《算法设计与分析》

第十二章 线性规划

马丙鹏 2023年12月11日



第十二章 线性规划

- 12.1 数学模型
- 12.2 图解法
- 12.3 标准型
- 12.4 基本概念
- 12.5 单纯形法

■ 1. 定义

- □在用单纯法求解线性规划问题时,为了讨论问题方便, 需将线性规划模型化为统一的标准形式。
- □线性规划问题的标准型为:
- ① 目标函数求最大值(或求最小值)
- ② 约束条件都为等式方程
- ③ 变量 x_i 非负
- ④ 常数b;非负

■ 1. 定义

□一般形式

$$\max($$
或min) $\mathbf{Z} = c_1 x_1 + c_2 x_2 + \ldots + c_n x_n$

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \dots \end{cases}$$

$$\begin{cases} a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n = b_m \\ x_j \ge 0, j = 1, 2, \dots, n \\ b_i \ge 0, i = 1, 2, \dots, m \end{cases}$$

▶注:本课程默认目标函数是 max

■ 1. 定义

□或写成下列形式:

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

$$\begin{cases} \sum_{j=1}^{n} a_{ij} x_{j} = b_{i} \\ x_{j} \ge 0, j = 1, 2, \dots, n \end{cases}$$
 $i = 1, 2, \dots, m$

■1. 定义

□或用矩阵形式

$$\max Z = CX$$

$$\begin{cases} AX = b \\ X \ge 0 \end{cases}$$

其中:
$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mn} \end{bmatrix}; X = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix}; b = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_m \end{bmatrix}; C = (c_1, c_2, \dots, c_n)$$

口通常X记为: $X = (x_1, x_2, \dots, x_n)^T$ 称 A 为约束方程的系 数矩阵,m是约束方程的个数,n是决策变量的个数, 一般情况 $m \le n$,且 $\mathbf{r}(A) = m$ 。

- 2. 化成标准形
 - □例12-12 将下列线性规划化为标准型

$$\min Z = -x_1 + x_2 - 3x_3$$

$$\begin{cases} 2x_1 + x_2 + x_3 \le 8 & (1) \\ x_1 + x_2 + x_3 \ge 3 & (2) \\ -3x_1 + x_2 + 2x_3 \le -5 & (3) \\ x_1 \ge 0, x_2 \ge 0, x_3$$
无符号要求

$$x_1 + x_2 + x_3 \ge 3 \tag{2}$$

$$-3x_1 + x_2 + 2x_3 \le -5 \tag{3}$$

$$x_1 \ge 0$$
、 $x_2 \ge 0$ 、 x_3 无符号要求

■ 2. 化成标准形

① 因为x₃无符号要求,即x₃取正值也可取负值,标准型中要求变量非负,所以令

$$x_3 = x_3' - x_3'', \sharp + x_3', x_3'' \ge 0$$

$$\min Z = -x_1 + x_2 - 3x_3$$

$$\min Z = -x_1 + x_2 - 3x_3' + 3x_3'',$$

$$2x_1 + x_2 + x_3 \le 8$$
 (1)

$$x_1 + x_2 + x_3 \ge 3$$
 (2)

$$-3x_1 + x_2 + 2x_3 \le -5$$
 (3)

$$x_1 \ge 0, x_2 \ge 0, x_3$$
无符号要求

$$2x_1 + x_2 + x_3' - x_3'' \le 8$$

$$x_1 + x_2 + x_3' - x_3'' \ge 3$$
(1)
(2)

$$\int -3x_1 + x_2 + 2x_3' - 2x_3'' \le -5 \tag{3}$$

$$x_1, x_2, x_3, x_3' \ge 0$$

- 2. 化成标准形
 - ② 第一个约束条件是<号,在<左端加入松驰变量 (slack variable) x_{a} , $x_{a} \ge 0$, 化为等式;

$$2x_1 + x_2 + x_3 \le 8$$

$$2x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 8$$

$$x_4 \ge 0$$

③ 第二个约束条件是≥号,在≥号左端减去剩余变量 (Surplus variable) x_5 , $x_5 \ge 0$ 。也称松驰变量

$$x_1 + x_2 + x_3' - x_3'' \ge 3$$
 $x_1 + x_2 + x_3' - x_3'' - x_5 = 3$ $x_5 \ge 0$

- 2. 化成标准形
 - ④ 第三个约束条件是 \leq 号且常数项为负数,因此在 \leq 左 边加入松驰变量 x_6 , $x_6 \geq 0$,同时两边乘以-1。

$$-3x_1 + x_2 + 2x_3' - 2x_3'' \le -5 \qquad \Longrightarrow \qquad 3x_1 - x_2 - 2x_3' + 2x_3'' - x_6 = 5$$
$$x_6 \ge 0$$

⑤ 目标函数是最小值,为了化为求最大值,令Z'=-Z, 得到max Z'=-Z,即当Z达到最小值时Z'达到最大 值,反之亦然。

$$\min Z = -x_1 + x_2 - 3x_3' - 3x_3'', \quad \Longrightarrow \quad \max Z' = x_1 - x_2 + 3x_3' - 3x_3''$$



- 2. 化成标准形
 - □综合起来得到下列标准型

$$\max Z' = x_1 - x_2 + 3x_3' - 3x_3''$$

$$\begin{cases} 2x_1 + x_2 + x_3' - x_3'' + x_4 = 8 \\ x_1 - x_2 + x_3' - x_3'' - x_5 = 3 \\ 3x_1 - x_2 - 2(x_3' - x_3'') - x_6 = 5 \\ x_1, x_2, x_3', x_3', x_4, x_5, x_6 \ge 0 \end{cases}$$

- 2. 化成标准形
 - □当某个变量 $x_j \leq 0$ 时,令 $x_j' = -x_j$ 。
 - □当某个约束是绝对值不等式时,将绝对值不等式化为 两个不等式,再化为等式,例如约束

$$|4x_1 - x_2 + 7x_3| \le 9$$

将其化为两个不等式,再加入松驰变量化为等式。

$$\begin{cases} 4x_1 - x_2 + 7x_3 \le 9 \\ -4x_1 + x_2 - 7x_3 \le 9 \end{cases}$$

■ 2. 化成标准形

□例12-13 将下例线性规划化为标准型

$$\max Z = -|x_1| - |x_2|$$

$$\begin{cases} x_1 + x_2 \ge 5 \\ x_1 \le 4 \\ x_1, x_2$$
无约束

□此题关键是将目标函数中的绝对值去掉。令

$$x'_{1} = \begin{cases} x_{1}, & x_{1} \geq 0 \\ 0, & x_{1} < 0 \end{cases}, \qquad x''_{1} = \begin{cases} 0, & x_{1} \geq 0 \\ -x_{1}, & x_{1} < 0 \end{cases}$$

$$x''_{2} = \begin{cases} x_{2}, & x_{2} \geq 0 \\ 0, & x_{2} < 0 \end{cases}, \qquad x''_{2} = \begin{cases} 0, & x_{2} \geq 0 \\ -x_{2}, & x_{2} < 0 \end{cases}$$

$$x''_{2} = \begin{cases} 0, & x_{2} \geq 0 \\ -x_{2}, & x_{2} < 0 \end{cases}$$
University of Chinese Academy of Sciences 13

■ 2. 化成标准形

□ 贝
$$|x_1| = x_1' + x_1'',$$
 $|x_2| = x_2' + x_2''$

□最后可求得
$$x_1 = x_1' - x_1''$$
, $x_2 = x_2' - x_2''$

□得到线性规划的标准形式

$$\max Z = -(x'_1 + x''_1) - (x'_2 + x''_2)$$

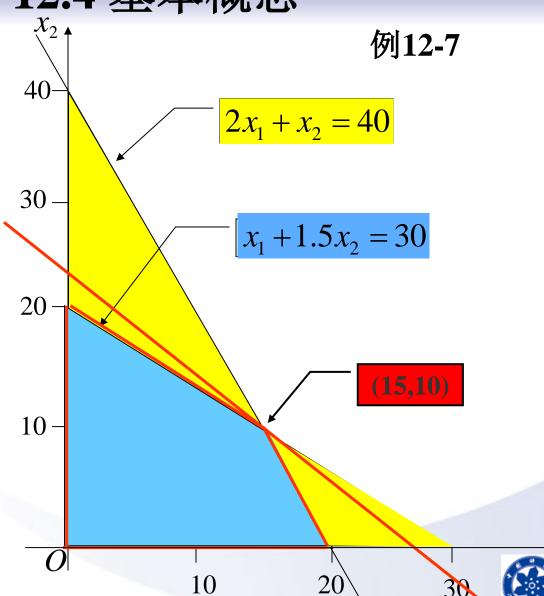
$$\begin{cases} x'_1 - x''_1 + x'_2 - x''_2 - x_3 = 5 \\ x'_1 - x''_1 + x_4 = 4 \\ x'_1, x''_1, x''_2, x''_2, x''_3, x_4 \ge 0 \end{cases}$$

- 2. 化成标准形
 - 口对于 $a \le x \le b(a \setminus b$ 均大于零)的有界变量化为标准形式有两种方法。
 - ▶一种方法是增加两个约束 $x \ge a$ 及 $x \le b$
 - ightharpoonup另一种方法是令x'=x-a,则 $a \le x \le b$ 等价于 $0 \le x' \le b$ 一a,增加一个约束 $x' \le b a$ 并且将原问题所有x用x=x'+a替换。

第十二章 线性规划

- 12.1 数学模型
- 12.2 图解法
- 12.3 标准型
- 12.4 基本概念
- 12.5 单纯形法





$$\max Z = 300x_1 + 400x_2$$

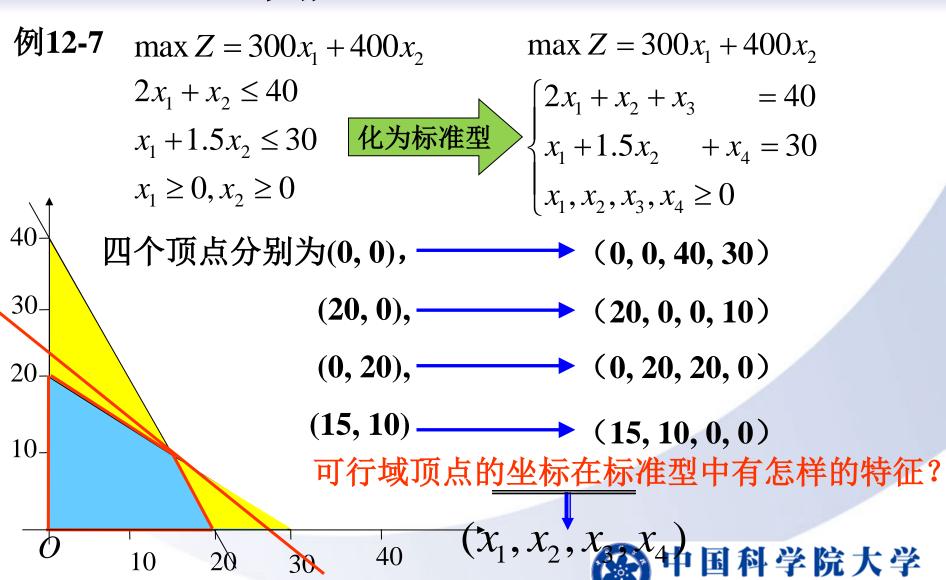
$$2x_1 + x_2 \le 40$$

$$x_1 + 1.5x_2 \le 30$$

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

最优解X=(15, 10)

最优值Z=8500



University of Chinese Academy of Sciences 8

可行域顶点的坐标在标准型中的特征:

- (1) 有两个变量为零
- (2) 另外两个变量非负 第一条保证线性方程组有唯一解:

第二条保证是可行解!

$$\begin{cases} x_3 = 40 \\ x_4 = 30 \end{cases}$$

(15, 10, 0, 0)对应方程组 (20, 0, 0, 10)对应方程组

$$\begin{cases} 2x_1 + x_2 = 40 \\ x_1 + 1.5x_2 = 30 \end{cases}$$

 $\max Z = 300x_1 + 400x_2$

$$2x_1 + x_2 + x_3 = 40$$
$$x_1 + 1.5x_2 + x_4 = 30$$

$$(x_1, x_2, x_3, x_4 \ge 0)$$

(0, 0, 40, 30)对应方程组 (0, 20, 20, 0)对应方程组

$$\begin{cases} x_2 + x_3 = 40 \\ 1.5x_2 = 30 \end{cases}$$

$$\begin{cases} 2x_1 = 40 \\ x_1 + x_4 = 30 \end{cases}$$

此时系数矩阵 是怎样的矩阵?

系数矩阵的列 向量组的线性 相关性如何?



■ 1. 基

□设线性规划的标准型

$$\max Z = CX$$
 (12.1)
 $AX = b$ (12.2)
 $X \ge 0$ (12.3)

- □式中A是 $m \times n$ 矩阵, $m \le n$ 并且r(A) = m,显然A中至少有一个 $m \times m$ 子矩阵B,使得r(B) = m。
- □基 (basis)

 - ▶当m=n时,基矩阵唯一
 - ightharpoonup 当m < n时,基矩阵可能有多个,但数目不超过 C^m 中国科学院大学

■1.基

□求线性规划的所有基矩阵

$$\max Z = 4x_1 - 2x_2 - x_3$$

$$\begin{cases} 5x_1 + x_2 - x_3 + x_4 = 3 \\ -10x_1 + 6x_2 + 2x_3 + x_5 = 2 \end{cases}$$

$$\begin{cases} x_j \ge 0, j = 1, \dots, 5 \end{cases}$$

▶约束方程的系数矩阵为2×5矩阵

$$A = \begin{bmatrix} 5 & 1 & -1 & 1 & 0 \\ -10 & 6 & 2 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

▶容易看出r(A)=2,2阶子矩阵有C₅²=10个,其中第1列与第3列构成的2阶矩阵不是一个基,基矩阵只有9个,即

University of Chinese Academy of Sciences 21

■ 1. 基

□求线性规划的所有基矩阵

$$B_{1} = \begin{bmatrix} 5 & 1 \\ -10 & 6 \end{bmatrix}, \quad B_{2} = \begin{bmatrix} 5 & 1 \\ -10 & 0 \end{bmatrix}, \quad B_{3} = \begin{bmatrix} 5 & 0 \\ -10 & 1 \end{bmatrix},$$

$$B_{4} = \begin{bmatrix} 1 & -1 \\ 6 & 2 \end{bmatrix}, \quad B_{5} = \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 6 & 0 \end{bmatrix}, \quad B_{6} = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 6 & 1 \end{bmatrix},$$

$$B_{7} = \begin{bmatrix} -1 & 0 \\ 2 & 1 \end{bmatrix}, \quad B_{8} = \begin{bmatrix} -1 & 1 \\ 2 & 0 \end{bmatrix}, \quad B_{9} = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$$

口由线性代数知,基矩阵B必为非奇异矩阵并且 $|B|\neq 0$ 。 当矩阵B的行列式等式零即|B|=0时就不是基



- 2. 基向量、非基向量、基变量、非基变量
 - □基向量、非基向量
 - ▶当确定某一矩阵为基矩阵时,则基矩阵对应的列向量称为基向量(basis vector),
 - >其余列向量称为非基向量
 - □基变量、非基变量
 - ▶基向量对应的变量称为基变量(basis variable),
 - ▶非基向量对应的变量称为非基变量

- 2. 基向量、非基向量、基变量、非基变量
 - 口在上例中 B_2 的基向量是A中的第一列和第四列,其余列向量是非基向量, x_1 、 x_4 是基变量, x_2 、 x_3 、 x_5 是非基变量。

$$B_2 = \begin{bmatrix} 5 & 1 \\ -10 & 0 \end{bmatrix}, \quad A = \begin{bmatrix} 5 & 1 & -1 & 1 & 0 \\ -10 & 6 & 2 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

□基变量、非基变量是针对某一确定基而言的,不同的 基对应的基变量和非基变量也不同。

- 3. 可行解、最优解
 - □可行解(feasible solution)
 - 满足式(12.2)及(12.3)的解 $X = (x_1, x_2, ..., x_n)^T$ 称为可行解。
 - 》例如, $X = (0,0,\frac{1}{2},\frac{7}{2},1)^T$ 与X=(0,0,0,3,2)都是例1的可行解。
 - □最优解(optimal solution)
 - ▶满足式(12.1)的可行解称为最优解,即是使得目标函数达到最大值的可行解就是最优解,
 - $ightharpoonup 例如可行解 <math>X = (\frac{3}{5}, 0, 0, 0, 8)^T$ 是例2的最优解。

- 4. 基本解、基本可行解
 - □基本解(basis solution)
 - \rightarrow 对某一确定的基B,令非基变量等于零,利用式 (12.2) 解出基变量,则这组解称为基B的基本解。
 - □基本可行解(basis feasible solution)
 - ➢若基本解是可行解则称为是基本可行解(也称基可行解)。
 - ▶显然,只要基本解中的基变量的解满足式(12.3)的 非负要求,那么这个基本解就是基本可行解。

- 4. 基本解、基本可行解
 - 口在例12-13中,对 B_1 来说, x_1, x_2 是基变量, x_3, x_4, x_5 是

$$\begin{cases} 5x_1 + x_2 = 3 \\ -10x_1 + 6x_2 = 2 \end{cases} \qquad B_1 = \begin{bmatrix} 5 & 1 \\ -10 & 6 \end{bmatrix},$$

- □因 $|B_1|\neq 0$,由克莱姆法则知, x_1 、 x_2 有唯一解 $x_1=2/5$, x_2 =1则基本解为 $X^{(1)} = (\frac{2}{5}, 1, 0, 0, 0)^T$
- 口对 B_2 来说, x_1, x_4 ,为基变量,令非基变量 x_2, x_3, x_5 为零, 由式(1.2)得到 $x_1 = -\frac{1}{5}$, $x_4 = 4$,

$$x_1 = -\frac{1}{5}$$
, $x_4 =$

■ 4. 基本解、基本可行解

$$\max Z = 4x_1 - 2x_2 - x_3$$

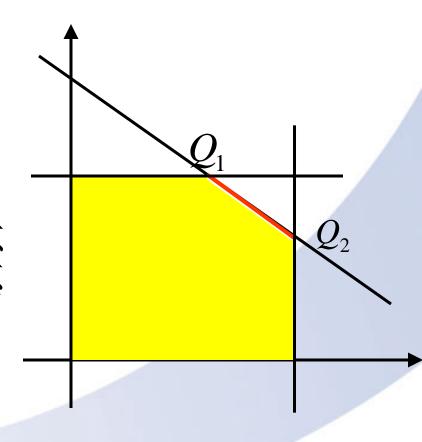
$$\begin{cases} 5x_1 + x_2 - x_3 + x_4 = 3\\ -10x_1 + 6x_2 + 2x_3 + x_5 = 2\\ x_j \ge 0, j = 1, \dots, 5 \end{cases}$$

$$B_2 = \begin{bmatrix} 5 & 1 \\ -10 & 0 \end{bmatrix},$$

- **□基本解为** $X^{(2)} = (-\frac{1}{5}, 0, 0, 4, 0)^T$
- □由于 $X^{(1)} \ge 0$ 是基本解,从而它是基本可行解,
- 口在 $X^{(2)}$ 中 $x_1<0$,因此不是可行解,也不是基本可行解。
- □反之,可行解不一定是基本可行解
- 口例如 $X = (0,0,\frac{1}{2},\frac{7}{2},1)^T$ 满足式(12.2) \sim (12.3), 但不是任何基矩阵的基本解。 中国科学院大学

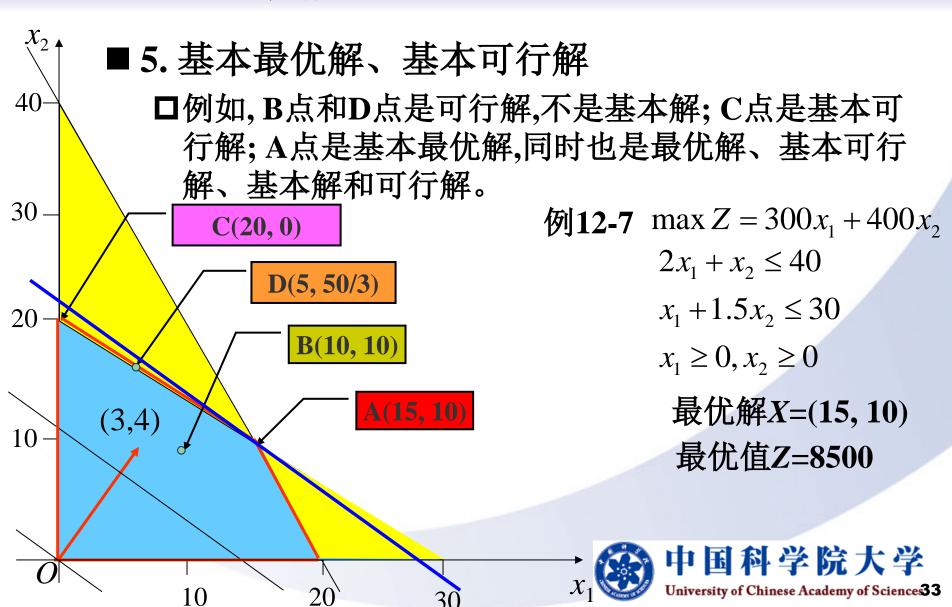
- 5. 基本最优解、基本可行解
 - □基本最优解
 - ▶最优解是基本解称为基本最优解。
 - 》例如, $X = (\frac{3}{5}, 0, 0, 0, 8)^T$ 满足式(12.1) ~(12.3)是最优解,又是 B_3 的基本解,因此它是基本最优解。
 - □可行基
 - >基可行解对应的基称为可行基;
 - □最优基
 - >基本最优解对应的基称为最优基;
 - \triangleright 如上述 B_3 就是最优基,最优基也是可行基。

- 5. 基本最优解、基本可 行解
 - □当最优解唯一时,最优解 亦是基本最优解,当最优 解不唯一时,则最优解不 一定是基本最优解。
 - □例如右图中线段 Q₁Q₂ 的点为最优解时,Q₁点及 Q₂点是基本最优解,线段 Q₁Q₂的内点是最优解而不是基本最优解。



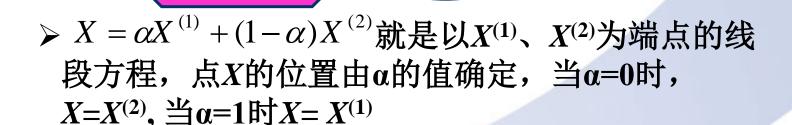
- 5. 基本最优解、基本可行解
 - □基本最优解、最优解、基本可行解、基本解、可行解 的关系如下所示:





- 6. 凸集、凸组合、极点
 - □凸集(Convex set):
 - ▶设K是n维空间的一个点集,对任意两点

 $X^{(1)}$ 、 $X^{(2)} \in K$, 当 $X = \alpha X^{(1)} + (1 - \alpha) X^{(2)} \in K(0 \le \alpha \le 1)$ 时,则称K为凸集。



- 6. 凸集、凸组合、极点
 - □凸组合(Convex combination):
 - >设 $X, X^{(1)}, X^{(2)}, \dots, X^{(K)}$ 是 R^n 中的点, 若存在

$$\lambda_1, \quad \lambda_2, \dots, \lambda_K, \quad \exists \lambda_i \geq 0 \not \geq \sum_{i=1}^K \lambda_i = 1$$

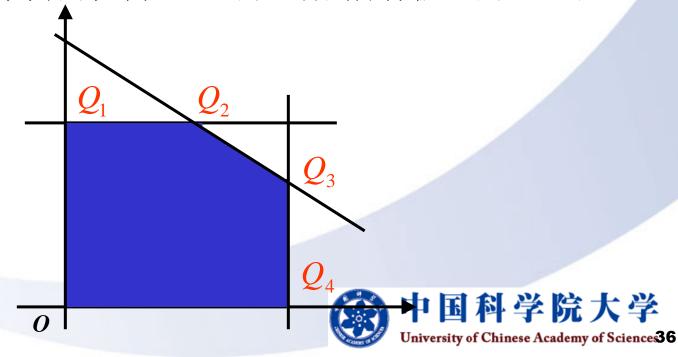
使得 $X = \sum_{i=1}^{K} \lambda_i X_i$ 成立,则称X为 $X, X^{(1)}, X^{(2)}, \dots, X^{(K)}$ 的凸组合i=1

- □极点(Extreme point)
 - \triangleright 设K是凸集, $X \in K$,若X不能用K中两个不同的 点 $X^{(1)}, X^{(2)}$ 的凸组合表示为 $X = a X^{(1)} + (1 - a) X^{(2)} (0 < a < 1)$

则称X是K的一个极点或顶点。

中国科学院大学 University of Chinese Academy of Sciences 35

- 6. 凸集、凸组合、极点
 - □凸组合(Convex combination):
 - $\triangleright X$ 是凸集K的极点,即X不可能是K中某一线段的内点,只能是K中某一线段的端点。
 - >凸集内的任何一点可以写成所有极点的凸组合!



- 7. 线性规划的基本定理
 - □定理12.1
 - \triangleright 若线性规划可行解K非空,则K是凸集。
 - □定理12.2
 - \triangleright 线性规划的可行解集合K的点X是极点的充要条件为X是基本可行解。
 - □定理12.3
 - ▶若线性规划有最优解,则最优值一定可以在可行解 集合的某个极点上到达,最优解就是极点的坐标 向量。

- 7. 线性规划的基本定理
 - □定理12.1描述了可行解集的特征。
 - □定理12.2刻划了可行解集的极点与基本可行解的对应关系
 - >极点是基本可行解,
 - >反之,基本可行解一定是极点,
 - ▶但它们并非一一对应,有可能两个或几个基本可行 解对应于同一极点(退化基本可行解时)。

- 7. 线性规划的基本定理
 - □定理12.3描述了最优解在可行解集中的位置,
 - >若最优解唯一,则最优解只能在某一极点上达到,
 - >若具有多重最优解,则最优解是某些极点的凸组合,
 - ▶从而最优解是可行解集的极点或界点,不可能是可行解集的内点。
 - ▶若线性规划的可行解集非空且有界,则一定有最优解;
 - ▶若可行解集无界,则线性规划可能有最优解,也可能没有最优解。

- 7. 线性规划的基本定理
 - ▶定理12.2及12.3还给了我们一个启示,
 - ✓寻求最优解不是在无限个可行解中去找,而是在有限个基本可行解中去寻求。
 - >线性规划的枚举法求解
 - ✓用枚举法求出所有的基本可行解,在代入目标函数得到最优解
 - ✓枚举法求解最优解必须以线性规划存在最优解为前提,否则会得到错误的结果。

End

