-0.25 1.25 0.25	-0.5	3.5
	0	0	0	-0.25	-0.5	z - 8.5

任何可行解的目标函数都要满足 $z = 8.5 - 0.25x_4 - 0.5x_5$ 任何可行解的目标函数值都不会大于 \tilde{x} 的目标函 数值 8.5, 所以可断定 \tilde{x} 是该问题的最优解

假定已知一个基本可行解



如何计算选定进基变量后的基本可行解

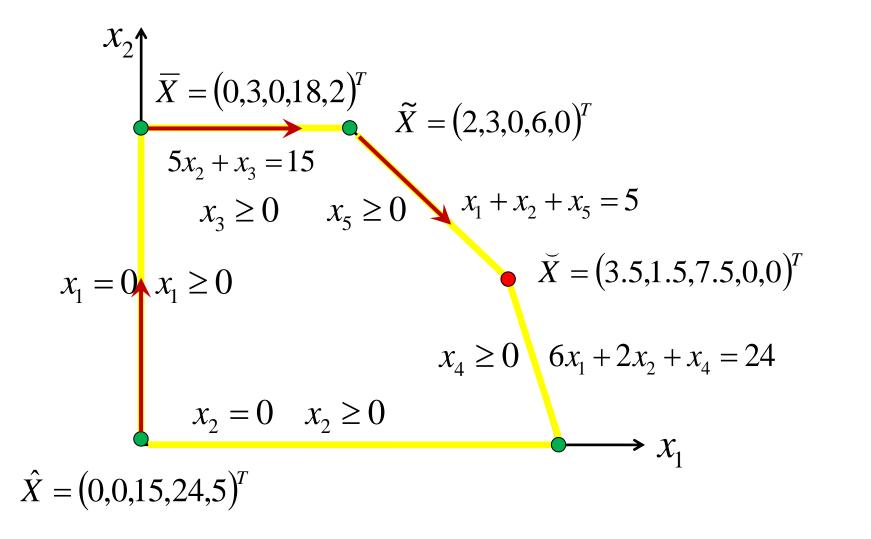


如何选择进基变量使目标函数改进



如何判断已经找到最优的基本可行解

顶点搜索轨迹



在第一次运算时,选择 x_2 进基

$$\hat{X} = (0,0,15,24,5)^T \implies \overline{X} = (0,3,0,18,2)^T$$

根据初始表格,也可以选择 ¾ 进基

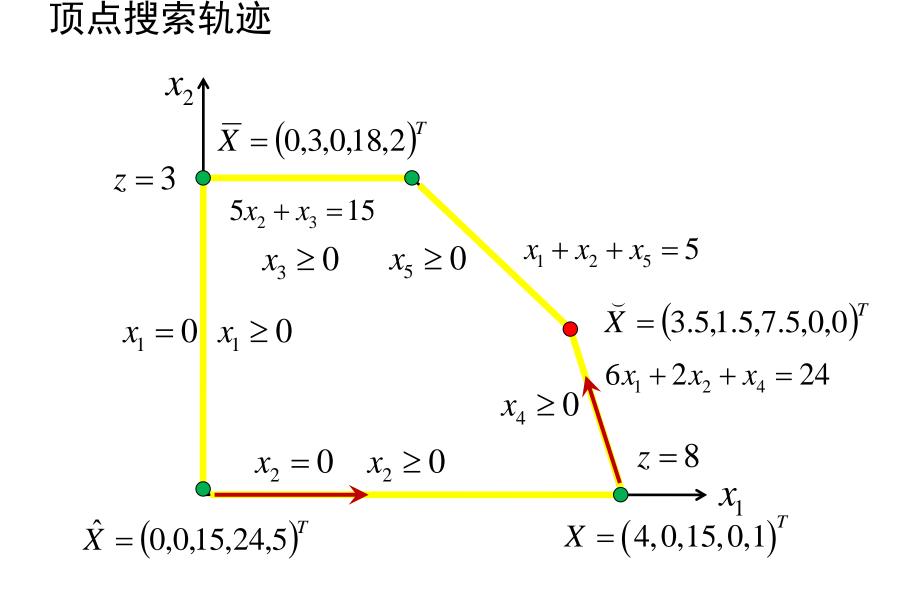
BV	x_1	\mathcal{X}_2	x_3	\mathcal{X}_4	\mathcal{X}_{5}	RHS
X_3	0	5	1	0	0	15
\mathcal{X}_4	6	2	0	1	0	24
\mathcal{X}_{5}	1	1	0	0	1	5
	2	1	0	0	0	Z

$$2x_1 + x_2 + 0x_3 + 0x_4 + 0x_5 = z$$

	BV	x_1	\mathcal{X}_2	x_3	X_4	X_5	RHS
(15 01 5)	\mathcal{X}_3	0	5	1	0	0	15
$\min\left\{\frac{15}{0}, \frac{24}{6}, \frac{5}{1}\right\} \implies$	\mathcal{X}_4	6	2	0	1	0	24
$(0 \ 6 \ 1)$	\mathcal{X}_{5}	1	1	0	0	1	5
•		2	1	0	0	0	Z

					\mathcal{X}_4		
$X = (4, 0, 15, 0, 1)^T$	X_3	0	5	1	0	0	15
	\mathcal{X}_1	1	1/3	0	1/6	0	4
	X_5	0	2/3	0	0 1/6 -1/6	1	1
		0	1/3	0	-1/3	0	z-8

顶点搜索轨迹



要点:单纯形算法基本步骤

一般性线性规划标准型为对象总结其基本步骤

s.t.
$$P_1 x_1 + P_2 x_2 + \dots + P_n x_n = \vec{b}$$

 $c_1 x_1 + c_2 x_2 + \dots + c_n x_n = z$
 $x_j \ge 0, \ \forall 1 \le j \le n$

已知一个可逆方阵
$$B = (P_{j(1)}, P_{j(2)}, \dots, P_{j(m)})$$
 满足

$$B^{-1}\vec{b} \ge 0$$

其中 $1 \le j(i) \le n, \forall 1 \le i \le m$, 即 B 是线性规划标准型 的可行基阵

$$P_1 x_1 + \dots + P_n x_n = \vec{b}$$

$$\Leftrightarrow \left(P_{j(1)}, \cdots, P_{j(m)}\right) \begin{pmatrix} x_{j(1)} \\ \vdots \\ x_{j(m)} \end{pmatrix} + P_{j(m+1)} x_{j(m+1)} + \cdots + P_{j(n)} x_{j(n)} = \vec{b}$$

$$\Leftrightarrow \begin{pmatrix} x_{j(1)} \\ \vdots \\ x_{j(m)} \end{pmatrix} + \left(B^{-1}P_{j(m+1)}\right)x_{j(m+1)} + \dots + \left(B^{-1}P_{j(n)}\right)x_{j(n)} = B^{-1}\vec{b}$$

由此得到一个基本可行解的表示式

$$X_{B} = \begin{pmatrix} x_{j(1)} \\ \vdots \\ x_{j(m)} \end{pmatrix}, \hat{P}_{j} = B^{-1}P_{j} = \begin{pmatrix} \hat{p}_{1j} \\ \vdots \\ \hat{p}_{mj} \end{pmatrix}, \forall 1 \leq j \leq n+1, \hat{P}_{n+1} = B^{-1}\vec{b}$$

对应表示式为
$$X_B + \hat{P}_{j(m+1)} X_{j(m+1)} + \cdots + \hat{P}_{j(n)} X_{j(n)} = \hat{P}_{n+1}$$

记
$$C_B = (c_{j(1)}, \dots, c_{j(m)})^T$$
,由上式可得

$$C_B^T X_B + C_B^T \hat{P}_{j(m+1)} X_{j(m+1)} + \dots + C_B^T \hat{P}_{j(n)} X_{j(n)} = C_B^T \hat{P}_{n+1}$$

和目标函数
$$C_B^T X_B + c_{j(m+1)} x_{j(m+1)} + \cdots + c_{j(n)} x_{j(n)} = z$$
 相减得

$$z - C_B^T \hat{P}_{n+1} = \left(c_{j(m+1)} - C_B^T \hat{P}_{j(m+1)} \right) x_{j(m+1)} + \dots + \left(c_{j(n)} - C_B^T \hat{P}_{j(n)} \right) x_{j(n)}$$

$$z - \hat{z} = \sigma_{j(m+1)} x_{j(m+1)} + \dots + \sigma_{j(n)} x_{j(n)}$$

将前面获得的数据填入下述表格

BV			\mathcal{X}_k		\mathcal{X}_n	RHS
$x_{j(1)}$	\hat{p}_{11}	• • •	\hat{p}_{1k}	• • •	$\hat{p}_{\scriptscriptstyle 1n}$	$\hat{p}_{_{1n+1}}$
:	•	•••	•	•••	•	•
$X_{j(m)}$	$\hat{p}_{\scriptscriptstyle m1}$	• • •	$\hat{p}_{\scriptscriptstyle mk}$	• • •	$\hat{p}_{\scriptscriptstyle mn}$	$\hat{p}_{\scriptscriptstyle mn+1}$
	$\sigma_{_1}$	• • •	$\sigma_{\scriptscriptstyle k}$	• • •	σ_n	$z-\hat{z}$

其中
$$(\hat{P}_{j(1)}, \dots, \hat{P}_{j(m)}) = I_m$$
, $\hat{z} = C_B^T \hat{P}_{n+1} = C_B^T B^{-1} \vec{b}$

$$\sigma_j = c_j - C_B^T \hat{P}_j = c_j - C_B^T B^{-1} P_j$$
, $\forall 1 \le j \le n$

由于目标函数可以表示为

$$z = \hat{z} + \sigma_{j(m+1)} x_{j(m+1)} + \sigma_{j(m+2)} x_{j(m+2)} + \dots + \sigma_{j(n)} x_{j(n)}$$

如果 $\sigma_{i(t)} \leq 0$

由最上面的表达式可知 2 已经是最优目标函数值

如果 $\sigma_{i(t)} > 0$

由最上面表达式可知让 x_{j(t)} 进基能增加目标函数值

对于单纯形表 BV**RHS**

如果 $\hat{p}_{ij(t)} \leq 0$, $\forall 1 \leq i \leq m$, 是前面讨论进基方法时提 到的特殊情况,此时在可行集可让 $x_{j(t)}$ 趋于无穷大 由 $z = \hat{z} + \sigma_{j(m+1)} x_{j(m+1)} + \sigma_{j(m+2)} x_{j(m+2)} + \dots + \sigma_{j(n)} x_{j(n)}$,如果 $\sigma_{i(t)} > 0$ 可断定该问题没有有限的最优目标值

排除掉前面的情况,可得 $1 \le l \le m$ 满足

$$\frac{\hat{p}_{ln+1}}{\hat{p}_{lj(t)}} = \min_{\hat{p}_{ij(t)} > 0} \frac{\hat{p}_{in+1}}{\hat{p}_{ij(t)}}$$

由此可知出基变量为 $x_{j(l)}$, 因此要通过行变换将单纯 型表中 $x_{i(t)}$ 列的数据完全 变成 $x_{j(l)}$ 列的数据,如右 边所示

将出基变量 $x_{j(l)}$ 换成进基变量 $x_{j(t)}$,即重新令

$$j(l) = j(t)$$

可以得到下面的新数据表

BV	\mathcal{X}_1	• • •	\mathcal{X}_k	• • •	\mathcal{X}_n	RHS
$X_{j(1)}$	\hat{p}_{11}'	•••	\hat{p}_{1k}'	• • •	\hat{p}'_{1n} :	\hat{p}_{1n+1}'
:	•	• • •	:	• • •	•	•
$X_{j(m)}$	$\hat{p}_{{\scriptscriptstyle m}1}'$	•••	$\hat{p}_{\scriptscriptstyle mk}'$	• • •	$\hat{p}'_{\scriptscriptstyle mn}$	\hat{p}_{mn+1}'
	σ_1'	•••	σ_k'	• • •	σ'_n	$z-\hat{z}'$

BV	x_1	x_2	x_3	\mathcal{X}_4	x_5	RHS
x_3	0	5	1	0	0	15
\mathcal{X}_4	6	2	0	1	0	24
X_5	1	1	0	0	1	5
	2	1	0	0	0	\overline{z}

说明它们的数据没 有变化, 因此还是 基变量, 因此可以 以此为起点重复前 面的过程

BV	X_1	\mathcal{X}_2	X_3	\mathcal{X}_4	X_5	RHS
X_3	0	5	1	0	0	15
x_1	1	1/3	0	1/6	0	4
X_5	0	2/3	0	-1/6	1	1
	0	1/3	0	-1/3	0	z-8

要点: 单纯形算法的收敛性

保证单纯形算法收敛的充分条件

如果在迭代过程中始终有 $\hat{P}_{n+1} = B^{-1}\vec{b} > 0$, 即迭代过 程中产生的每个基本可行解的基变量数值都严格大 于 0 (称其为非退化条件), 此时一定有

$$\hat{p}'_{ln+1} = \hat{p}_{ln+1} / \hat{p}_{lj(t)} > 0, \quad \hat{z}' = \hat{z} + \hat{p}'_{ln+1} \sigma_{j(t)} > \hat{z}$$

即每步迭代都能保证目标函数严格增加,由于基本 可行解的数目是有限的,上述过程不会无限进行, 因此一定在有限次迭代后出现所有检验数都不大于 0 的情况,从而得到最优的基本可行解

要点:退化情况

退化情况

$$\max 2x_1 + x_2 + 0x_3 + 0x_4 + 0x_5$$

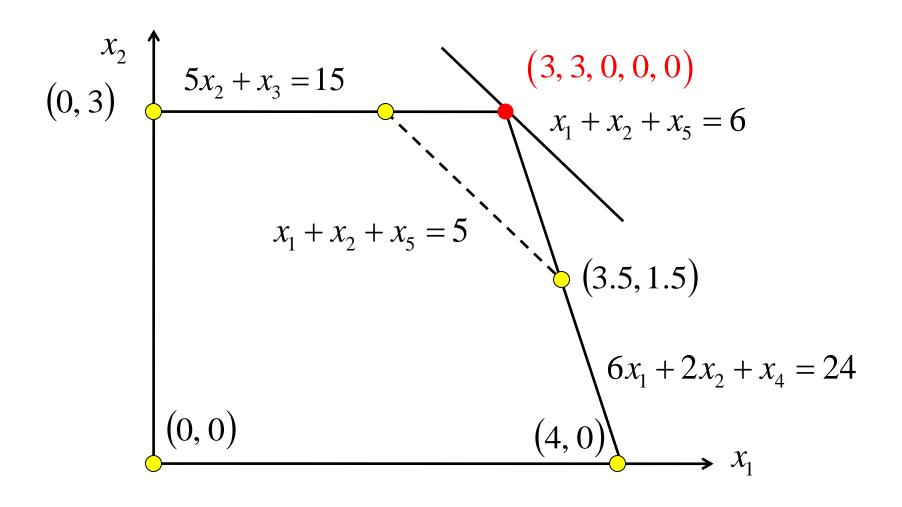
s.t.
$$\begin{pmatrix} 0 \\ 6 \\ 1 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} 5 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix} x_2 + \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} x_3 + \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} x_4 + \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} x_5 = \begin{pmatrix} 15 \\ 24 \\ 6 \end{pmatrix}$$

 $x_i \ge 0, \ j = 1, 2, \dots, 5$

则 $X = (3,3,0,0,0)^T$ 是该问题的可行解

则可令 x_3 , x_4 为非基变量。也可令 x_3 , x_5 以及 x_4 , x_5 为 非基变量:

$$(P_1, P_2, P_3)^{-1} \vec{b} = (P_1, P_2, P_4)^{-1} \vec{b} = (P_1, P_2, P_5)^{-1} \vec{b} = \begin{bmatrix} 3 \\ 3 \end{bmatrix}$$



可见,对于线性规划的标准模型,顶点和基矩阵 的关系如下:

- 1、标准模型 (P_1,\dots,P_n) 是行满秩矩阵不失一般性, 给定一个可行基矩阵可以唯一确定一个顶点, 反之则不一定:
- 2、若给定顶点有 m个非零分量(非退化顶点). 只有一个可行基矩阵可确定该顶点, 否则(称 退化顶点),可能有多个可行的基矩阵确定同 一个顶点

退化情况产生的问题

退化情况的本质是多个可行基阵对应于一个基本 可行解。此时经过一次进出基迭代后得到的是同 一个基本可行解, 因此有可能出现迭代算法在一 个基本可行解的几个基阵之间循环不止的情况

退化导致(最大检验数规则)不收敛的例子 Beale, E.M.L, 1955

$$\max \frac{3}{4}x_4 - 20x_5 + \frac{1}{2}x_6 - 6x_7$$
s.t.
$$x_1 + \frac{1}{4}x_4 - 8x_5 - x_6 + 9x_7 = 0$$

$$x_2 + \frac{1}{2}x_4 - 12x_5 - \frac{1}{2}x_6 + 3x_7 = 0$$

$$x_3 + x_6 = 1$$

$$x_i \ge 0, \ i = 1, 2, \dots, 7$$

初始基变量 $\{x_1, x_2, x_3\}$

BV	x_1	\mathcal{X}_2	x_3	\mathcal{X}_4	\mathcal{X}_{5}	\mathcal{X}_{6}	\mathcal{X}_7	RHS
X_1	1	0	0	1/4	-8	-1	9	0
\mathcal{X}_2	0	1	0	1/2	-12	-1/2	3	0
X_3	0	0	1	0	0	-1 -1/2 1	0	1
	0	0	0	3/4	-20	1/2	-6	

一次迭代后的基变量 $\{x_4, x_2, x_3\}$

BV	x_1	\mathcal{X}_2	x_3	\mathcal{X}_4	\mathcal{X}_5	\mathcal{X}_{6}	\mathcal{X}_7	RHS
X_4	4	0	0	1	-32	-4	36	0
\mathcal{X}_2	-2	1	0	0	4	3/2	36 -15 0	0
X_3	0	0	1	0	0	1	0	1
	-3	0	0	0	4	7/2	-33	

二次迭代后的基变量 $\{x_4, x_5, x_3\}$

	\mathcal{X}_1							RHS
X_4	-12	8	0	1	0	8	9 -84 -15/4	0
\mathcal{X}_{5}	-1/2	1/4	0	0	1	3/8	-84	0
\mathcal{X}_3	0	0	1	0	0	1	-15/4	1
							-18	

三次迭代后的基变量 $\{x_6, x_5, x_3\}$

							\mathcal{X}_7	
X_6	-2/3	1	0	1/8	0	1	-21/2	0
\mathcal{X}_{5}	1/16	-1/8	0	-3/64	1	0	-21/2 3/16 -15/4	0
\mathcal{X}_3	3/2	- 1	1	-1/8	0	0	-15/4	1
							21/2	

四次迭代后的基变量 $\{x_6, x_7, x_3\}$

BV	\mathcal{X}_1	\mathcal{X}_2	\mathcal{X}_3	\mathcal{X}_4	X_5	\mathcal{X}_{6}	\mathcal{X}_7	RHS
X_6	2	-6	0	-5/2	56	1	0	0
\mathcal{X}_7	1/3	-2/3	0	-1/4	16/3	0	1	0
\mathcal{X}_3	-2	6	1	-5/2 -1/4 5/2	-56	0	0	1
	1	-1	0	1/2	-16	0	0	

五次迭代后的基变量 $\{x_1, x_7, x_3\}$

BV	x_1	\mathcal{X}_2	x_3	\mathcal{X}_4	X_5	\mathcal{X}_{6}	\mathcal{X}_7	RHS
X_1	1	-3	0	-5/4	28	1/2	0	0
\mathcal{X}_7	0	1/3	0	1/6	-4	-1/6	1	0
\mathcal{X}_3	0	0	1	-5/4 1/6 0	0	1	0	1
	0	2	0	7/4	-44	-1/2	0	

六次迭代后的基变量 $\{x_6, x_7, x_3\}$

BV	x_1	\mathcal{X}_2	x_3	\mathcal{X}_4	\mathcal{X}_{5}	\mathcal{X}_{6}	\mathcal{X}_7	RHS
X_1	1	0	0	1/4	-8	-1	9	0
\mathcal{X}_2	0	1	0	1/2	-12	-1/2	3	0
\mathcal{X}_3	0	0	1	0	0	-1 -1/2 1	0	1
	0	0	0	3/4	-20	1/2	-6	

整个迭代过程中, 虽然可行基矩阵不断改变, 但 对应的基本可行解始终是 $X = (0,0,1,0,0,0,0)^T$, 没 有变化,目标函数值也一直没有变化,出现循环

退化情况产生的问题

退化情况的本质是多个可行基阵对应于一个基本 可行解。此时经过一次进出基迭代后得到的是同 一个基本可行解, 因此有可能出现迭代算法在一 个基本可行解的几个基阵之间循环不止的情况

只要设法避免回到已经搜索过的基阵,就可以保 证算法有限步内停止

Bland规则:始终选择下标最小的可进(出)基 Robert G. Bland, Mathematics of Operations Research Vol.2, No.2, May 1977.

结论:

从任意基本可行解出发,采用 Bland 规则进行单纯形 法迭代, 在有限次迭代后停止于以下两种情况之一:

- 1、得到一个最优的基本可行解;
- 2、确定目标函数没有有限的最优值

要点:初始基本可行解的确定方法

如何确定初始基本可行解

基本方法是添加人工变量,通过在迭代过程中把 这些变量换出可行基获得原问题可行基

原问题的约束
$$\sum_{j=1}^{n} a_{ij} x_{j} = b_{i}, i = 1, 2, \dots, m$$

$$x_{j} \ge 0, j = 1, 2, \dots, n$$

添加人工变量 $\sum_{i=1}^{n} a_{ij} x_j + x_{n+i} = b_i, i = 1, 2, \dots, m$

$$x_j \ge 0, \ j = 1, 2, \dots, n + m$$

具体算法:大M法、两阶段法

把人工变量换出可行基的办法

1、大M法

把目标函数变为
$$\max \sum_{j=1}^n c_j x_j + \sum_{i=1}^m (-M) x_{n+i}$$

其中M是个很大的正数

2、两阶段法

先把目标函数设为 $\max \sum_{n=1}^{\infty} (-1) x_{n+i}$

迭代到该目标函数等于0时,再用原目标函数

假定已知一个基本可行解





问题1 如何计算选定进基变量后的基本可行解



问题2 如何选择进基变量使目标函数改进



如何判断已经找到最优的基本可行解 问题3

要点:基于逆矩阵迭代的单纯形法

BV	x_1	x_2	x_3	X_4	\mathcal{X}_{5}	RHS
x_3	0	5	1	0	0	15
\mathcal{X}_4	6	2	0	1	0	24
X_5	1	1	0	0	1	5
	2	1	0	0	0	\overline{z}

初始基阵:

$$B = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

是否需要计算和存储表中所有数据?

由初始表,首先需要计算非基变量的检验数:

$$\sigma_k = c_k - C_B^T \hat{P}_k = c_k - C_B^T B^{-1} P_k, k = 1, 2$$

然后找最大的 σ_k 进基,在计算最小非负比值时需要:

$$\hat{P}_1 = B^{-1}P_1$$
 $\hat{P}_6 = B^{-1}\vec{b}$

单纯形法每步迭代的实质

前提:已知可行基矩阵
$$B = (P_{j(1)}, P_{j(2)}, \dots, P_{j(m)})$$

1、求出非基变量检验数

$$\sigma_{j(k)} = c_{j(k)} - C_B^T B^{-1} P_{j(k)}, \quad m+1 \le k \le n$$

- 2、确定进基变量 $\sigma_{i(t)} = \max \left\{ \sigma_{i(m+1)}, \sigma_{i(m+2)}, \dots, \sigma_{i(n)} \right\}$
- 3、确定出基变量

$$\hat{P}_{j(t)} = \mathbf{B}^{-1} P_{j(t)}, \quad \hat{P}_{n+1} = \mathbf{B}^{-1} \vec{b} \quad \Rightarrow \quad \frac{p_{ln+1}}{\hat{p}_{li(t)}} = \min_{\hat{p}_{ij(t)} > 0} \frac{p_{in+1}}{\hat{p}_{ij(t)}}$$

结果:得到新的可行基矩阵

$$\tilde{B} = (P_{j(1)}, \dots, P_{j(l-1)}, P_{j(t)}, P_{j(l+1)}, \dots, P_{j(m)})$$

采用单纯形表迭代的优缺点

优点:不用计算 B^{-1}

缺点:每次迭代需要计算

$$\sigma_{j(k)}, m+1 \le k \le n, \hat{P}_{j(t)} = B^{-1}P_{j(t)}, \hat{P}_{n+1} = B^{-1}\vec{b}$$

计算所有的 \hat{p}_i , $1 \le j \le n$ 只是为下次迭代做

准备。某些数据可能始终用不上

特别不利的情况: n 远远大于m 的优化问题

基于逆矩阵迭代实现单纯形算法

前提: 已知
$$B^{-1} = \left(P_{j(1)}, P_{j(2)}, \dots, P_{j(m)}\right)^{-1}$$

1、计算
$$\hat{Y}_B^T = C_B^T B^{-1}$$
 (对偶变量)

2、计算检验数

$$\sigma_{j(k)} = c_{j(k)} - C_B^T B^{-1} P_{j(k)} = c_{j(k)} - \hat{Y}_B^T P_{j(k)}, \ \forall k$$

3、确定讲基变量

$$\sigma_{j(t)} = \max \left\{ \sigma_{j(m+1)}, \sigma_{j(m+2)}, \dots, \sigma_{j(n)} \right\}$$

4、确定出基变量

$$\hat{P}_{j(t)} = B^{-1}P_{j(t)}, \quad \hat{P}_{n+1} = B^{-1}\vec{b} \implies \frac{p_{ln+1}}{\hat{p}_{lj(t)}} = \min_{\hat{p}_{ij(t)} > 0} \frac{p_{in+1}}{\hat{p}_{ij(t)}}$$

5、计算
$$\tilde{B}^{-1} = \left(P_{j(1)}, \dots, P_{j(l-1)}, P_{j(t)}, P_{j(l+1)}, \dots, P_{j(m)}\right)^{-1}$$

将当前的可行基矩阵

$$B = (P_{j(1)}, \dots, P_{j(l-1)}, P_{j(l)}, P_{j(l+1)}, \dots, P_{j(m)})$$

中的 $P_{i(l)}$ 换成 $P_{i(l)}$ 即可得到新的可行基矩阵

$$\tilde{B} = (P_{j(1)}, \dots, P_{j(l-1)}, P_{j(t)}, P_{j(l+1)}, \dots, P_{j(m)})$$

一旦求出 \tilde{B}^{-1} , 马上可以进行新一轮迭代

要解决的核心问题:

如何利用 B^{-1} 用很少的计算量确定 \tilde{B}^{-1} ?

利用 B^{-1} 计算 \tilde{B}^{-1} 的方法

记
$$\vec{e}_i = (0, \dots, 0, 1, 0, \dots, 0)^T$$
 其中 1 在第 i 个位置

因为
$$B^{-1}(P_{j(1)}, P_{j(2)}, \dots, P_{j(m)}) = (\vec{e}_1, \vec{e}_2, \dots, \vec{e}_m)$$

$$B^{-1}P_{j(t)} = \hat{P}_{j(t)}$$

所以
$$B^{-1}\tilde{B} = B^{-1}\left(P_{j(1)}, \dots, P_{j(l-1)}, P_{j(t)}, P_{j(l+1)}, \dots, P_{j(m)}\right)$$

$$= \left(\vec{e}_1, \dots, \vec{e}_{l-1}, \hat{P}_{j(t)}, \vec{e}_{l+1}, \dots, \vec{e}_m\right)$$

若能确定
$$\Gamma = (\vec{e}_1, \dots, \vec{e}_{l-1}, \hat{P}_{j(t)}, \vec{e}_{l+1}, \dots, \vec{e}_m)^{-1}$$

就能得到
$$\tilde{B}^{-1} = \Gamma B^{-1}$$

因为
$$\Gamma(\vec{e}_1, \dots, \vec{e}_{l-1}, \hat{P}_{j(t)}, \vec{e}_{l+1}, \dots, \vec{e}_m) = (\vec{e}_1, \vec{e}_2, \dots, \vec{e}_m)$$
所以 $\Gamma \vec{e}_i = \vec{e}_i, \forall 1 \le i \le m, i \ne l, \quad \Gamma \hat{P}_{j(t)} = \vec{e}_l$
记 $\Gamma = (\vec{\gamma}_1, \vec{\gamma}_2, \dots, \vec{\gamma}_m)$
可得 $\vec{\gamma}_i = \vec{e}_i, \forall 1 \le i \le m, i \ne l$

$$\sum_{\substack{i=1\\i\neq l}}^m \hat{p}_{it} \vec{e}_i + \hat{p}_{lt} \vec{\gamma}_l = \vec{e}_l$$
于是 $\vec{\gamma}_l = -\frac{1}{\hat{p}_{lj(t)}} \left(\sum_{\substack{i=1\\i\neq k}}^m \hat{p}_{ij(t)} \vec{e}_i - \vec{e}_l \right) = -\frac{1}{\hat{p}_{lj(t)}} \begin{pmatrix} \hat{p}_{1j(t)} \\ \vdots \\ \hat{p}_{l-1j(t)} \\ -1 \\ \hat{p}_{l+1j(t)} \\ \vdots \\ \hat{p}_{mi(t)} \end{pmatrix}$
从而
$$\tilde{B}^{-1} = (\vec{e}_1, \dots, \vec{e}_{l-1}, \vec{\gamma}_l, \vec{e}_{l+1}, \dots, \vec{e}_m) B^{-1}$$

基于逆矩阵迭代实现单纯形算法的计算过程

$$\begin{split} & B^{-1} \\ & & \downarrow \\ \hat{Y}_{B}^{T} = C_{B}^{T}B^{-1}, \ \sigma_{k} = c_{k} - \hat{Y}_{B}^{T}P_{k}, \forall k \\ & \downarrow \\ & \sigma_{j(t)} = \max \left\{ \sigma_{j(m+1)}, \sigma_{j(m+2)}, \cdots, \sigma_{j(n)} \right\} \\ & \downarrow \\ \hat{P}_{n+1} = B^{-1}\vec{b}, \ \hat{P}_{j(t)} = B^{-1}P_{j(t)}, \ \frac{\hat{p}_{ln+1}}{\hat{p}_{lj(t)}} = \min_{\hat{p}_{ij(t)} > 0} \frac{\hat{p}_{in+1}}{\hat{p}_{ij(t)}}, \ \vec{\gamma}_{l} = -\frac{1}{\hat{p}_{lj(t)}} \begin{pmatrix} \hat{p}_{1j(t)} \\ \vdots \\ \hat{p}_{l-1j(t)} \\ -1 \\ \hat{p}_{l+1j(t)} \\ \vdots \\ \hat{p}_{nj(t)} \end{pmatrix} \\ & \tilde{B}^{-1} = (\vec{e}_{1}, \cdots, \vec{e}_{l-1}, \vec{\gamma}_{l}, \vec{e}_{l+1}, \cdots, \vec{e}_{m}) B^{-1} \end{split}$$