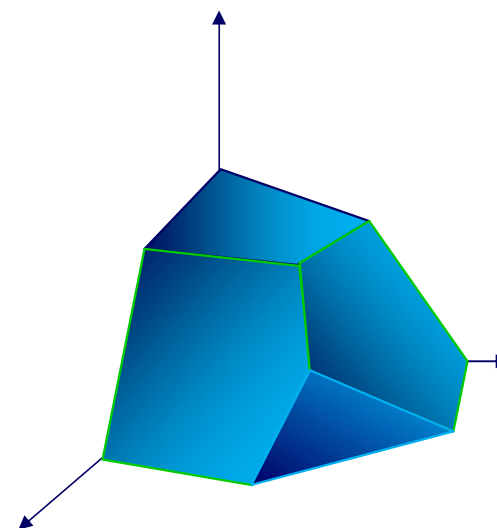


第二章 线性规划

- 线性规划问题及数学模型
- 线性规划的图解法
- 单纯形法的原理
- 单纯形法的计算步骤
- 应用举例



线性规划问题

例1. 某工厂在计划期内要安排甲、乙两种产品的生产，已知生产单位产品所需的电力消耗、对污染指数的影响、相关限制以及单位产品利润如下表：

	甲	乙	相关限制
耗 电（千瓦）	1	1	6
污染指数	-1	2	8
利润（万元）	3	1	

根据工艺要求，如果乙产品的产量必须是甲产品的2倍以上，问工厂应分别生产多少单位甲、乙产品才能使工厂获利最多？

例1的数学表示

➤ 设变量 x_1 、 x_2 分别代表甲、乙两种产品的数量， z 代表生产两种产品的利润总和。

- 目标函数： $\max \quad z=3x_1+x_2$

- 约束条件： $x_1+x_2\leq 6$
 $-x_1+2x_2\leq 8$
 $2x_1-x_2\leq 0$
 $x_1\geq 0, x_2\geq 0$

一般情况下的数学模型

$$\max(\min)z = c_1x_1 + c_2x_2 + \cdots + c_nx_n$$

$$s.t. \quad a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \cdots + a_{1n}x_n \leq (=, \geq)b_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \cdots + a_{2n}x_n \leq (=, \geq)b_2$$

.....

$$a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \cdots + a_{mn}x_n \leq (=, \geq)b_m$$

$$x_1, x_2, \cdots, x_n \geq (\leq)0, free$$

简写形式

$$\max(\min)z = \sum_{j=1}^n c_j x_j$$

$$s.t. \quad \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \leq (=, \geq) b_i \quad (i = 1, \dots, m)$$

$$x_j \geq (\leq) 0, free \quad (j = 1, \dots, n)$$

矩阵形式

$$\begin{aligned} & \max(\min) z = \mathbf{c}\mathbf{x} \\ s.t. \quad & \mathbf{A}\mathbf{x} \leq (=, \geq) \mathbf{b} \\ & \mathbf{x} \geq (\leq) 0, \text{ free} \end{aligned}$$

其中：

$$\mathbf{x} = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix} \quad \mathbf{A} = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mn} \end{bmatrix} \quad \mathbf{b} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_m \end{bmatrix} \quad \mathbf{c} = [c_1, c_2, \cdots, c_n]$$

向量形式

$$\max(\min)z = \mathbf{c}\mathbf{x}$$

$$s.t. \quad \sum_{j=1}^n \mathbf{p}_j x_j \leq (=, \geq) \mathbf{b}$$

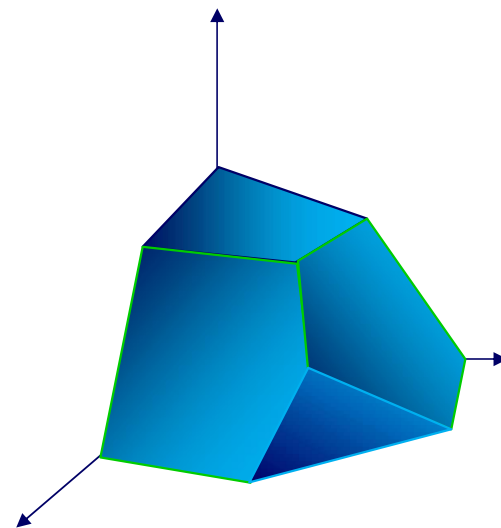
$$\mathbf{x} \geq (\leq) 0, \text{ free}$$

其中: $\mathbf{A} = [\mathbf{p}_1 \quad \mathbf{p}_2 \quad \cdots \quad \mathbf{p}_n]$

$$\mathbf{p}_j = \begin{bmatrix} a_{1j} \\ a_{2j} \\ \vdots \\ a_{mj} \end{bmatrix}$$

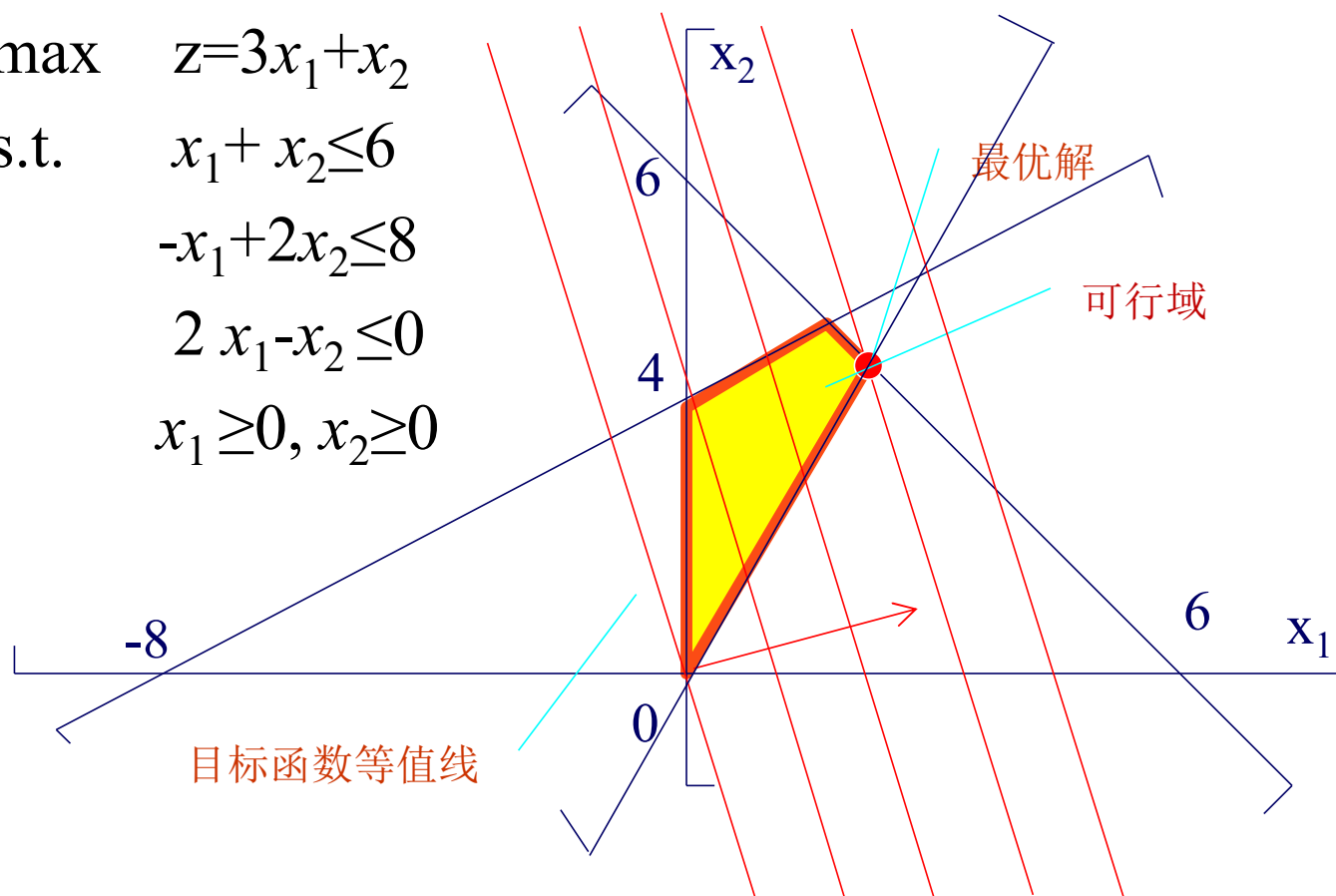
第二章 线性规划

- 线性规划问题及数学模型
- 线性规划的图解法
- 单纯形法的原理
- 单纯形法的计算步骤
- 应用举例



线性规划的图解法

$$\begin{array}{ll}\max & z=3x_1+x_2 \\ \text{s.t.} & x_1+x_2\leq 6 \\ & -x_1+2x_2\leq 8 \\ & 2x_1-x_2\leq 0 \\ & x_1\geq 0, x_2\geq 0\end{array}$$

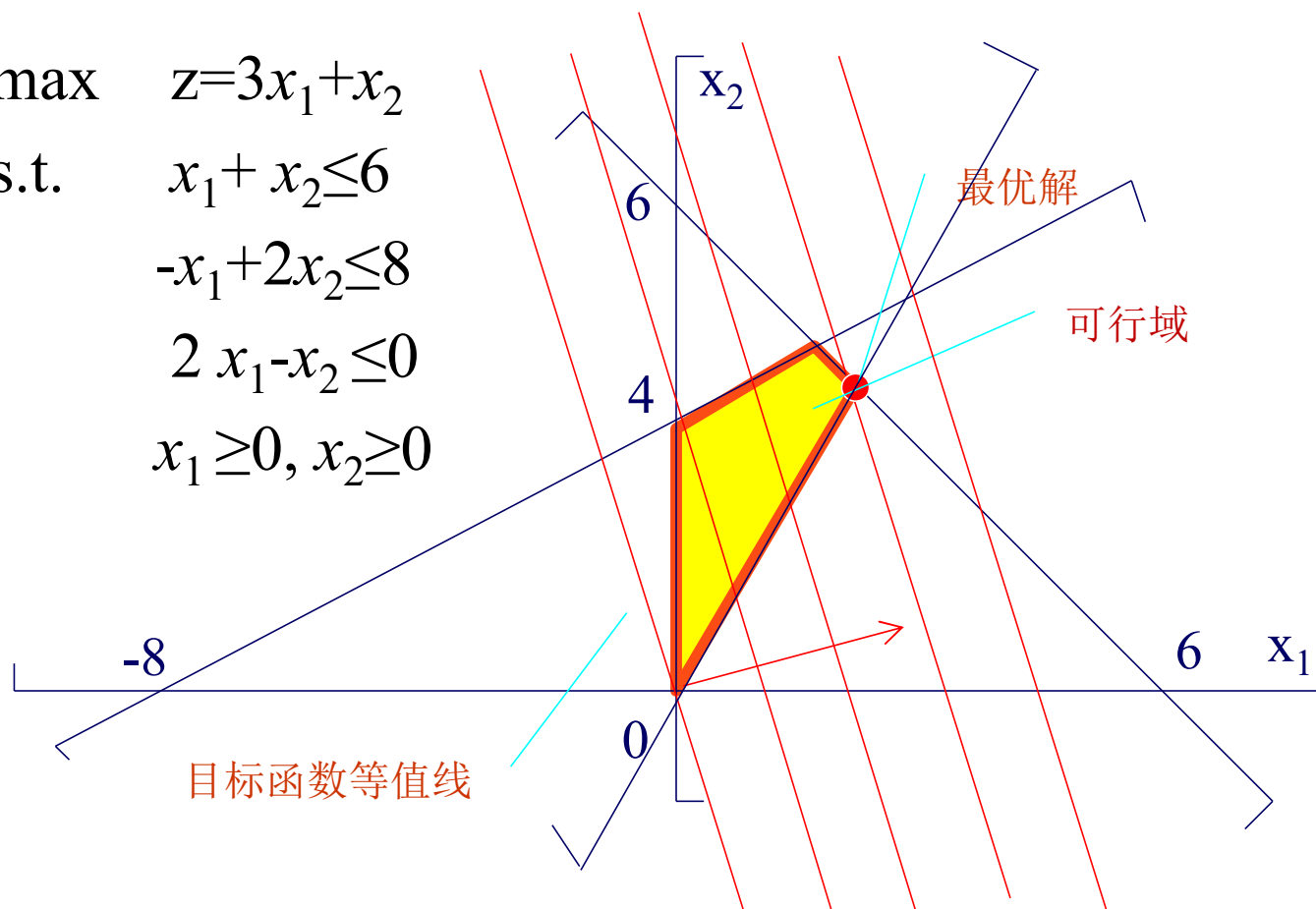


解的分析

- 有几种最优解的可能？
- 这些最优解的共同特点是什么？

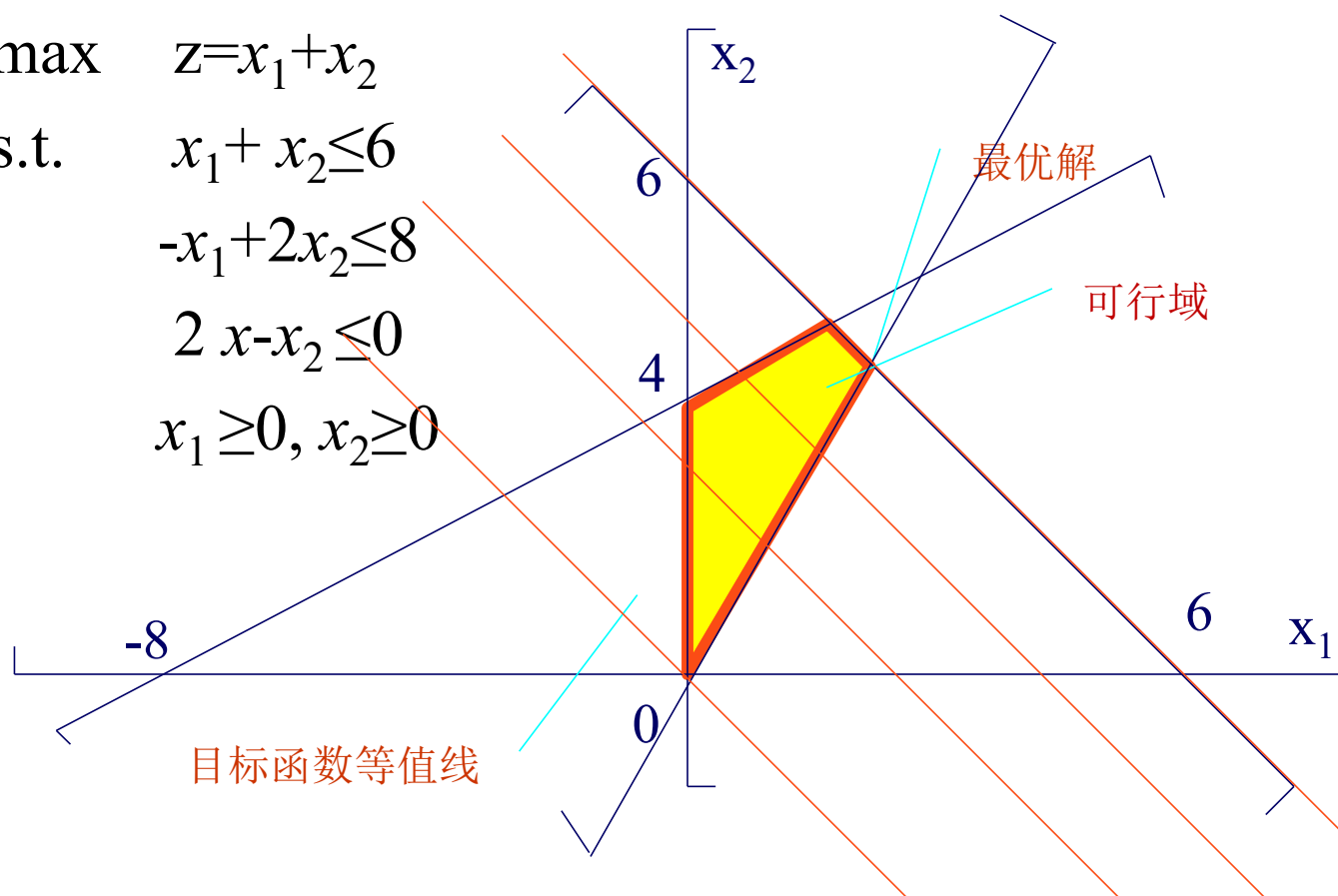
1、单个最优解

$$\begin{array}{ll}\max & z=3x_1+x_2 \\ \text{s.t.} & x_1+x_2\leq 6 \\ & -x_1+2x_2\leq 8 \\ & 2x_1-x_2\leq 0 \\ & x_1\geq 0, x_2\geq 0\end{array}$$



2、无穷多个最优解

$$\begin{array}{ll}\max & z=x_1+x_2 \\ \text{s.t.} & x_1+x_2\leq 6 \\ & -x_1+2x_2\leq 8 \\ & 2x_1-x_2\leq 0 \\ & x_1\geq 0, x_2\geq 0\end{array}$$



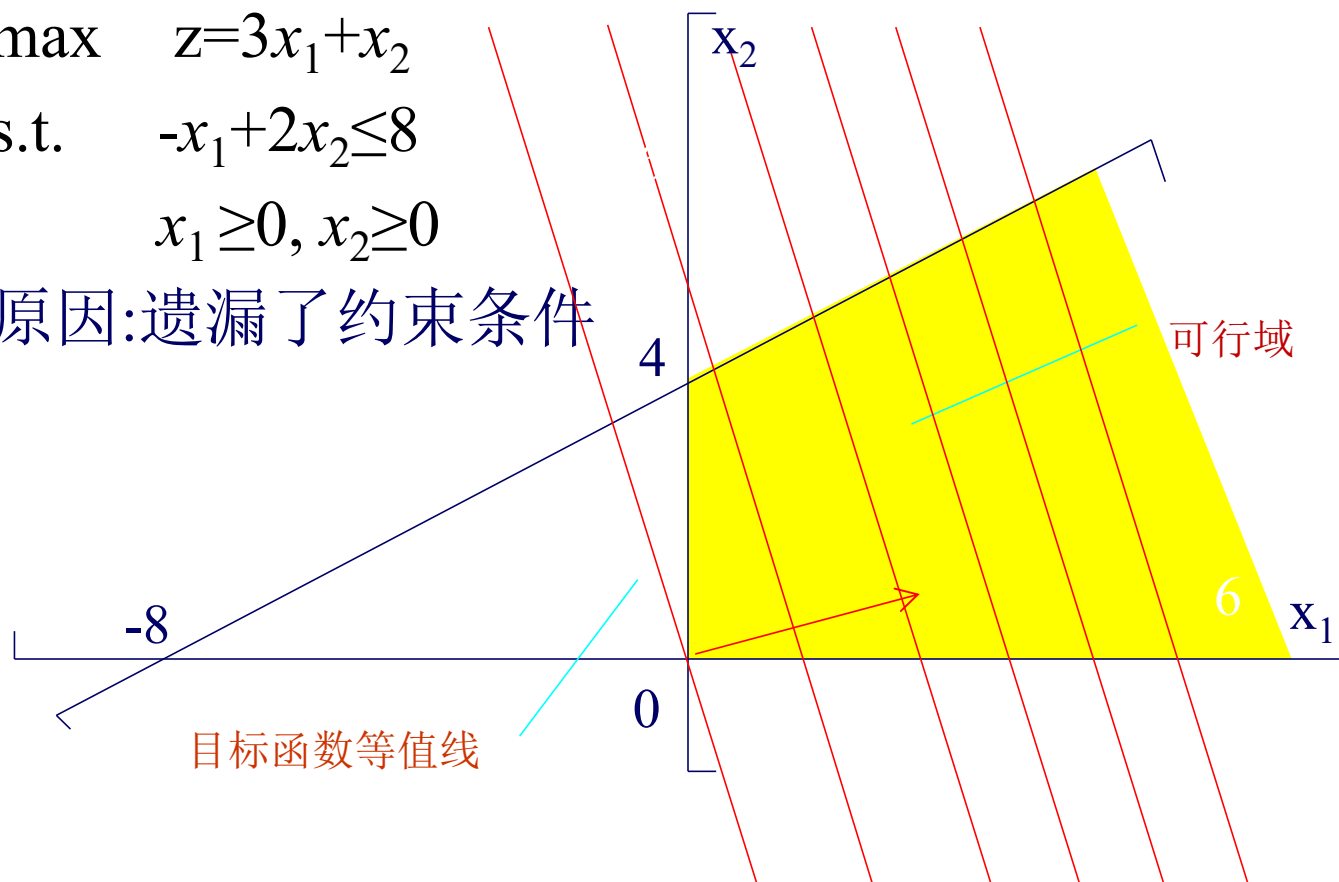
3、无界解

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

$$\text{s.t.} \quad -x_1+2x_2 \leq 8$$

$$x_1 \geq 0, x_2 \geq 0$$

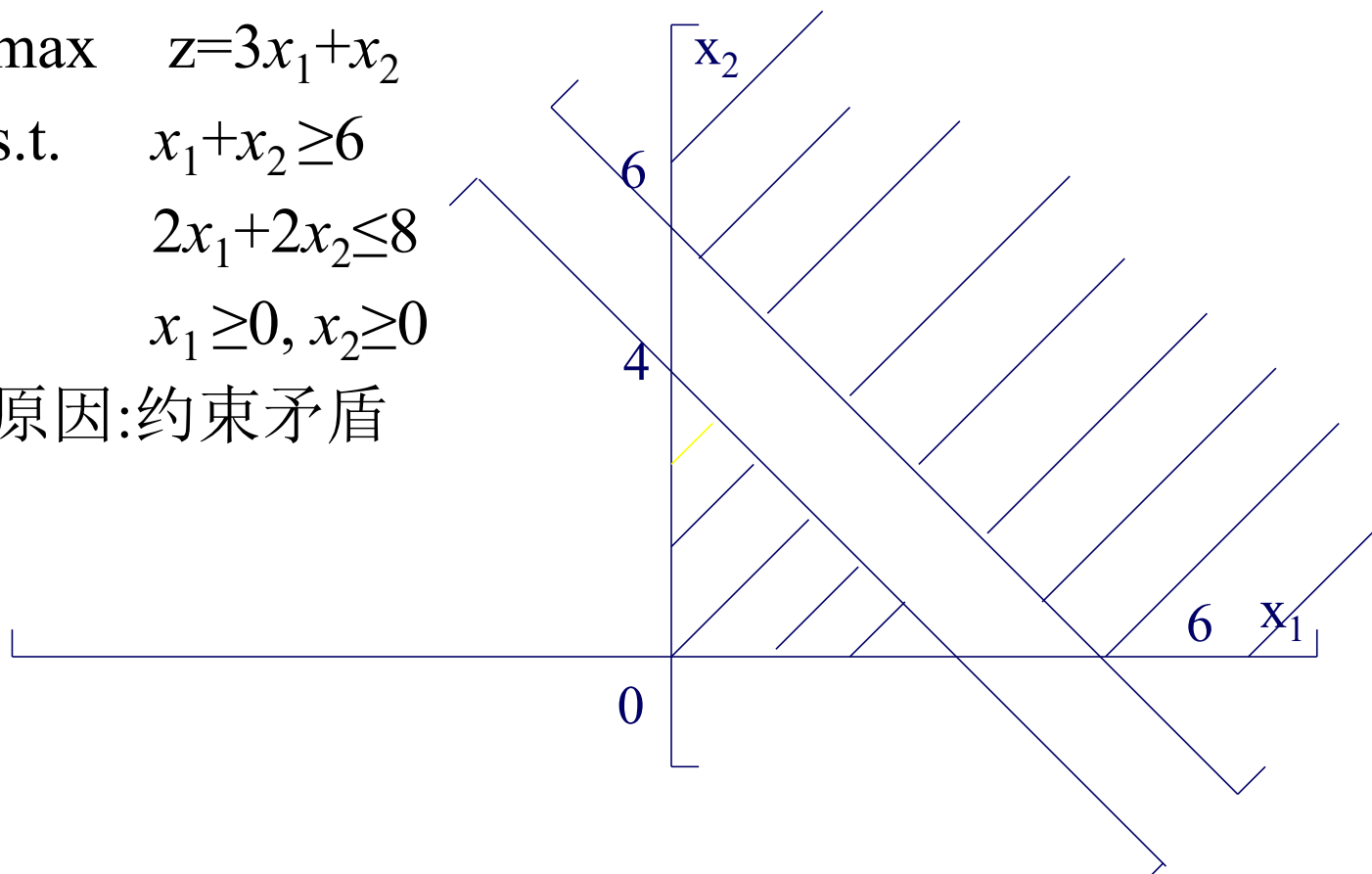
原因:遗漏了约束条件



4、无可行解

$$\begin{array}{ll}\max & z=3x_1+x_2 \\ \text{s.t.} & x_1+x_2 \geq 6 \\ & 2x_1+2x_2 \leq 8 \\ & x_1 \geq 0, x_2 \geq 0\end{array}$$

原因:约束矛盾

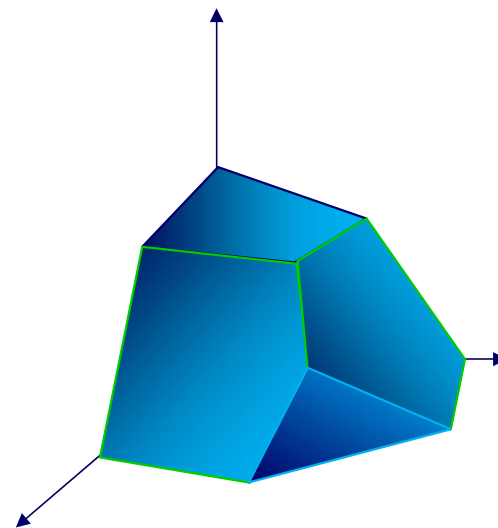


图解法启示

1. 解的情况：唯一最优解、无穷最优解、无界解、无可行解
2. 可行域很可能是一个凸集
3. 最优解若存在，很可能就是可行域的顶点
4. 必须寻找一种代数方法，来解决高维的情况。

第二章 线性规划

- 线性规划问题及数学模型
- 线性规划的图解法
- 单纯形法的原理
- 单纯形法的计算步骤
- 应用举例



线性规划问题的标准形式

线性规划模型的结构

目标函数：max, min

约束条件： $\geq, =, \leq$

变量符号： $\geq 0, \text{unr}, \leq 0$

$$\max(\min) \quad z = \mathbf{c}\mathbf{x}$$

$$s.t. \quad \mathbf{A}\mathbf{x} \geq (=, \leq) \mathbf{b}$$

$$\mathbf{x} \geq (\leq) 0, \text{free}$$

线性规划的标准形式

目标函数：max

约束条件： $=$

变量符号： ≥ 0

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

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

$$\mathbf{x} \geq 0$$

标准形式的转化

变量条件的转化

$$x_j \geq 0$$

不变

$$x_j \leq 0$$

取 $x'_j = -x_j$

$$x_j \text{ 无约束}$$

取 $x'_j \geq 0 \quad x''_j \geq 0$
 $x_j = x'_j - x''_j$

约束条件的转化

约束条件

$$\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \leq b_i$$

$$\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j + x_{si} = b_i$$

$$\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \geq b_i$$

$$\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j - x_{si} = b_i$$

$x_{sj} \geq 0$ 称为松弛变量

目标函数的转化

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

不变

$$\min z = \sum_{j=1}^n c_j x_j$$

取 $z' = -z$

加入松弛变量 x_s 时

$$\max z = \sum_{j=1}^n c_j x_j + 0x_{si}$$

非齐次线性方程组解

标准形式:

$$\begin{array}{ll} \max & z = \mathbf{c}\mathbf{x} \\ s.t. & \mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b} \\ & \mathbf{x} \geq 0 \end{array}$$

令: $\bar{\mathbf{A}} = [\mathbf{A} \mid \mathbf{b}]$

$$\text{rank}(\mathbf{A}) = \text{rank}(\bar{\mathbf{A}}) = n \quad : \text{唯一解}$$

$$\text{rank}(\mathbf{A}) = \text{rank}(\bar{\mathbf{A}}) < n \quad : \text{无穷多个解}$$

$$\text{rank}(\mathbf{A}) < \text{rank}(\bar{\mathbf{A}}) \quad : \text{无解}$$

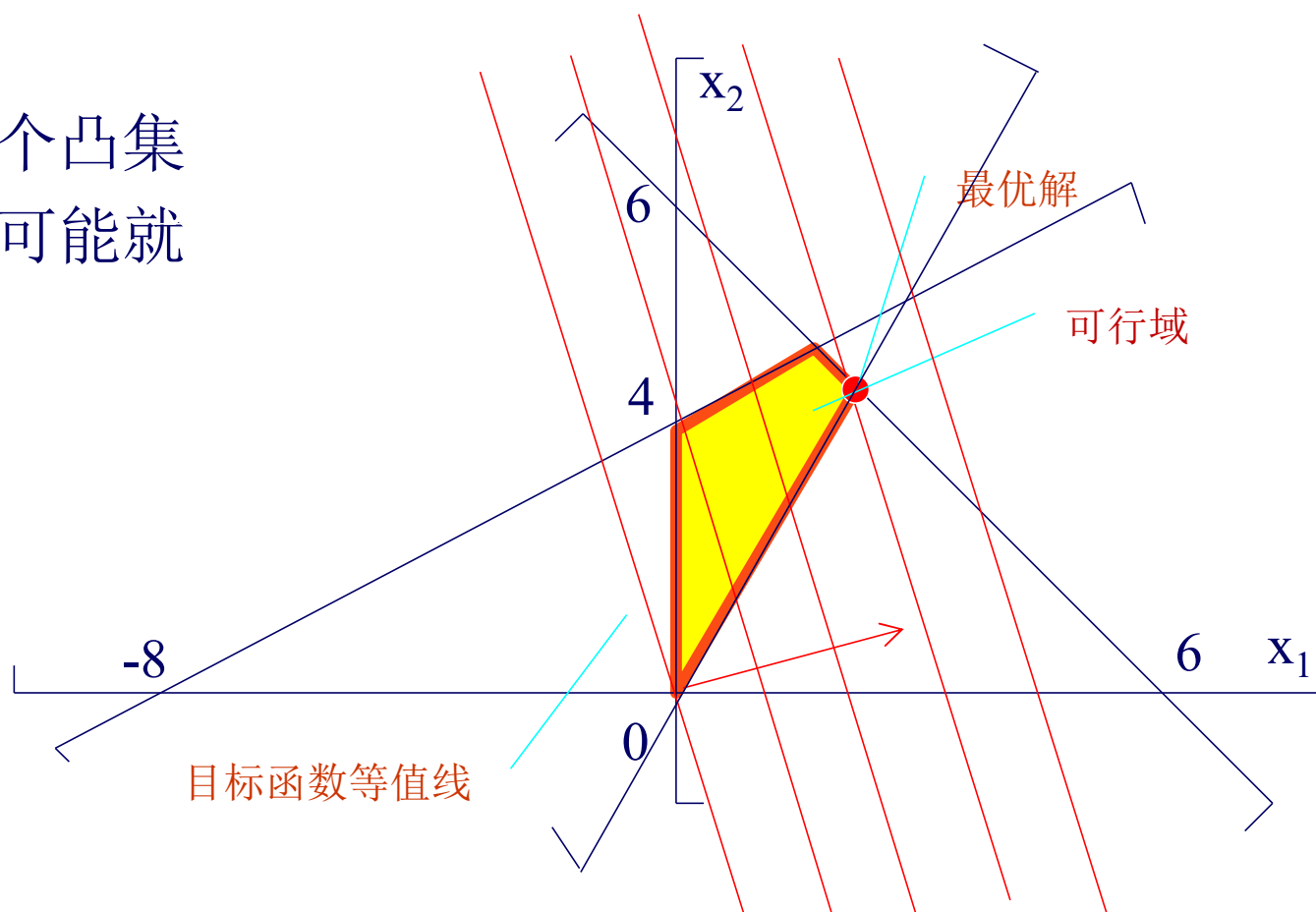
一般情况

$$\text{rank}(A) = \text{rank}(\bar{A}) = m < n$$

- 1、没有冗余约束
- 2、解有无穷多个

图解法启示

1. 可行域很可能是一个凸集
2. 最优解若存在，很可能就是可行域的顶点



可行域的定义

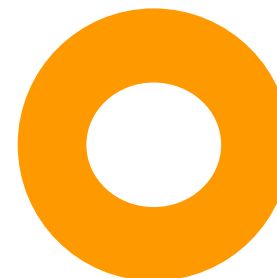
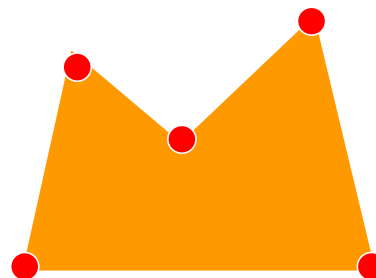
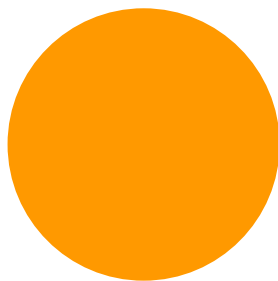
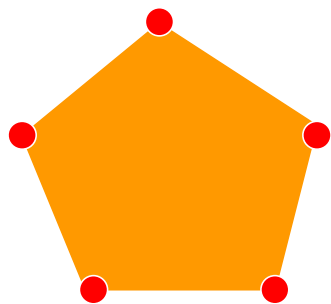
- 可行解：满足两类约束条件的解 \mathbf{x}
- 可行域：全部可行解的集合

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

$$x_j \geq 0 \quad j = 1, 2, \dots, n$$

凸集的定义

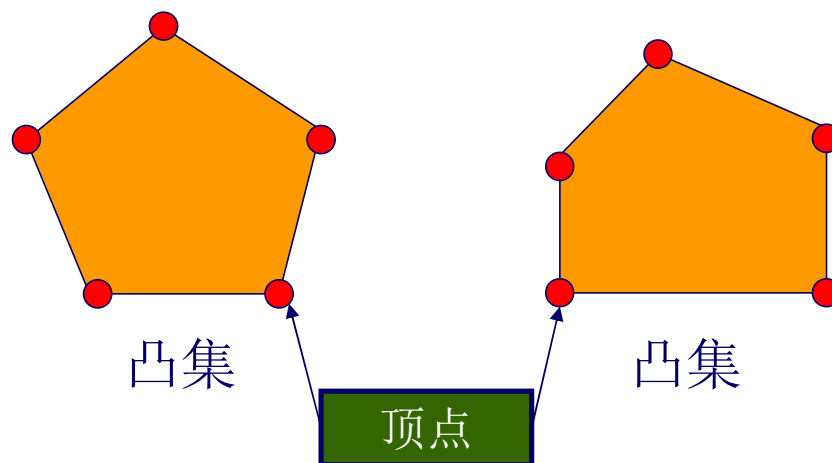
● 凸集: $ax_1 + (1-a)x_2 \in C, 0 < a < 1$ (凸组合)



问题: 哪些集合是凸集?

顶点的定义

● 顶点：不存在 $\mathbf{x} = a\mathbf{x}_1 + (1-a)\mathbf{x}_2$, $0 < a < 1$, $\mathbf{x}_1 \neq \mathbf{x}_2 \in C$



线性规划最优解性质

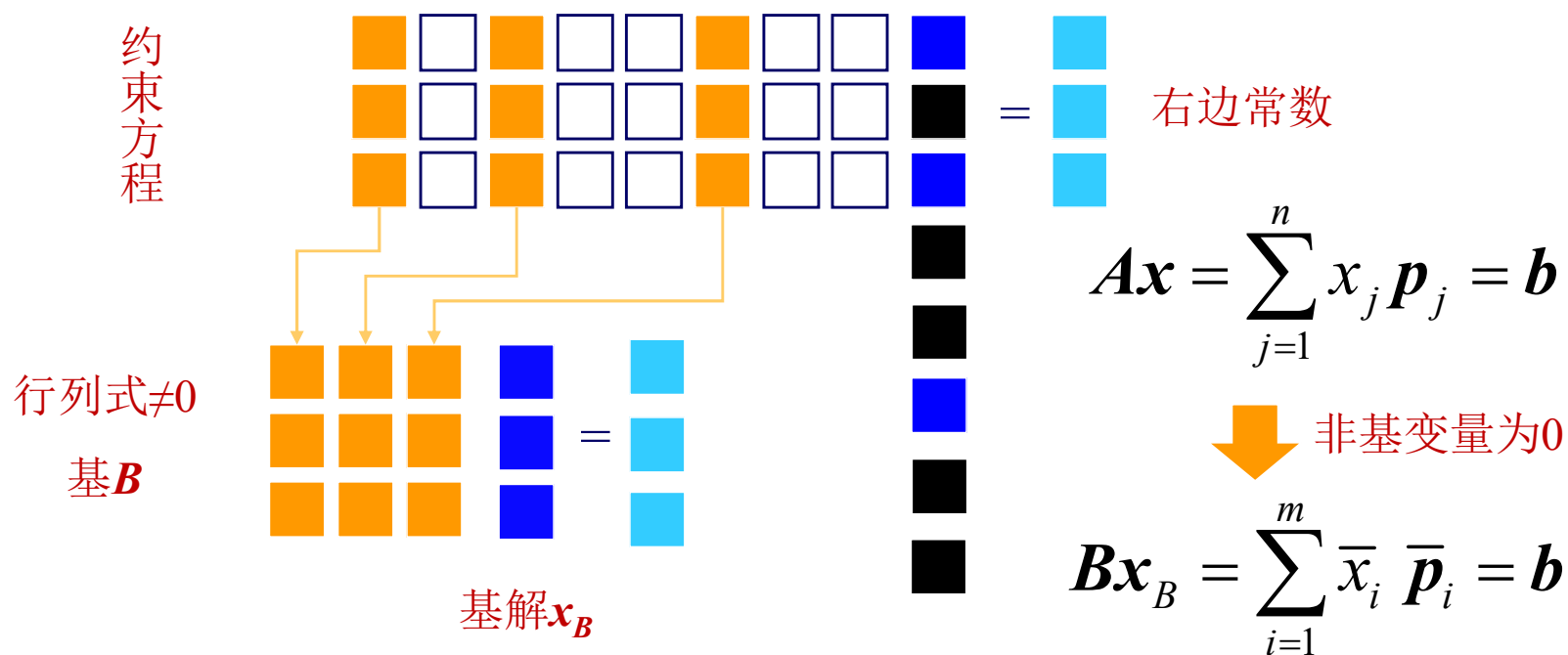
定理1 若线性规划问题存在可行解，则问题的可行域是凸集。

定理2 线性规划的可行域顶点与基可行解一一对应。

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。

约束交点的代数概念：基解

● 线性规划的基、基变量、非基变量



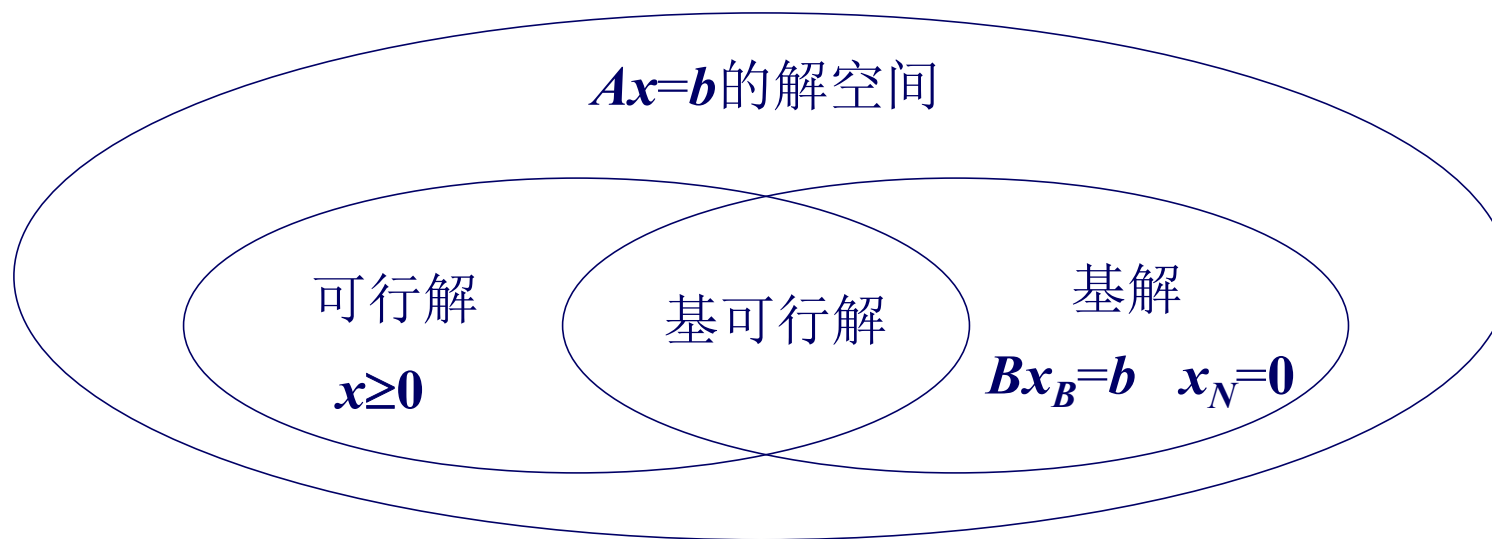
顶点的代数概念：基可行解

- 基：系数矩阵 A 中 $m \times m$ 的满秩子矩阵 B
- 基向量：基 B 的每一个列向量，记作 \bar{p}_i
- 基变量 x_B ：基向量 \bar{p}_i 对应的变量 \bar{x}_i
- 非基变量 x_N ：基变量以外的变量
- 基解：非基变量取零，基变量取值对应于由基构成的线性方程的解。有：

$$[x_B^T, x_N^T]^T = [\bar{x}_1, \bar{x}_2, \dots, \bar{x}_m, 0, \dots, 0]^T$$

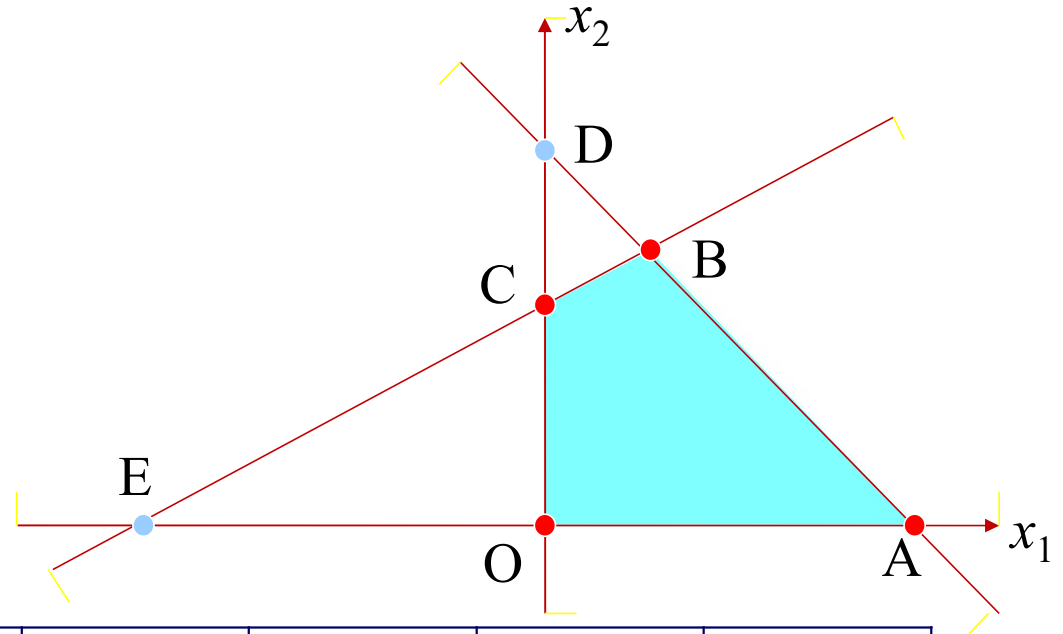
- 基可行解：满足非负条件的基解($x_B \geq 0$)
- 可行基：对应于基可行解的基 B 。

基可行解



基解、基可行解举例

$$\begin{array}{ll}\max & z=3x_1+x_2 \\ \text{s.t.} & x_1+x_2+x_3=6 \\ & -x_1+2x_2+x_4=8 \\ & x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0\end{array}$$



投影点	O	A	B	C	D	E
x_1	0	6	4/3	0	0	-8
x_2	0	0	14/3	4	6	0
x_3	6	0	0	2	0	14
x_4	8	14	0	0	-4	0

基解、基可行解判断

	x_1	x_2	x_3	x_4	z	基可行解
O	0	0	6	8	0	Y
A	6	0	0	14	18	Y
B	4/3	14/3	0	0	4	Y
C	0	4	2	0	2	Y
D	0	6	0	-4	/	N
E	-8	0	14	0	/	N

几何概念与代数概念

几何概念

代数概念

约束直线/超平面



满足一个等式约束的解

约束半平面



满足一个不等式约束的解

约束半平面的交集：
凸多边形



满足一组不等式约束的解

约束超平面的交点
(至少含 $n-m$ 个象限分割超平面)



基解

可行域的顶点



基可行解

目标函数等值线



目标函数值等于一个常数的解

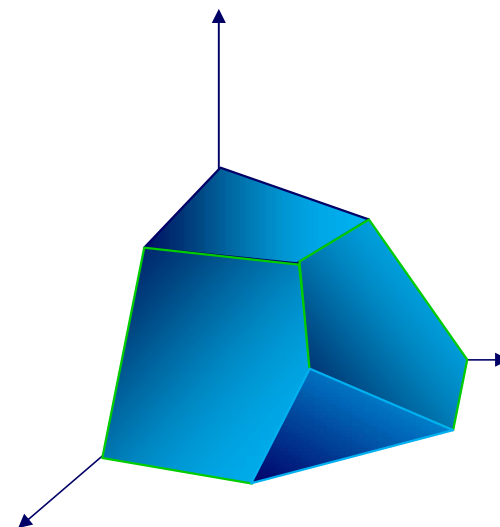
单纯形法基本思路

➤ 基本思路：基可行解的范围内搜索

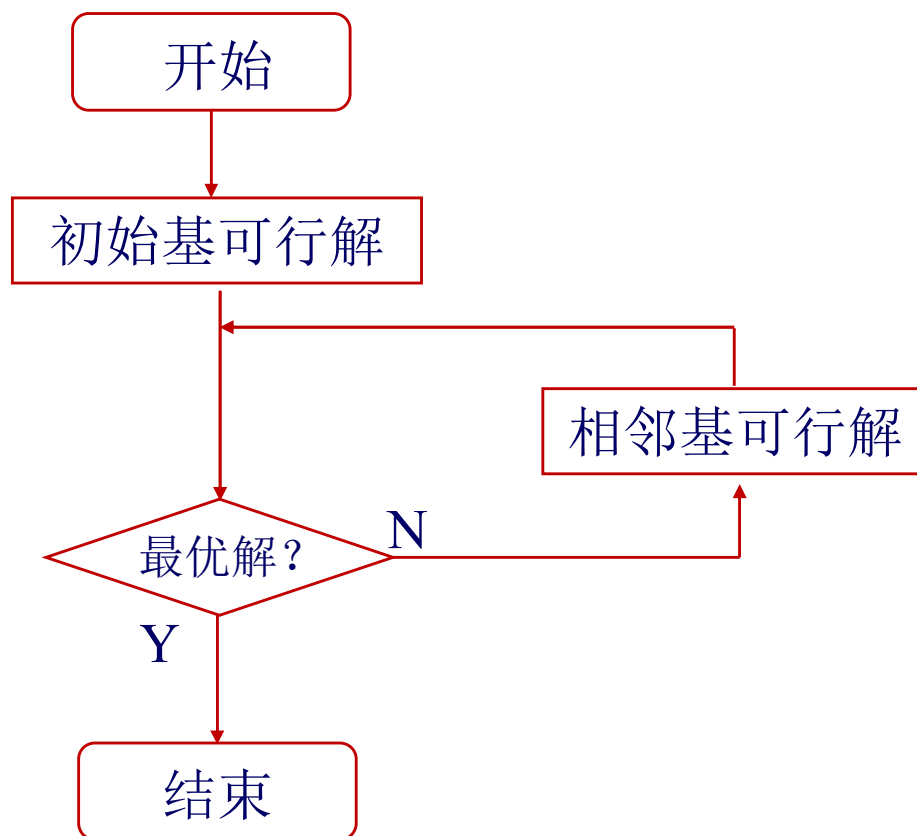
1. 确定初始解
2. 寻找目标函数值更优的相邻基可行解
3. 迭代后检验解的最优性

第二章 线性规划

- 线性规划问题及数学模型
- 线性规划的图解法
- 单纯形法的原理
- 单纯形法的计算步骤
- 应用举例



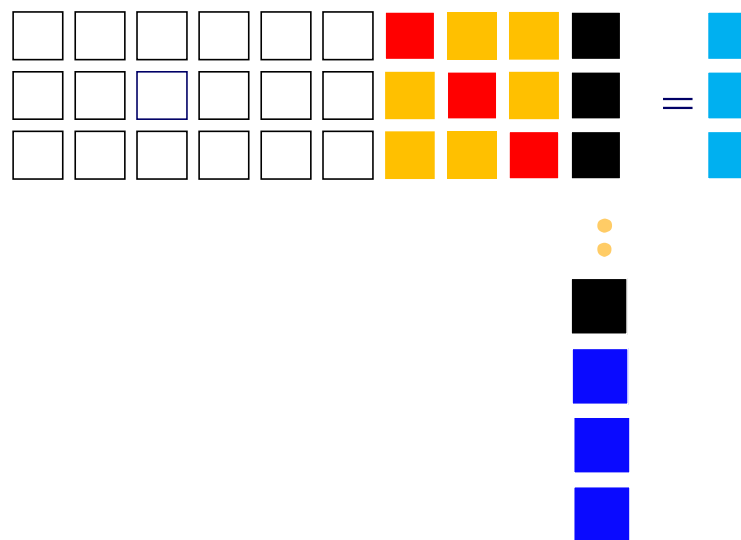
单纯形法流程



初始基可行解

➤ 含单位矩阵的初始基，有

$$(\bar{p}_1, \dots, \bar{p}_m) = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 \end{bmatrix}$$



方法：通过增加人工变量或松弛变量，可以使 $A_a = [A \ I]$

人工变量法

$$\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \leq b_i$$

$$\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j + x_{si} = b_i$$

$$\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j = b_i$$

$$\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j + x_{ai} = b_i$$

$$\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \geq b_i$$

$$\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j - x_{sj} + x_{ai} = b_i$$

$$\max z = \sum_{j=1}^n c_j x_j - M x_{ai}$$

M 如何选取?

举例

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

$$\text{s.t.} \quad x_1+x_2+x_3=6$$

$$-x_1+2x_2+x_4=8$$

$$2x_1-x_2+x_5=0$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

初始单纯形表

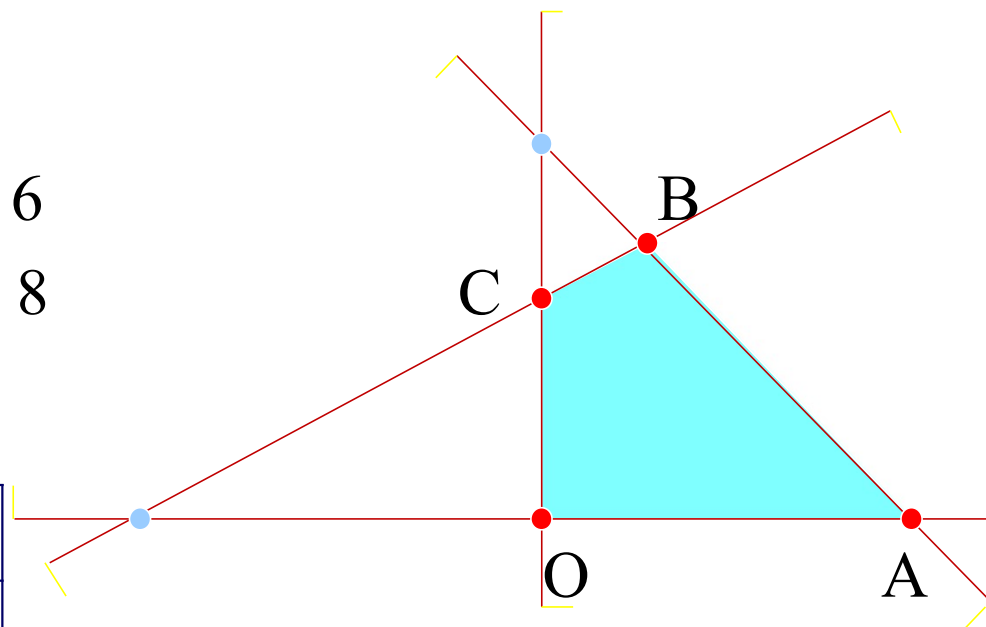
c_j			3	1	0	0	0
C_B	基	b	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5
0	x_3	6	1	1	1	0	0
0	x_4	8	-1	2	0	1	0
0	x_5	0	2	-1	0	0	1
σ_j			3	1	0	0	0

$$\mathbf{x}^{(0)} = [0, 0, 6, 8, 0]^T$$

相邻基可行解

$$\begin{array}{ll}\max & z=3x_1+x_2 \\ \text{s.t.} & x_1+x_2 \leq 6 \\ & -x_1+2x_2 \leq 8 \\ & x_1, x_2 \geq 0\end{array}$$

	x_1	x_2	x_3	x_4
O	0	0	6	8
A	6	0	0	14
B	4/3	14/3	0	0
C	0	4	2	0



基矩阵为单位阵的特点

➤ 如果基矩阵是一个单位矩阵，有

$$(\bar{\mathbf{p}}_1, \dots, \bar{\mathbf{p}}_m) = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 \end{bmatrix}$$


$$\mathbf{p}_j = \sum_{i=1}^m a_{ij} \bar{\mathbf{p}}_i$$


$$\sum_{j=1}^n x_j \mathbf{p}_j = \sum_{i=1}^m \bar{x}_i \bar{\mathbf{p}}_i = \mathbf{b} \quad \longrightarrow \quad \bar{x}_i = b_i$$

第*i*行的基变量 \bar{x}_i 与第*i*行约束一一对应

相邻基可行解的转换

$$\mathbf{x}^{(0)} = [\bar{x}_1^0, \dots, \bar{x}_m^0, 0 \dots 0]^T \geq 0 \quad \text{初始基可行解}$$


$$\sum_{j=1}^n x_j^{(0)} \mathbf{p}_j = \sum_{i=1}^m \bar{x}_i^{(0)} \bar{\mathbf{p}}_i = \mathbf{b} \quad + \quad \mathbf{p}_j = \sum_{i=1}^m a_{ij} \bar{\mathbf{p}}_i$$


$$\sum_{i=1}^m (\bar{x}_i^{(0)} - \theta a_{ij}) \bar{\mathbf{p}}_i + \theta \mathbf{p}_j = \mathbf{b}$$


$$\mathbf{x}^{(1)} = [\bar{x}_1^{(0)} - \theta a_{1j}, \dots, \bar{x}_m^{(0)} - \theta a_{mj}, 0 \dots, \theta, \dots, 0]^T \quad \text{转换解}$$

如何保证 $\mathbf{x}^{(1)}$ 也是基可行解？

基可行解的条件

$$\mathbf{x}^{(1)} = [\bar{x}_1^{(0)} - \theta a_{1j}, \dots, \bar{x}_m^{(0)} - \theta a_{mj}, 0, \dots, \theta, \dots, 0]^T$$

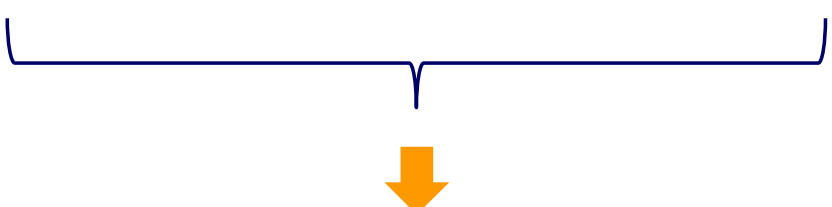
1、可行解条件:

$$x_i^{(1)} = \bar{x}_i^{(0)} - \theta a_{ij} \geq 0 \quad i = 1, 2, \dots, m$$

$$\theta = x_j^{(1)} > 0 \quad =0 \text{ 是否可以?}$$

2、基解条件:

$$\min_i \{\bar{x}_i^{(0)} - \theta a_{ij}\} = 0$$


$$\theta = \min_i \left\{ \frac{\bar{x}_i^{(0)}}{a_{ij}} \mid a_{ij} > 0 \right\}$$

所有 $a_{ij} \leq 0$ 会如何?

更优解的判别

$$\begin{aligned} z^{(1)} = \mathbf{c}\mathbf{x}^{(1)} &= \mathbf{c}[\bar{x}_1^{(0)} - \theta a_{1j}, \dots, \bar{x}_m^{(0)} - \theta a_{mj}, 0, \dots, \theta, \dots, 0]^T \\ &= \sum_{i=1}^m c_i (\bar{x}_i^{(0)} - \theta a_{ij}) + c_j \theta \\ &= \sum_{i=1}^m c_i \bar{x}_i^{(0)} - \theta \sum_{i=1}^m c_i a_{ij} + c_j \theta \\ &= z^{(0)} + \theta \left(c_j - \sum_{i=1}^m c_i a_{ij} \right) = z^{(0)} + \theta \sigma_j \end{aligned}$$

$$\text{检验数: } \sigma_j \triangleq c_j - \sum_{i=1}^m c_i a_{ij} \quad \left\{ \begin{array}{l} \sigma_j > 0: z \text{增大} \\ \sigma_j < 0: z \text{减小} \end{array} \right.$$

入基、出基变量的选取

1. 确定入基变量 x_k

$$\sigma_k = \max_j \{ \sigma_j \mid \sigma_j > 0 \}$$

2. 确定出基变量 x_l

$$\theta = \min_i \left\{ \frac{\bar{x}_i^{(0)}}{a_{ik}} \mid a_{ik} > 0 \right\} = \frac{b_l}{a_{lk}}$$

更新单纯形表

			3	1	0	0	0
C_B	基	b	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5
0	x_3	6	0	1.5	1	0	-0.5
0	x_4	8	0	1.5	0	1	0.5
3	x_1	0	1	-0.5	0	0	0.5
σ_j			0	2.5	0	0	-1.5

单纯形表迭代

第 l 行: $a'_{lj} = a_{lj} / a_{lk} \quad b'_l = \frac{b_l}{a_{lk}}$

其他行: $a'_{ij} = a_{ij} - \frac{a_{lj}}{a_{lk}} a_{ik} \quad i \neq l$

$$b'_i = b_i - \frac{b_l}{a_{lk}} a_{ik} \quad i \neq l$$

检验数迭代: $\sigma'_l = -\frac{1}{a_{lk}} \sigma_k$

$$\sigma'_j = \sigma_j - \frac{a_{lj}}{a_{lk}} \sigma_k \quad j \neq k$$

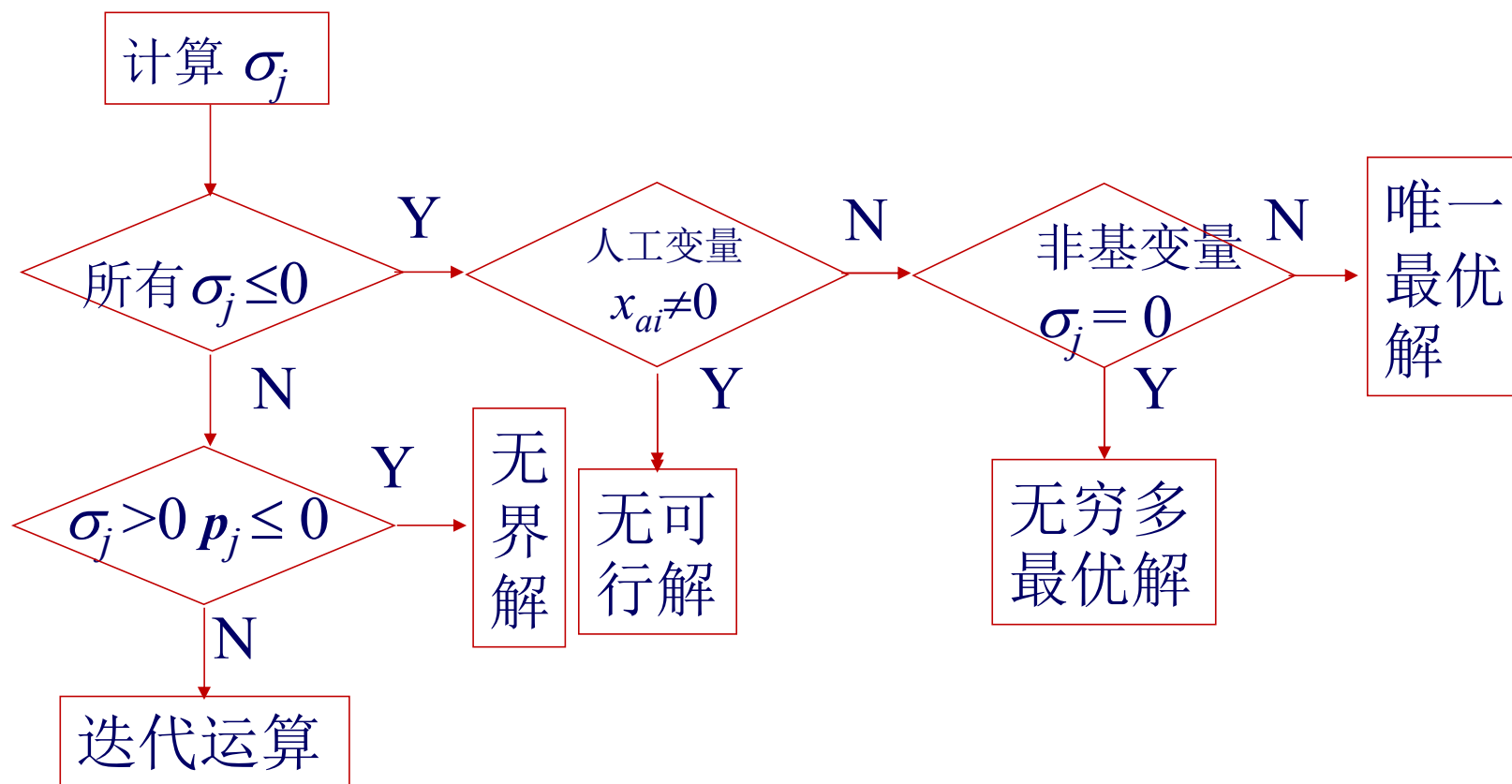
最终单纯形表

			3	1	0	0	0
C_B	基	b	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5
1	x_2	4	0	1	2/3	0	-1/3
0	x_4	2	0	0	-1	1	1
3	x_1	2	1	0	1/3	0	1/3
σ_j			0	0	-5/3	0	-2/3

解的判别

- 。若存在 $\sigma_j > 0$ ，且 $\mathbf{p}_j \leq 0$ 无界解
- 。若存在 $\sigma_j > 0$ ，存在 $a_{ij} > 0$ 继续迭代
- 。所有 $\sigma_j \leq 0$ ，但有人工变量不为零 无可行解
- 。所有 $\sigma_j \leq 0$ ，若存在非基变量的 $\sigma_j = 0$ 无穷个最优解
- 。所有 $\sigma_j \leq 0$ ，且没有非基变量的 $\sigma_j = 0$ 唯一最优解

最优性检验流程



退化与循环

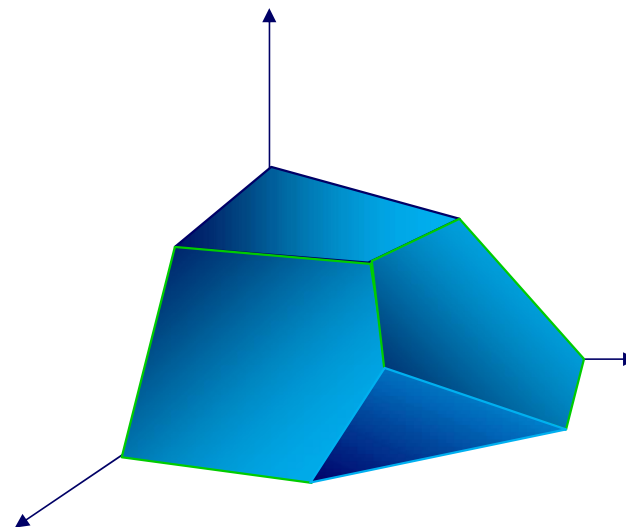
退化：基变量出现零的现象

影响：可能出现循环迭代

对策？

第二章 线性规划

- 线性规划问题及数学模型
- 线性规划的图解法
- 单纯形法的原理
- 单纯形法的计算步骤
- 应用举例



应用举例

- 套裁问题:
- 配料问题:
- 产品计划问题:
- 投资问题:
- 运输问题:

投资问题

例：某投资者有50万元可以用于长期投资，可供选择的投资项目包括购买国库卷、购买公司债卷、投资房地产、购买股票、银行短期或长期储蓄，各种投资方式的投资期限，年收益率，风险系数，增长潜力的具体参数见下表。若投资者希望投资组合的平均年限不超过5年，平均的期望收益率不低于13%，平均风险系数不超过4，收益的平均增长潜力不低于10%。问在满足上述要求的前提下，投资者该如何选择投资组合使平均年收益率最高？

投资问题参数表

序号	投资方式	投资年限 (年)	年收益率 (%)	风险系 数	增长潜力 (%)
1	国库卷	3	11	1	0
2	公司债卷	10	15	3	15
3	房地产	6	25	8	30
4	股票	2	20	6	20
5	短期储蓄	1	10	1	5
6	长期储蓄	5	12	2	10
期望指标		5	13	4	10

投资问题模型

设 x_j 为第 j 种投资方式在总投资方式中所占比例

$$\max \quad z = 11x_1 + 15x_2 + 25x_3 + 20x_4 + 10x_5 + 12x_6$$

$$\text{s.t.} \quad 3x_1 + 10x_2 + 6x_3 + 2x_4 + x_5 + 5x_6 \leq 5$$

$$11x_1 + 15x_2 + 25x_3 + 20x_4 + 10x_5 + 12x_6 \geq 13$$

$$x_1 + 3x_2 + 8x_3 + 6x_4 + x_5 + 2x_6 \leq 4$$

$$15x_2 + 30x_3 + 20x_4 + 5x_5 + 10x_6 \geq 10$$

$$x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6 = 1$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \geq 0$$

套裁问题

例：某车间接到制作100套钢架的订单，每套钢架要用长为2.9m，2.1m，1.5m的圆钢各一根，已知原料长7.4m，问应如何下料，可使所用原料最省。

分析

先选择一些可行的方案：

方案	1	2	3	4	5
2.9	1	2	0	1	0
2.1	0	0	2	2	1
1.5	3	1	2	0	3
合计	7.4	7.3	7.2	7.1	6.6
料头	0	0.1	0.2	0.3	0.8

套裁问题模型

设 x_j 为按方案 j 下料的原料根数

$$\min \quad z = 0x_1 + 0.1x_2 + 0.2x_3 + 0.3x_4 + 0.8x_5$$

$$\text{s.t.} \quad x_1 + 2x_2 + x_4 = 100$$

$$2x_3 + 2x_4 + x_5 = 100$$

$$3x_1 + x_2 + 2x_3 + 3x_5 = 100$$

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

$$\text{结果: } \mathbf{x}^* = [30, 10, 0, 50, 0]^T \quad z^* = 16\text{m}$$

配料问题

例： 某糖果厂用原料A,B,C加工三种不同牌号的糖果甲、乙、丙。已知各种牌号糖果中A、B、C含量，原料成本，各种原料的每月限制用量，三种牌号糖果的单位加工费及售价如下表所示。问该厂每月生产这三种牌号的糖果各多少kg，使该厂获利最大。试建立这个问题的线性规划数学模型。

配料问题

	甲	乙	丙	原料成本 (元/kg)	每月限用 量(kg)
A	$\geq 60\%$	$\geq 30\%$		2.00	2000
B				1.50	2500
C	$\leq 20\%$	$\leq 50\%$	$\leq 60\%$	1.00	1200
加工费(元/kg)	0.50	0.40	0.30		
售价(元/kg)	3.40	2.85	2.25		

配料问题模型-目标函数

设 x_{ij} 代表生产第 j 种产品耗用第 i 种原料的 kg 数

$$\max z = 3.40(x_{11} + x_{21} + x_{31})$$

销售收入

$$+ 2.85(x_{12} + x_{22} + x_{32})$$

$$+ 2.25(x_{13} + x_{23} + x_{33})$$

$$- 0.50(x_{11} + x_{21} + x_{31})$$

加工成本

$$- 0.40(x_{12} + x_{22} + x_{32})$$

$$- 0.30(x_{13} + x_{23} + x_{33})$$

$$- 2.0(x_{11} + x_{12} + x_{13})$$

原料 成本

$$- 1.5(x_{21} + x_{22} + x_{23})$$

$$- 1.0(x_{31} + x_{32} + x_{33})$$

配料问题模型-约束条件

$$x_{11}+x_{12}+x_{13} \leq 2000$$

月限用量

$$x_{21}+x_{22}+x_{23} \leq 2500$$

$$x_{31}+x_{32}+x_{33} \leq 1200$$

$$x_{11} \geq 0.6(x_{11}+x_{21}+x_{31})$$

含量成份

$$x_{31} \leq 0.2(x_{11}+x_{21}+x_{31})$$

$$x_{12} \geq 0.3(x_{12}+x_{22}+x_{32})$$

$$x_{13} \leq 0.5(x_{12}+x_{22}+x_{32})$$

$$x_{33} \leq 0.6(x_{13}+x_{23}+x_{33})$$

$$x_{ij} \geq 0$$

最优跟踪控制问题

➤ 已知被控对象的模型为：

$$y(k) = \sum_{i=1}^2 b_i y(k-i) + \sum_{j=0}^1 b_j u(k-j)$$

➤ 控制约束：

$$|u(i)| \leq M \quad |u(i) - u(i-1)| \leq N$$

➤ 求使下列目标最小的控制序列 $u(k)$ 。

$$\min_{u(k), 1 \leq k \leq 10} \max |y(k) - r(k)|$$