



线性规划问题1

翟卫欣 副教授

zhaiweixin@cau.edu.cn

中国农业大学信息与电气工程学院



目录

线性规划的定义

线性规划标准模型

基本解与可行解

基本解的性质





线性规划的定义

线性韧划标准模刑

基本解与可行解

基本解的性质





线性规划的定义

CHINA AGRICUI

线性规划研究的是一类在线性约束条件下求解线性目标函数极值的问题,即确定一组决策变量,是的目标函数取得极小值(或极大值)。





线性规划的定义

线性规划标准模型

基本解与可行解

基本解的性质



5/28



线性规划标准模型

minimize
$$c^T x$$
subject to $Ax = b$
 $x \geqslant 0$

其中, $c \in \mathbb{R}^n$, $b \in \mathbb{R}^m$, $b \ge 0$, $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $m \le n$, rankA = m.

线性规划的其他形式可转化为标准模型进行求解。



CHINA AGRICU

- 一般假设列向量 $b \ge 0$,如果 $b_i \le 0$,则可对第i个约束方程等号两侧同时乘以-1。
- 对于maximize的问题,可将 $c^T x$ 乘以-1转化为minimize的问题。

最优化方法 Optimization Methods



minimize
$$c^T x$$
subject to $Ax \geqslant b$
 $x \geqslant 0$

对于以上形式的线性规划问题,可以引入剩余变量y,转化为以下形式:

minimize
$$c^T x$$

subject to $Ax - I_m y = [A, -I_m] \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} = b$
 $x \ge 0, y \ge 0$

其中, I_m 是m阶单位矩阵。

4 D > 4 A > 4 B > 4 B > B = 9000

CHINA AGRICUL

剩余变量的引入将不等式约束转化为了等式约束转化过程展开如下: 转化前:

$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \cdots + a_{in}x_n \geqslant b_i, i = 1, 2, \cdots, m$$

转化后:

$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \cdots + a_{in}x_n - y_i = b_i, i = 1, 2, \cdots, m$$

$$x_1 \geqslant 0, x_2 \geqslant 0, \cdots, x_n \geqslant 0, y_1 \geqslant 0, y_2 \geqslant 0, \cdots, y_m \geqslant 0$$



minimize
$$c^T x$$
subject to $Ax \leq b$
 $x \geq 0$

对于以上形式的线性规划问题,可以引入松弛变量y,转化为以下形式:

minimize
$$c^T x$$

subject to $Ax + I_m y = [A, I_m] \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} = b$
 $x \geqslant 0, y \geqslant 0$

其中, I_m 是m阶单位矩阵。

(ロ) (回) (重) (重) (重) のQの



松弛变量的引入将不等式约束转化为了等式约束转化过程展开如下: 转化前:

$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \cdots + a_{in}x_n \leq b_i, i = 1, 2, \cdots, m$$

转化后:

$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \dots + a_{in}x_n + y_i = b_i, i = 1, 2, \dots, m$$

 $x_1 \ge 0, x_2 \ge 0, \dots, x_n \ge 0, y_1 \ge 0, y_2 \ge 0, \dots, y_m \ge 0$





某人食用3类食物 F_1 , F_2 , F_3 , 单位质量的每类食物中分别包含 P_1 , P_2 , P_3 , P_4 四类营养成分。每种营养成分的最低摄入量、每类食物所包含热量均在表中展示。目标是在保证营养的前提下使得总热量最小。

	食物F ₁	食物F ₂	食物F ₃	最低摄入量	
营养成分P ₁	1	1	1	10	
营养成分 P_2	2	3	3	16	
营养成分P3	1	5	2	12	
营养成分P4	3	2	4	20	
热量	15	30	20		



建模思路:

令
$$\mathbf{x} = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix}$$
为三种产品的产量。

约束条件为:

$$\begin{cases} 1x_1 + 1x_2 + 1x_3 \ge 10 \\ 2x_1 + 3x_2 + 3x_3 \ge 16 \\ 1x_1 + 5x_2 + 2x_3 \ge 12 \\ 3x_1 + 2x_2 + 4x_3 \ge 20 \\ x_1, x_2, x_3 \ge 0 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} 1x_1 + 1x_2 + 1x_3 - 1y_1 = 10 \\ 2x_1 + 3x_2 + 3x_3 - 1y_2 = 16 \\ 1x_1 + 5x_2 + 2x_3 - 1y_3 = 12 \\ 3x_1 + 2x_2 + 4x_3 - 1y_4 = 20 \\ x_1, x_2, x_3, y_1, y_2, y_3, y_4 \ge 0 \end{cases}$$

优化目标为:

minimize $f(x_1, x_2, x_3) = 15x_1 + 30x_2 + 20x_3$



问题的矩阵形式:

minimize
$$c^T x$$

subject to $Ax \geqslant b$
 $x \geqslant 0$

$$\boldsymbol{c} = \begin{bmatrix} 15 \\ 30 \\ 20 \end{bmatrix}, \boldsymbol{A} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 2 & 3 & 3 \\ 1 & 5 & 2 \\ 3 & 2 & 4 \end{bmatrix}, \boldsymbol{b} = \begin{bmatrix} 10 \\ 16 \\ 12 \\ 20 \end{bmatrix}$$







标准化:

minimize
$$c^{T}x$$

subject to $[A,I]\begin{bmatrix} x \\ -y \end{bmatrix} = b$
 $x \ge 0, y \ge 0$

$$c^{T} = \begin{bmatrix} 15 \\ 30 \\ 20 \end{bmatrix}, A = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 2 & 3 & 3 \\ 1 & 5 & 2 \\ 3 & 2 & 4 \end{bmatrix}, I = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}, b = \begin{bmatrix} 10 \\ 16 \\ 12 \\ 20 \end{bmatrix}$$

4□ > 4□ > 4 □ > 4 □ > 4 □ > 4 □

目录

线性抑制的定义

线性韧划标准模刑

基本解与可行解

基本解的性质





基本解与可行解

对于标准化问题:

$$minimize c^T x$$

subject to $Ax = b, x \geqslant 0$

其中、 $c \in \mathbb{R}^n$ 、 $b \in \mathbb{R}^m$ 、 $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ 、 $m \leqslant n$ 、rank A = m, $b \geqslant 0$ 。

- 通常将A的列向量进行重排序,使得方阵B是A的前m列,即A = [B,N],其中N是 $m \times (n-m)$ 维矩阵。x为n维列向量,其中对应的前m个为 x_B ,其他元素为0,即 $x = [x_B^T, 0^T]^T$ 。
- 向量 x_B 中的元素成为基变量,B中的列向量成为基本列向量。如果 x_B 中的某些基变量为0,则称这个基本解为退化基本解。



基本解与可行解

CHINA AGRICU

可行解定义

- 满足约束条件即 $Ax = b, x \ge 0$ 的向量x称为<mark>可行解</mark>。
- 如果某个可行解也是基本解,则称之为基本可行解。
- 如果基本可行解是退化的基本解,则称之为退化的基本可行解。



可行解与基本可行解举例

- 考虑方程Ax = b, 其中 $A = \begin{bmatrix} 2 & 3 & -1 & -1 \\ 4 & 1 & 1 & -2 \end{bmatrix}$, $b = \begin{bmatrix} -1 \\ 9 \end{bmatrix}$, 求其基本可行解。
- 求解得方程的通解为 $x = \begin{bmatrix} 14/5 \\ -11/5 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} + s \begin{bmatrix} -2/5 \\ 3/5 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix} + t \begin{bmatrix} 1/2 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}$, 其

◆□▶ ◆□▶ ◆■▶ ◆■ ● かへぐ



可行解与基本可行解举例

基本解的个数最多为 $C_n^m = 6$ 个:

编号	x_1	x_2	<i>x</i> ₃	<i>x</i> ₄	В	基本解	可行解
1	/	/	0	0	$[a_1, a_2]$	$[14/5, -11/5, 0, 0]^T$	否
2	/	0	/	0	$[a_1, a_3]$	$[4/3, 0, 11/3, 0]^T$	是
3	/	0	0	/	$[a_1, a_4]$	无基本解	//
4	0	/	/	0	$[a_2, a_3]$	$[0, 2, 7, 0]^T$	是
5	0	/	0	/	$[a_2, a_4]$	$[0, -11/5, 0, -28/5]^T$	否
6	0	0	/	/	$[a_3, a_4]$	$[0,0,11/3,-8/3]^T$	否

4 ロ ト 4 昼 ト 4 星 ト 1 星 · か Q (で

20 / 28

最优化方法 Optimization Methods



目录

线性规划的定义

线性韧制标准模型

基本解与可行解

基本解的性质





- 求解线性规划时,仅需考虑基本可行解。
- 对于任何满足约束条件 $Ax = b, x \ge 0$ 的向量x,如果它能够使目标函数 c^Tx 取得极小值,那么就将其称为最优可行解。如果最优可行解是基本解,那么它就是最优基本可行解。
- 目标函数的最优值(如果存在)总是可以在某个基本可行解上找到。

4 D > 4 B > 4 E > 4 E > 9 Q C

22 / 28

最优化方法 Optimization Methods

- 对于线性规划的标准型,如果存在可行解,那么一定存在基本可 行解。
- 证明:

假设 $\mathbf{x} = [x_1, x_2, \cdots, x_n]^T$ 是一个可行解,且有p个正元素。假设 其前p个元素是正值,其他元素为0。

即,
$$x_1, x_2, \dots, x_p > 0, x_{p+1} = x_{p+2} = \dots = x_n = 0$$
。
由于 $A = [a_1, a_2, \dots, a_p, \dots, a_n]$,所以,
 $x_1a_1 + x_2a_2 + \dots + x_pa_p = b$



- 1)假设 a_1, a_2, \dots, a_p 线性无关,又因为rankA = m,则A中不可能有大于m个线性无关的列向量,所以 $p \leq m$ 。
 - ① p = m时, a_1, a_2, \dots, a_p 是一组m维基,定义为基B,B是非奇异m阶方阵。x是 $Ax = b, x \ge 0$ 在基B下的解。x的前m个元素大于0,其余元素等于0。x是基本可行解。
 - ② p < m时, a_1, a_2, \cdots, a_p 是一组m维基的一部分,线性规划标准型要求rankA = m,因此可找到额外m p个向量扩展为一组m维的基。A的前p个列向量和额外的m p个列向量构成了基B。 x是 $Ax = b, x \ge 0$ 在基B下的解,B是非奇异m阶方阵。x的前p个元素大于0,相应的额外的m p个元素等于0,其余元素等于0。x是退化的基本可行解。

<ロ > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 る の へ の 。 < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > <

- 2)假设 a_1, a_2, \dots, a_p 线性相关,则存在不全为0的数 $y_i, i = 1, 2, \dots, p$ 使得 $y_1a_1 + y_2a_2 + \dots + y_pa_p = 0$ 。可保证 y_i 中至少存在一个正数。
 - $\begin{cases} x_1 \mathbf{a}_1 + x_2 \mathbf{a}_2 + \dots + x_p \mathbf{a}_p = \mathbf{b} \\ y_1 \mathbf{a}_1 + y_2 \mathbf{a}_2 + \dots + y_p \mathbf{a}_p = \mathbf{0} \\ \Rightarrow (x_1 \varepsilon y_1) \mathbf{a}_1 + (x_2 \varepsilon y_2) \mathbf{a}_2 + \dots + (x_p \varepsilon y_p) \mathbf{a}_p = \mathbf{b}, \quad \sharp \mathbf{p} \in \mathbb{R} \end{cases}$

 - ③ 令 $\varepsilon = min\{x_i/y_i|i=1,2,\cdots,p,y_i>0\}$,即 ε 取满足 $y_i>0$ 的前提下 x_i/y_i 的最小值

那么 $x - \varepsilon y$ 相比于x,有一个原来为正的元素变成了0,其他各元素的正负号不变。此时 $x - \varepsilon y$ 是一个满足:a)所有元素均非负,b) $A[x - \varepsilon y] = b$,c)至多有p - 1个正数元素 这三个条件的向量。

所以存在一个最多有p-1个元素的可行解。回到所有证明的第一步, $p \Rightarrow p-1$ 。重复下去,总可以找到可行解中对应的A中元素都线性无关,则转到1),一定存在基本可行解。 $P + A \supseteq P + A = P$



- 对于线性规划的标准型,如果存在最优可行解,那么一定存在最优基本可行解。
- 证明:

假设 $\mathbf{x} = [x_1, x_2, \dots, x_n]^T$ 是一个最优可行解,且有p个正元素。假设其前p个元素是正值,其他元素为0,即 $x_1, x_2, \dots, x_p > 0, x_{p+1} = x_{p+2} = \dots = x_n = 0$ 。

由于 $A = [a_1, a_2, \cdots, a_p, \cdots, a_n]$,所以, $x_1a_1 + x_2a_2 + \cdots + x_pa_p = b$ 1)假设 a_1, a_2, \cdots, a_p 线性无关,已证明x是基本可行解,又因为x是最优基本可行解。

4 D > 4 B > 4 B > 4 B > 9 Q (>



2)假设 a_1, a_2, \dots, a_p 线性相关,则存在不全为0的数 $y_i, i = 1, 2, \dots, p$ 使得 $y_1a_1 + y_2a_2 + \dots + y_pa_p = \mathbf{0}$,令 $\mathbf{y} = [y_1, y_2, \dots, y_p, 0, \dots, 0]^T$ 。 \mathbf{x} 作为最优可行解应满足 $\mathbf{c}^T\mathbf{x} \leqslant \mathbf{c}^T\mathbf{x}'$,其中 \mathbf{x}' 是任意可行解。

令 ε 取任意值满足 $|\varepsilon| \le min\{|x_i/y_i||i=1,2,\cdots,p,y_i\neq 0\}$, $x-\varepsilon y$ 相比于x,最多有一个原来为正的元素变成了0,其他各元素的正负号不变,是可行解,所以 $c^Tx \le c^T(x-\varepsilon y)$,所以 $c^T\varepsilon y \le 0$ 。

由于 ε 可正可负(即 ε 与 $-\varepsilon$ 均满足条件),所以 ε $c^Ty=0$ 。所以可知c与y正交。

所以,如果x是最优可行解,则 $x - \varepsilon y$ 同样是最优可行解。

令 $\varepsilon = min\{x_i/y_i|i=1,2,\cdots,p,y_i>0\}$,则可得到一个最多有p-1个元素的<mark>最优可行解</mark>。回到所有证明的第一步, $p \Rightarrow p-1$ 。重复下去,总可以找到最优可行解中对应的A中元素都线性无关,则转到1),一定存在最优基本可行解。

《□》《□》《夏》《夏》《夏》 夏 《〇〇〇 音优化方法 Optimization Methods 27/28



Thank you for your attention!

翟卫欣 副教授

zhaiweixin@cau.edu.cn

中国农业大学信息与电气工程学院

0.00