第1章 线性规划与单纯形法

第1节线性规划问题及其数学模型 第2节缓性规划问题的几何意义 第3节单纯形装 第4节单纯形法的计算步骤 第5节单纯形装的进一步讨论

第6节应用举例

1 / 28

第一节 线性规划问题及其数学模型

- 1.1 问题的提出
- 1.2 线性规划问题的图解法
- 1.3 线性规划的标准形式
- 1.4 线性规划问题的解

1.1 问题的提出

例 1, 某工厂要安排生产两种产品

	产品I	产品 II	资源总量
机床加工	1台时/件	2 台时/件	8 台时
铝	4 kg/件	0 kg/件	16 kg
铜	0 kg/件	4 kg/件	12 kg
利润	2 元/件	3 元/件	

问题: 应如何安排生产计划使该厂获利最多?

以 x_1 , x_2 分别表示产品 I、II 的产量,则需要求解:

目标函数 $\max z = 2x_1 + 3x_2$ (利润)

满足/服从约束条件(subject to, s.t.)

$$\begin{cases} x_1 + 2x_2 \le 8 \text{ (设备台时约束)} \\ 4x_1 \le 16 \text{ (铝锭用量约束)} \\ 4x_2 \le 12 \text{ (黄铜用量约束)} \\ x_1, x_2 \ge 0 \text{ (决策变量非负约束)} \end{cases}$$

上述优化模型,就是线性规划(Linear Programming, LP)问题。

线性规划(LP)模型的一般形式:

$$\max(\min) \ z = c_1 x_1 + c_2 x_2 + \dots + c_n x_n$$

$$\begin{cases} a_{11} x_1 + a_{12} x_2 + \dots + a_{1n} x_n \le (=, \ge) b_1 \\ a_{21} x_1 + a_{22} x_2 + \dots + a_{2n} x_n \le (=, \ge) b_2 \\ \dots \\ a_{m1} x_1 + a_{m2} x_2 + \dots + a_{mn} x_n \le (=, \ge) b_m \end{cases}$$

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

$$(1)$$

$$(2)$$

$$(3)$$

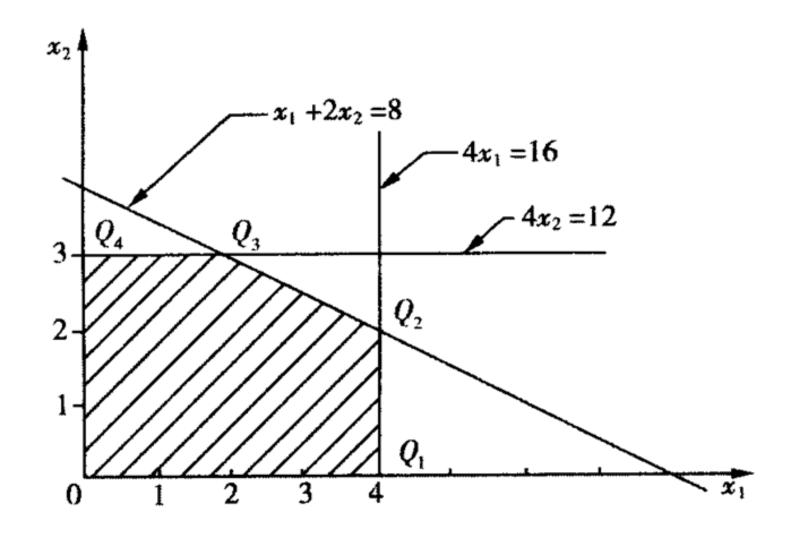
 $c_1, c_2, ..., c_n$: 价值系数

 $a_{11},...,a_{ij},...,a_{mn}$: 技术系数

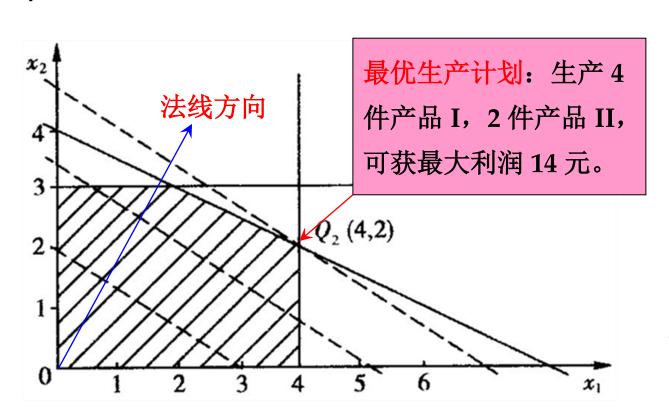
 $b_1, b_2, ..., b_m$: 右端项或限额系数

1.2 线性规划问题的图解法

对例1的LP问题,先根据约束条件画出其可行域。



再画出目标函数等值线。目标函数: $z = 2x_1 + 3x_2$, 等值线是以 z 为参数, -2/3为斜率的平行线: $x_2 = -(2/3)x_1 + z/3$ 。位于同一直线上的点,具有相同的目标函数值。

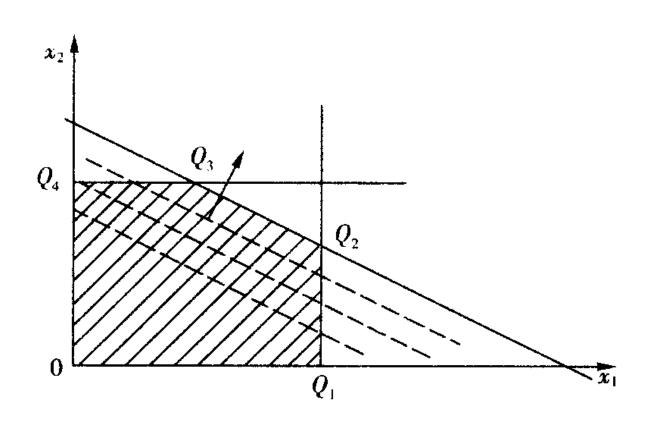


目标函数等值线 沿其法线方向移动, z 值由小变大。

当移动到点 Q_2 ,z 值达到最大。

上例最优解是唯一的。对一般 LP 问题,还可能出现以下 3 种情况:

1、无穷多最优解(多重最优解)



将目标函数修改为 $z = 2x_1 + 4x_2$,则线段 Q_2Q_3 上的任意一点都是最优解,即有无穷多最优解。

2、无界解

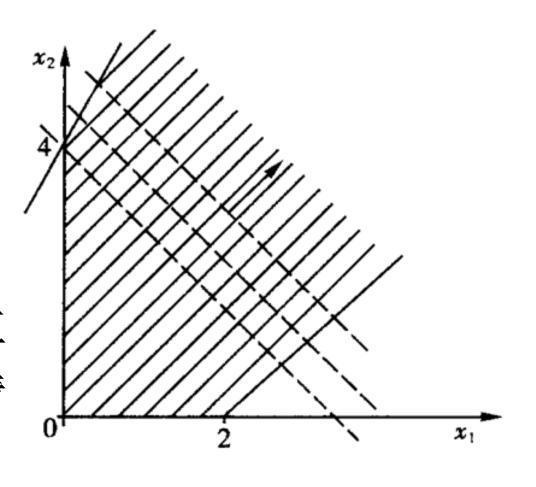
考虑 LP 问题:

$$\max z = x_1 + x_2$$
s. t. $-2x_1 + x_2 \le 4$

$$x_1 - x_2 \le 2$$

$$x_1, x_2 \ge 0$$

可行域无界,目标函数值可以增大到无穷大,称这种情况为无界解。



3、无可行解

增加一个约束条件 $-2x_1 + x_2 \ge 5$,则可行域为空集,即无可行解,也就不存在最优解。

对于实际遇到的工业、管理等问题,若出现无界解或无可行解的情况,则很可能表明所建模型有错误:前者缺乏必要的约束条件,后者可能存在相互矛盾的约束。

从图解法可以猜测如下结论:

- (1) 当 LP 问题可行域非空,则它是有界或无界凸多边形。
- (2) 若 LP 问题存在最优解,则一定在有界可行域的某个顶点得到。
- (3) 若有两个顶点同时达到最优解,则它们连线上任意一点都是最优解,此时 LP 问题有无穷多最优解。

图解法是一种几何方法,简便直观;但当变量在 3 个以上时就无能为力,此时需要用代数方法,如单纯形法(G.B. Dantzig, 1947)。

1.3 线性规划的标准形式

代数运算求解 LP 问题,一般需要将非标准形式的 LP 转换为标准形式:

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

$$\begin{cases} a_{11} x_1 + a_{12} x_2 + \dots + a_{1n} x_n &= b_1 \\ a_{21} x_1 + a_{22} x_2 + \dots + a_{2n} x_n &= b_2 \\ & \dots \end{cases}$$
s. t.
$$\begin{cases} a_{m1} x_1 + a_{m2} x_2 + \dots + a_{mn} x_n &= b_m \\ x_1, x_2, \dots, x_n \geq 0; \ b_1, b_2, \dots, b_m > 0 \end{cases}$$

简记为

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

$$(M'_{1})$$
s. t.
$$\begin{cases} \sum_{j=1}^{n} a_{ij} x_{j} = b_{i}, & i = 1, 2, ..., m \\ x_{j} \geq 0, & j = 1, 2, ..., n \\ b_{i} > 0, & i = 1, 2, ..., m \end{cases}$$

标准形式中规定右端项 $b_i > 0$,否则等式两端乘以-1;若某个 $b_i = 0$,表示出现退化,在求解时需做专门处理。

向量形式:

$$(M''_1)$$
 $\max z = \mathbf{c}\mathbf{x}$ 行向量 $\mathbf{c} = (\mathbf{c}\mathbf{x})$ 为价值系数向量; s. t. $\sum_{j=1}^{n} \mathbf{p}_j x_j = \mathbf{b}$ 列向量 $\mathbf{x} = x_j \ge 0, j = 1, 2, ..., n$ 为决策变量向量;

行向量 $\mathbf{c} = (c_1, c_2, ..., c_n)$ 称 为价值系数向量:

列向量 $\mathbf{x} = (x_1, x_2, ..., x_n)^T$

$$\mathbf{p}_{j} = \begin{bmatrix} a_{1j} \\ a_{2j} \\ \vdots \\ a_{mj} \end{bmatrix}$$
为约束矩阵的系数列向量**;**
$$\mathbf{b} = \begin{bmatrix} b_{1} \\ b_{2} \\ \vdots \\ b_{m} \end{bmatrix}$$
为右端项/资

源向量。

矩阵形式:

$$\max z = \mathbf{c}\mathbf{x}$$

s. t.
$$\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$$

$$x \ge 0$$

其中,
$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mn} \end{bmatrix} = (\mathbf{p}_1, \mathbf{p}_2, \dots, \mathbf{p}_n)$$
,为

约束系数矩阵,一般有m < n。

◆ 非标准形式 LP ⇒ 标准型 LP

- (1) 若目标函数 $\min z = \mathbf{cx}$,则令 z' = -z,转化为标准形式: $\max z' = -\mathbf{cx}$ 。
- (2)对于 "≤"约束条件,左端增加非负松弛变量变成等式约束。
- (3)对于 "≥"约束条件,左端减去非负剩余变量,变成等式约束。
- (4) 若存在取值可正可负无限制的变量 x_k ,则令 $x_k = x_k' x_k''$,其中,其中 $x_k' \ge 0$, $x_k'' \ge 0$ 。

举例,①将例1转化为标准型。

 $\max z = 2x_1 + 3x_2$

s.t.

$$x_1 + 2x_2 \le 8$$

$$4x_1 \leq 16$$

$$4x_2 \le 12$$

$$x_1, x_2 \ge 0$$

$$\max z = 2x_1 + 3x_2$$

s.t

$$x_1 + 2x_2 + x_3 = 8$$

$$4x_1 + x_4 = 16$$

$$4x_2 + x_5 = 12$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \ge 0$$

② 将下例转化为标准型。

$$\min z = -x_1 + 2x_2 - 3x_3$$
s. t.

$$x_1 + x_2 + x_3 \le 7$$

 $x_1 - x_2 + x_3 \ge 2$
 $-3x_1 + x_2 + 2x_3 = 5$
 $x_1, x_2 \ge 0, x_3$ 无约束

$$x_4, x_5, x_6, x_7 \ge 0$$

$$\max z' = x_1 - 2x_2 + 3(x_4 - x_5)$$

s.t.

$$x_1 + x_2 + (x_4 - x_5) + x_6 = 7$$

$$x_1 - x_2 + (x_4 - x_5) - x_7 = 2$$

$$-3x_1 + x_2 + 2(x_4 - x_5) = 5$$

$$x_1, x_2, x_4, x_5, x_6, x_7 \ge 0$$

1.4 线性规划问题的解

1、可行解

满足约束条件(5)和(6)的点 $\mathbf{x} = (x_1, ..., x_n)^T$,称为 **LP** 问题的可行解。

$$\max z = \sum_{j=1}^{n} c_j x_j \tag{4}$$

s. t.
$$\sum_{j=1}^{n} a_{ij} x_j = b_i$$
, $i = 1, 2, ..., m$ (5)

$$x_i \ge 0, \ j = 1, 2, ..., n$$
 (6)

2、基矩阵/基(Base)与基解

设约束系数矩阵A的秩为m,B是A中 $m \times m$ 阶非奇异子矩阵($|\mathbf{B}| \neq 0$),则称B为 LP的一个基矩阵,简称基。基矩阵B由m个线性独立的列向量组成。不失一般性,设

$$\mathbf{B} = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1m} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mm} \end{bmatrix} = (\mathbf{p}_1, \mathbf{p}_2, \dots \mathbf{p}_j, \dots, \mathbf{p}_m)$$

称 \mathbf{p}_j 为基向量,与基向量 \mathbf{p}_j 相对应的变量 x_j 为基变量; 其余变量称为非基变量。

◆ 基解

设矩阵A的秩为m, (m < n), 其前m个变量的系数列向量线性独立。则约束方程组恒等变形为:

$$\begin{bmatrix} a_{11} \\ a_{21} \\ \vdots \\ a_{m1} \end{bmatrix} x_1 + \begin{bmatrix} a_{12} \\ a_{22} \\ \vdots \\ a_{m2} \end{bmatrix} x_2 + \dots + \begin{bmatrix} a_{1m} \\ a_{2m} \\ \vdots \\ a_{mm} \end{bmatrix} x_m = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_m \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} a_{1,m+1} \\ a_{2,m+1} \\ \vdots \\ a_{m,m+1} \end{bmatrix} x_{m+1} - \dots - \begin{bmatrix} a_{1n} \\ a_{2n} \\ \vdots \\ a_{mn} \end{bmatrix} x_n$$

$$(7)$$

或

$$\sum_{j=1}^{m} \mathbf{p}_j x_j = \mathbf{b} - \sum_{j=m+1}^{n} \mathbf{p}_j x_j$$

且
$$\mathbf{B} = \begin{bmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1m} \\ a_{21} & \cdots & a_{2m} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & \cdots & a_{mm} \end{bmatrix} = (\mathbf{p}_1, \mathbf{p}_2, \dots, \mathbf{p}_m)$$
为矩阵 \mathbf{A} 的一个基,

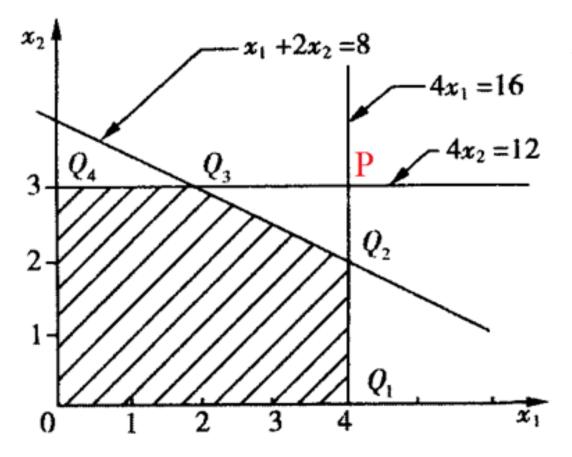
设其对应基变量为: $x_B = (x_1, ..., x_m)^T$ 。

在(7)中令非基变量: $x_{m+1} = x_{m+2} = \cdots = x_n = 0$,则基变量的个数等于线性方程的个数,可用高斯消元法求出一个解:

$$\mathbf{x} = (x_1, ..., x_m, 0, ..., 0)^{\mathrm{T}}$$

x的非零分量的数目不大于方程个数m,称为基解/基本解。一个基矩阵,就对应一个基解。

例 1 中,点 0、 Q_1 、 Q_2 、 Q_3 、 Q_4 以及各约束函数彼此的交点(如点 P)都代表一个基解。



思考:验证其他点,比如点(4,1),是否是基解?

$$x_1 + 2x_2 + x_3 = 8$$
 $4x_1 + x_4 = 16$
 $4x_2 + x_5 = 12$

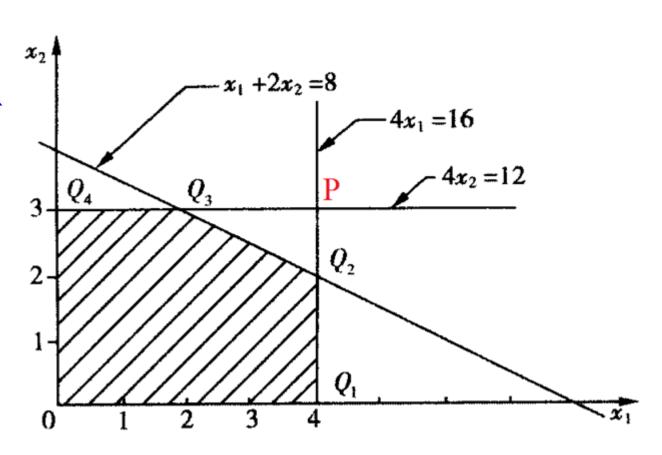
3、基可行解

满足非负约束(6)的基解,称为基可行解。

例 1 的点 0、Q₁、 Q₂、Q₃、Q₄代表基可行 解。

点 P 虽然是基解, 但它并不是可行的。

$$x_1 + 2x_2 + x_3 = 8$$
 $4x_1 + x_4 = 16$
 $4x_2 + x_5 = 12$



原因:看起来,在P点, x_1 和 x_2 非负,但在标准型中,还要考察其他变量的取值情况。标准模型为:

$$x_1 + 2x_2 + x_3 = 8$$
 $4x_1 + x_4 = 16$
 $4x_2 + x_5 = 12$

在 P 点, $x_1 = 4$, $x_2 = 3$;由此可知 $x_4 = 0$, $x_5 = 0$,但是 $x_3 = -2 < 0$,故它虽是基解,但不是基可行解(可行解必须是非负的),在图上也就不是可行域的顶点。

只要是基可行解,则其非零分量的数目就不会大于*m*, 且都是非负数,这有两种情况:

- (1)基可行解的非零分量都是正数且其非零分量的数目恰好等于m;
 - (2) 非零正分量的数目小于m。

基解中非零分量的个数小于m时,称该基解是退化解。

为方便,我们先假设不出现退化解的情况来构造一般的 单纯形法:然后再讨论如何对退化的情况做特殊处理。

4、可行基

对应于基可行解的基(矩阵),称为可行基。

约束方程组(5)最多有 C_n^m 个基解。一般基可行解的数目要小于基解的数目。

