

# 对偶理论及对偶单纯形法 Duality Theory and Dual Simplex Method

电信学院·自动化科学与技术系 系统工程研究所 吴江

### **Outline**

- 对偶线性规划
- 対偶理论
- 对偶单纯形法



## 对偶线性规划的例子

- )(营养问题)某种混合饲料由*m*种配料混合而成。要求其必须含有*m*种不同的营养成分,且每份饲料中第*i* 种营养成分的含量不低于*b<sub>i</sub>*(*i*=1,2...*m*).又已知每单位的第*j* 种配料中第*i* 种营养成分的量为*a<sub>ij</sub>*. 每单位第*j* 种配料的价格为*c<sub>j</sub>*. 试问:在保证营养的前提下,应如何配方,使混合饲料的费用最小?
- 某企业打算生产各种单一的营养成分,并与这些配料 竞争市场份额.假设该企业对第 / 种营养成分的定价 为 w<sub>i</sub>,则在保证具有价格优势的前提下,应如何定价, 可使企业收益最大?

## 对偶线性规划的例子

max

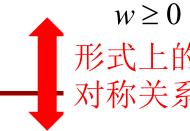
$$\sum_{i=1}^{m} b_i w_i$$



 $\max b^T y$ 

s.t. 
$$A^T w \leq c$$

s.t. 
$$a_{1,j}w_1 + a_{2,j}w_2 + \dots + a_{m,j}w_m \le c_j; (1 \le j \le n)$$
  
 $w_1, w_2, \dots, w_m \ge 0$ 



min

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

 $a_{i,1}x_1 + a_{i,2}x_2 + \dots + a_{i,n}x_n \ge b_i$ 



s.t.

$$(i = 1, 2, \dots, m)$$
$$x_1, x_2, \dots, x_n \ge 0$$



$$s.t.$$
  $Ax \ge b$ 

 $\min \quad z = c^T x$ 

$$x \ge 0$$

## 标准形式的对偶问题定义

ightharpoonup 对于标准LP问题 min  $c^T x$ 

$$s.t.$$
  $Ax = b$ 

$$x \ge 0$$

▶ 其对偶形式为:

$$\max b^T w$$

s.t. 
$$A^T w \leq c$$

## 非标准形式:

min 
$$c^T x$$
 min  $c^T x + o^T y$   
s.t.  $Ax \ge b$  s.t.  $[A -I] \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = b$   
 $x \ge 0, y \ge 0$ 

## 原问题与对偶问题之间的联系

P	D
约束i	变量i
目标函数	约束右端项

min

$$c^T x$$

s.t. 
$$a_i^T x = b_i$$

$$a_i^T x \ge b_i$$

$$x_j \ge 0$$

$$x_i \geq 0$$

max

$$b^T w$$

s.t. 
$$w_i \geq 0$$

$$w_i \ge 0$$

$$A_j^T w \le c_j$$

$$A_j^T w = c_j$$

## 例:写出如下问题的对偶形式

min 
$$z = 5x_1 + 21x_3$$
  
s.t.  $x_1 - x_2 + 6x_3 - x_4 = 2$   
 $x_1 + x_2 + 2x_3 - x_5 = 1$   
 $x_j \ge 0, j = 1, 2, 3, 4, 5$ 

 $\min c^T x$ 

 $\max b^T w$ 

s.t. Ax = b

s.t.  $A^T w \leq c$ 

 $x \ge 0$ 

### **Outline**

- 对偶线性规划
- 対偶理论
- 对偶单纯形法



# 定理(1/3)





$$c^T x \ge b^T w$$

▶ 证明:

$$Ax = b, w \ge 0$$

$$w^T A x = w^T b$$

$$A^T w \le c, x \ge 0$$
  $x^T A^T w \le x^T c$ 

$$x^T A^T w \le x^T c$$

▶ 定理3: x, w分别为(P) (D)的可行解, 且  $c^T x = b^T w$ 则x,w分别为各自的最优解

# 定理(2/3)

定理4: (P)和(D)同时有最优解 同时有可行解。

(P) (D)	有最优解	无界	无解
有最优解	1	X	×
无界	X	X	2
无解	X	2	3

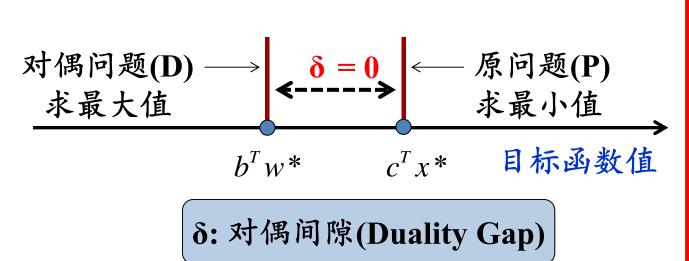
$$(P) \begin{cases} \min & c^{T} x \\ s.t. & Ax = b \\ x \ge 0 \end{cases}$$

$$(D) \begin{cases} \max & b^{T} w \\ s.t. & A^{T} w \le c \end{cases}$$

定理5: 若(P)(D)均可行,则二者最优目标值相等

# 定理(3/3)

定理5(互补松紧性): 设x 和w 分别为 (P) 和 (D) 的可行解,则它们分别为 (P) 和 (D) 的最优解  $(A^Tw - c)^Tx = 0$ 。



$$(P) \begin{cases} \min & c^{T} x \\ s.t. & Ax = b \\ x \ge 0 \end{cases}$$

$$(D) \begin{cases} \max & b^{T} w \\ s.t. & A^{T} w \le c \end{cases}$$

注意:线性规划的对偶间隙是0!

## 对偶理论的经济学解释



列奥尼德 · 康托 罗维奇 (1975)

#### 边际成本/边际价格

$$(P) \begin{cases} \min \quad z = c^T x \\ s.t. \quad Ax \ge b \end{cases}$$

$$x \ge 0$$

系统需求

成本最小

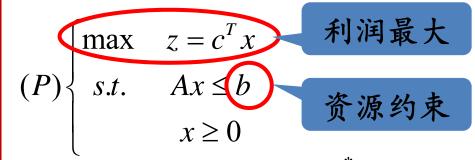
$$(D) \begin{cases} \max & b^T w \\ s.t. & A^T w \le c \\ & w \ge 0 \end{cases}$$

 $\frac{\partial z^*}{\partial b_i} = w_i^*$ 

最优成本对 需求的导数

需求增加一个单位时最优 成本的增加量

#### 影子价格



$$(D) \begin{cases} \min b^T w & \frac{\partial z^*}{\partial b_i} = w_i^* \\ s.t. & A^T w \ge c \\ w \ge 0 & \text{最大利润对 资源的导数} \end{cases}$$

假定第i种资源的市场价为  $\lambda_i$ , 资源买卖量为 $\Delta b_i$ 

### **Outline**

- 对偶线性规划
- 対偶理论
- 对偶单纯形法



## 对偶可行基

在标准LP问题中,若某个基*B*使得 $W^T = C^T_B B^{-1}$ 满足 $W^T A \leq C^T$ . 则称 B为一个对偶可行基

$$\zeta^T = c_B^T B^{-1} A - c^T \le 0$$



$$w^T A - c^T \le 0$$



$$A^T w \leq c$$

### 对偶可行≠原始 问题可行



## 单纯形法 Vs. 对偶单纯形法

单纯形法的实质: 从一个原始可行基出发,在保持基原始可行的前提下,不断进行基迭代. 直到找到一个对偶可行基.

$$\overline{b} \ge 0 \to \zeta^T \le 0$$

对称问题: 从一个对偶可行基出发,在保持基对偶可 行前提下,不断进行基迭代. 直至发现一个原始可行 基.

## 对偶单纯形法基本步骤

- 得到初始对偶可行基
- **> 求**  $\overline{b}_r = \min{\{\overline{b}_i \mid i = 1, 2, ..., m\}}$
- ト 若  $\overline{b}_r \geq 0$  . 停, 已得到最优解. 否则继续
- ▶ 若  $\overline{a}_{r_i} \ge 0, j = 1, 2, ..., n$ . 则问题无可行解. 停
- $\Rightarrow \frac{\zeta_k}{\overline{a}_{rk}} = \min\{\frac{\zeta_j}{\overline{a}_{rj}} \mid \overline{a}_{rj} < 0, j = 1, 2, ..., n\}$
- $> X_k$ 入基, $X_B$ ,出基. 自新的对偶可行解开始迭代

### 对偶单纯形法举例

#### 例: 求解线性规划问题

#### 第二步,建立单纯形表

$$\min \quad z = 4x_1 + 2x_2 + 6x_3$$

s.t. 
$$2x_1 + 4x_2 + 10x_3 \ge 24$$
  
 $5x_1 + x_2 + 5x_3 \ge 8$   
 $x_j \ge 0, j = 1, 2, 3$ 

#### 解:第一步,化为标准形式

min 
$$z = 4x_1 + 2x_2 + 6x_3$$
  
s.t.  $2x_1 + 4x_2 + 10x_3 - x_4 = 24$   
 $5x_1 + x_2 + 5x_3 - x_5 = 8$   
 $x_i \ge 0, j = 1, 2, 3, 4, 5$ 



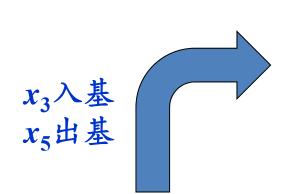
$\mathcal{Z}$	_4	-2	-6	0	0	0 大元
$\overline{x_4}$	-2	<b>-4</b> *	-10	1	0	-24
$X_5$	<b>-</b> 5	-1	<b>-</b> 5	0	1	-8



Z	<b>-4</b>	<b>-</b> 2	-6	0	0	0
$x_2$	-2	<b>-4</b>	-10	1	0	-24
$\mathcal{X}_{5}$	<b>-5</b>	-1	<b>-</b> 5	0	1	-8

名 旦

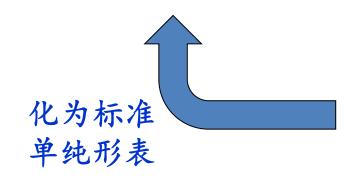
### 对偶单纯形法举例



				-1/2		
$\mathcal{X}_2$	1/2	1	5/2	-1/4	0	6
$\mathcal{X}_3$	-9/2	0	-5/2	-1/4 -1/4	1	<b>-2</b>

#### → 最小比列

Z	<b>-</b> 3	0	-1	-1/2	0	12 负最
$\overline{x_2}$	1/2	1	5/2	-1/4	0	6 大元
$X_5$	<b>-9/2</b>	0	$-5/2^{*}$	-1/4	1	-2



$\boldsymbol{z}$	_4	<b>-</b> 2	-6	0	0	0
$X_2$	-2	-4	-10	1	0	-24
			<b>-</b> 5			

### 对偶单纯形法举例

#### 思考:

- 1. 和两阶段法比较, 哪个更简便?
- 2. 什么样的问题适 合用对偶单纯形 法求解?
- 3. 怎样获得初始对偶可行基?

$\boldsymbol{z}$	-3	0	<b>-</b> 1	-1/2	0	12
$X_2$	1/2	1	5/2	-1/4	0	6
$\mathcal{X}_3$	-9/2	0	-5/2	-1/4	1	_2



$$\overline{b} = B^{-1}b \ge 0$$
,己得最优解。

# 作业

▶ P77 23(1)题

