

# 第二章 线性规划

修贤超

<https://xianchaoxiu.github.io>

- 2.1 线性规划问题及其数学模型
- 2.2 图解法
- 2.3 单纯形法原理
- 2.4 单纯形法计算步骤
- 2.5 单纯形法的进一步讨论
- 2.6 线性规划的对偶问题
- 2.7 对偶问题的基本性质

## 例 1

- 某公司计划制造 I、II 两种家电产品。已知各制造一件时分别占用的设备 A、设备 B 的台时、调试工序时间及每天可用于这两种家电的能力、各售出一件时的获利情况

项目	产品 I	产品 II	每天可用能力
设备 A/h	0	5	15
设备 B/h	6	2	24
调试工序/h	1	1	5
利润/元	2	1	

- 问该公司应制造两种家电各多少件，使获取的利润为最大

## 例 1

■ 设两种家电产量分别为  $x_1, x_2$ , 于是

$$\begin{aligned} \max z &= 2x_1 + x_2 \\ \text{s.t. } &\begin{cases} 5x_2 \leq 15 \\ 6x_1 + 2x_2 \leq 24 \\ x_1 + x_2 \leq 5 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

- 决策变量:  $x_1, x_2$
- 目标函数:  $\max z = 2x_1 + x_2$
- 约束条件:  $5x_2 \leq 15, 6x_1 + 2x_2 \leq 24, x_1 + x_2 \leq 5, x_1, x_2 \geq 0$

## 例 2

- 某公司拟在下一年度的 1-4 月的 4 个月内租用仓库堆放物资。已知各月份所需仓库面积

月份	1	2	3	4
所需仓库面积 ( $100m^2$ )	15	10	20	12

仓库租借费用随合同期限而定，合同期越长折扣越大。租借仓库的合同每月初都可办理，每份合同具体规定租用面积和期限

合同租借期限	1 个月	2 个月	3 个月	4 个月
合同期内的租费 ( $\text{元}/100m^2$ )	2800	4500	6000	7300

- 试确定该公司签订租借合同的最优决策，使所付租借费用最小

## 例 2

- 设  $x_{ij}$  表示在第  $i$  ( $i = 1, 2, 3, 4$ ) 个月初签订的租借期为  $j$  ( $j = 1, 2, 3, 4$ ) 个月的仓库面积的合同

- 决策变量:  $x_{ij}$  ( $i, j = 1, 2, 3, 4$ )

- 目标函数:

$$\begin{aligned} \min z = & 2800(x_{11} + x_{21} + x_{31} + x_{41}) + 4500(x_{12} + x_{22} + x_{32} + x_{42}) \\ & + 6000(x_{13} + x_{23} + x_{33} + x_{43}) + 7300(x_{14} + x_{24} + x_{34} + x_{44}) \end{aligned}$$

- 约束条件:

$$\begin{cases} x_{11} + x_{12} + x_{13} + x_{14} \geq 15 \\ x_{12} + x_{13} + x_{14} + x_{21} + x_{22} + x_{23} \geq 10 \\ x_{13} + x_{14} + x_{22} + x_{23} + x_{31} + x_{32} \geq 20 \\ x_{14} + x_{23} + x_{32} + x_{41} \geq 12 \\ x_{ij} \geq 0 \end{cases}$$

## 课堂练习 1

- 某工厂用三种原料  $P_1$ 、原料  $P_2$ 、原料  $P_3$  生产三种产品  $Q_1$ 、产品  $Q_2$ 、产品  $Q_3$ , 如表所示

单位产品所需原料数量	产品 $Q_1$	产品 $Q_2$	产品 $Q_3$	原料可用量
原料 $P_1$ /公斤	2	3	0	1500
原料 $P_2$ /公斤	0	2	4	800
原料 $P_3$ /公斤	3	2	5	2000
位产品的利润/千元	3	5	4	

- 试制订总利润最大的生产计划

## 课堂练习 1 (答案)

■ 设每天生产三种产品的数量, 分别设为  $x_1, x_2, x_3$ , 于是

- 决策变量:  $x_1, x_2, x_3$
- 目标函数:  $\max z = 3x_1 + 5x_2 + 4x_3$
- 约束条件:  $2x_1 + 3x_2 \leq 1500, 2x_2 + 4x_3 \leq 800, 3x_1 + 2x_2 + 5x_3 \leq 2000$   
 $x_1, x_2, x_3 \geq 0$

■ 数学模型为

$$\max z = 3x_1 + 5x_2 + 4x_3$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} 2x_1 + 3x_2 \leq 1500 \\ 2x_2 + 4x_3 \leq 800 \\ 3x_1 + 2x_2 + 5x_3 \leq 2000 \\ x_1, x_2, x_3 \geq 0 \end{cases}$$

# 线性规划问题的数学模型

## ■ 三要素: 决策变量, 目标函数, 约束条件

$$\begin{aligned} \max z &= 3x_1 + 5x_2 + 4x_3 \\ \text{s.t. } &\begin{cases} 2x_1 + 3x_2 \leq 1500 \\ 2x_2 + 4x_3 \leq 800 \\ 3x_1 + 2x_2 + 5x_3 \leq 2000 \\ x_1, x_2, x_3 \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

- 决策变量的取值是连续的
- 目标函数是决策变量的线性函数
- 约束条件是含决策变量的线性等式或不等式

# 线性规划问题的数学模型

## ■ 一般形式

$$\begin{aligned} & \max(\min) z = c_1x_1 + c_2x_2 + \cdots + c_nx_n \\ \text{s.t. } & \begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \cdots + a_{1n}x_n \leq (=, \geq) b_1 \\ \cdots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \cdots + a_{mn}x_n \leq (=, \geq) b_m \\ x_1, \dots, x_n \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

- $x_j$ : 决策变量
- $c_j$ : 价值系数
- $b_i$ : 资源量/右端项
- $a_{ij}$ : 技术系数/工艺系数

# 线性规划问题的数学模型

## ■ 线性规划问题的数学模型

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

$$\text{s.t. } \begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \cdots + a_{1n}x_n \leq (=, \geq) b_1 \\ \cdots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \cdots + a_{mn}x_n \leq (=, \geq) b_m \\ x_1, \dots, x_n \geq 0 \end{cases}$$

↓

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

$$\text{s.t. } \begin{cases} \sum_{j=1}^n a_{ij}x_j \leq (=, \geq) b_i \quad (i = 1, \dots, m) \\ x_j \geq 0 \quad (j = 1, \dots, n) \end{cases}$$

# 线性规划问题的数学模型

## ■ 记

$$\mathbf{C} = [c_1 \dots c_n] \quad \mathbf{X} = \begin{bmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix} \quad \mathbf{A} = \begin{bmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{m1} & \dots & a_{mn} \end{bmatrix} \quad \mathbf{b} = \begin{bmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_m \end{bmatrix}$$

## ■ 用向量和矩阵表示

$$\max(\min) z = \mathbf{C}\mathbf{X}$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} \sum_{j=1}^n \mathbf{A}_j x_j \leq (=, \geq) \mathbf{b} \\ \mathbf{X} \geq 0 \end{cases}$$

$$\max(\min) z = \mathbf{C}\mathbf{X}$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} \mathbf{AX} \leq (=, \geq) \mathbf{b} \\ \mathbf{X} \geq 0 \end{cases}$$

# 线性规划问题的数学模型

## ■ 标准形式

$$\begin{aligned} \max z &= \sum_{j=1}^n c_j x_j \\ \text{s.t. } &\begin{cases} \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j = b_i \quad (i = 1, \dots, m) \\ x_j \geq 0 \quad (j = 1, \dots, n) \end{cases} \end{aligned}$$

- 目标函数求最大值
- 所有约束条件均用等式表示
- 所有决策变量均取非负数
- 所有右端项常数均为非负数

# 非标准型转化为标准形式

## ■ 非标准型

$$\max z = 3x_1 + 5x_2 + 4x_3$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} 2x_1 + 3x_2 \leq 1500 \\ 2x_2 + 4x_3 \leq 800 \\ 3x_1 + 2x_2 + 5x_3 \leq 2000 \\ x_1, x_2, x_3 \geq 0 \end{cases}$$

## ■ 基本思路

目标函数  $\Rightarrow$  约束条件  $\Rightarrow$  决策变量

## ■ 第一步：目标函数的转换

$$\min z = \sum_{j=1}^n c_j x_j \Rightarrow \max z' = - \sum_{j=1}^{\textcolor{red}{n}} \textcolor{red}{c_j} x_j$$

# 非标准型转化为标准形式

## ■ 第二步：约束条件的转换

### □ 右端项常数的转换

$$\sum_{j=1}^n a_{ij}x_j = b_i, \quad b_i < 0 \quad \Rightarrow \quad -\sum_{j=1}^n a_{ij}x_j = -b_i$$

### □ 不等式的转换——引入松弛变量

$$\sum_{j=1}^n a_{ij}x_j \leq b_i \quad \Rightarrow \quad \sum_{j=1}^n a_{ij}x_j + s_i = b_i, \quad s_i \geq 0$$

### □ 不等式的转换——引入剩余变量

$$\sum_{j=1}^n a_{ij}x_j \geq b_i \quad \Rightarrow \quad \sum_{j=1}^n a_{ij}x_j - s_i = b_i, \quad s_i \geq 0$$

# 非标准型转化为标准型

## ■ 第三步：决策变量的转换

### □ 取值无约束的转化

$$x_k \text{ 取值无约束} \Rightarrow x_k = x'_k - x''_k, x'_k, x''_k \geq 0$$

### □ 取值非正的转化

$$x_k \leq 0 \Rightarrow x'_k = -x_k$$

这里  $x'_k, x''_k$  为任意非负数，不是导数

### 例 3

■ 请将下式转化为线性规划标准形式

$$\begin{aligned} \min z &= x_1 + 2x_2 + 3x_3 \\ \text{s.t. } &\begin{cases} -2x_1 + x_2 + x_3 \leq 9 \\ -3x_1 + x_2 + 2x_3 \geq 4 \\ 4x_1 - 2x_2 - 3x_3 = -6 \\ x_1 \leq 0, x_2 \geq 0, x_3 \text{ 取值无约束} \end{cases} \end{aligned}$$

- 第一步：目标函数的转换
- 第二步：约束条件的转换
- 第三步：决策变量的转换

## 第一步：目标函数的转换

■ 令  $z' = -z$ , 于是

$$\begin{aligned} \max z' &= -x_1 - 2x_2 - 3x_3 \\ \text{s.t. } &\begin{cases} -2x_1 + x_2 + x_3 \leq 9 \\ -3x_1 + x_2 + 2x_3 \geq 4 \\ 4x_1 - 2x_2 - 3x_3 = -6 \\ x_1 \leq 0, x_2 \geq 0, x_3 \text{ 取值无约束} \end{cases} \end{aligned}$$

## 第二步：约束条件的转换

### ■ 右端项常数的转换

$$\begin{aligned} \max z' &= -x_1 - 2x_2 - 3x_3 \\ \text{s.t. } &\begin{cases} -2x_1 + x_2 + x_3 \leq 9 \\ -3x_1 + x_2 + 2x_3 \geq 4 \\ -4x_1 + 2x_2 + 3x_3 = 6 \\ x_1 \leq 0, x_2 \geq 0, x_3 \text{取值无约束} \end{cases} \end{aligned}$$

### ■ 不等式的转换，松弛变量 $x_4$ , 剩余变量 $x_5$

$$\begin{aligned} \max z' &= -x_1 - 2x_2 - 3x_3 + 0x_4 + 0x_5 \\ \text{s.t. } &\begin{cases} -2x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 9 \\ -3x_1 + x_2 + 2x_3 - x_5 = 4 \\ -4x_1 + 2x_2 + 3x_3 = 6 \\ x_1 \leq 0, x_2, x_4, x_5 \geq 0, x_3 \text{取值无约束} \end{cases} \end{aligned}$$

### 第三步：决策变量的转换

■ 令  $x_3 = x'_3 - x''_3$ ,  $x'_3, x''_3 \geq 0$

$$\max z' = -x_1 - 2x_2 - 3x'_3 + 3x''_3 + 0x_4 + 0x_5$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} -2x_1 + x_2 + x'_3 - x''_3 + x_4 = 9 \\ -3x_1 + x_2 + 2x'_3 - 2x''_3 - x_5 = 4 \\ -4x_1 + 2x_2 + 3x'_3 - 3x''_3 = 6 \\ x_1 \leq 0, x_2, x'_3, x''_3, x_4, x_5 \geq 0 \end{cases}$$

■ 令  $x'_1 = -x_1$ , 于是

$$\max z' = x'_1 - 2x_2 - 3x'_3 + 3x''_3 + 0x_4 + 0x_5$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} 2x'_1 + x_2 + x'_3 - x''_3 + x_4 = 9 \\ 3x'_1 + x_2 + 2x'_3 - 2x''_3 - x_5 = 4 \\ 4x'_1 + 2x_2 + 3x'_3 - 3x''_3 = 6 \\ x'_1, x_2, x'_3, x''_3, x_4, x_5 \geq 0 \end{cases}$$

# 标准型

■ 标准型通常记为

$$\max z' = x'_1 - 2x_2 - 3x'_3 + 3x''_3 + 0x_4 + 0x_5$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} 2x'_1 + x_2 + x'_3 - x''_3 + x_4 = 9 \\ 3x'_1 + x_2 + 2x'_3 - 2x''_3 - x_5 = 4 \\ 4x'_1 + 2x_2 + 3x'_3 - 3x''_3 = 6 \\ x'_1, x_2, x'_3, x''_3, x_4, x_5 \geq 0 \end{cases}$$

↓

$$\max z = x_1 - 2x_2 - 3x_3 + 3x_4$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} 2x_1 + x_2 + x_3 - x_4 + x_5 = 9 \\ 3x_1 + x_2 + 2x_3 - 2x_4 - x_6 = 4 \\ 4x_1 + 2x_2 + 3x_3 - 3x_4 = 6 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \geq 0 \end{cases}$$

## 课堂练习 2

■ 请将下式转化为线性规划标准形式

$$\begin{aligned} \min z &= -x_1 + 2x_2 - 3x_3 \\ \text{s.t. } &\begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 \leq 7 \\ x_1 - x_2 + x_3 \geq 2 \\ x_1, x_2 \geq 0, x_3 \text{ 取值无约束} \end{cases} \end{aligned}$$

## 课堂练习 2 (答案)

### ■ 线性规划标准形式为

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

$$\text{s.t. } \begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 \leq 7 \\ x_1 - x_2 + x_3 \geq 2 \\ x_1, x_2 \geq 0, x_3 \text{ 取值无约束} \end{cases}$$

↓

$$\max z = x_1 - 2x_2 + 3x_3 - 3x_4$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 - x_4 + x_5 = 7 \\ x_1 - x_2 + x_3 - x_4 - x_6 = 2 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \geq 0 \end{cases}$$

# 小结

## ■ 线性规划问题的标准形式

$$\begin{aligned} \max z &= \sum_{j=1}^n c_j x_j \\ \text{s.t. } &\begin{cases} \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j = b_i \ (i = 1, \dots, m) \\ x_j \geq 0 \ (j = 1, \dots, n) \end{cases} \end{aligned}$$

■ 三要素：决策变量，目标函数，约束条件

■ 非标准型转化为标准形式

目标函数  $\Rightarrow$  约束条件  $\Rightarrow$  决策变量

■ 课后作业：P43, 习题 1.2

- 2.1 线性规划问题及其数学模型
- 2.2 图解法
- 2.3 单纯形法原理
- 2.4 单纯形法计算步骤
- 2.5 单纯形法的进一步讨论
- 2.6 线性规划的对偶问题
- 2.7 对偶问题的基本性质

# 线性规划问题的数学模型

## ■ 标准形式

$$\begin{aligned} \max z &= \sum_{j=1}^n c_j x_j \\ \text{s.t. } &\begin{cases} \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j = b_i \ (i = 1, \dots, m) \\ x_j \geq 0 \ (j = 1, \dots, n) \end{cases} \end{aligned}$$

- 满足约束条件的  $x_j \ (j = 1, \dots, n)$  称为**可行解**
- 全部可行解的集合称为**可行域**
- 使目标函数达到最优的可行解称为**最优解**

## ■ 只有两个变量的线性规划问题

$$\max z = c_1x_1 + c_2x_2$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 = b_i \ (i = 1, \dots, m) \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

## ■ 具体步骤

- 第一步：建立平面直角坐标系
- 第二步：图示约束条件，找出可行域
- 第三步：图示目标函数
- 第四步：确定最优解

# 例 1

## ■ 用图解法求解线性规划问题

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

$$\text{s.t. } \begin{cases} x_1 + 2x_2 \leq 8 \\ 4x_1 \leq 16 \\ 4x_2 \leq 12 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

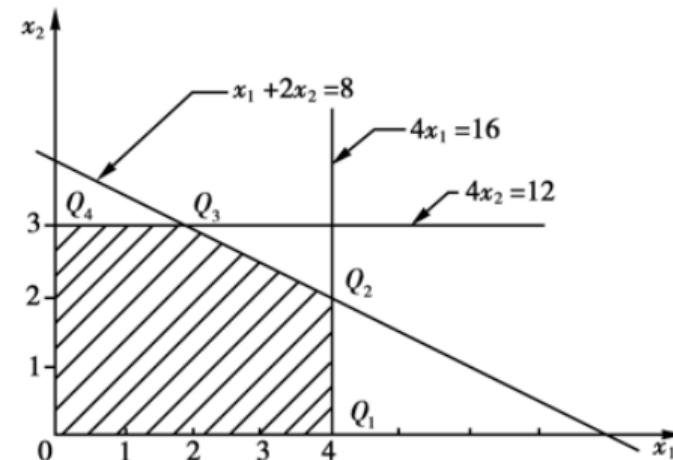
- 决策变量:  $x_1, x_2$
- 目标函数:  $\max z = 2x_1 + 3x_2$
- 约束条件:  $x_1 + 2x_2 \leq 8, 4x_1 \leq 16, 4x_2 \leq 12, x_1, x_2 \geq 0$

# 具体步骤

- 第一步：建立平面直角坐标系
- 第二步：图示约束条件，找出可行域

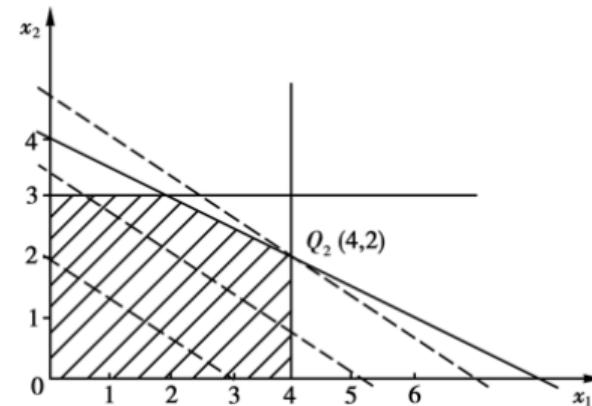
$$\max z = 2x_1 + 3x_2$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} x_1 + 2x_2 \leq 8 \\ 4x_1 \leq 16 \\ 4x_2 \leq 12 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$



# 具体步骤

- 第一步：建立平面直角坐标系
- 第二步：图示约束条件，找出可行域
- 第三步：图示目标函数  $\max z = 2x_1 + 3x_2$



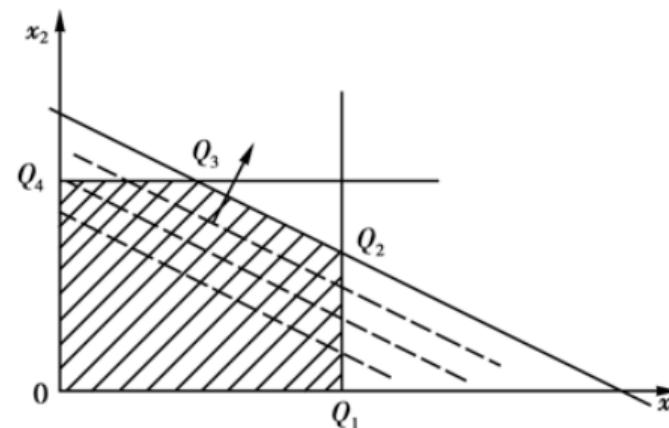
- 第四步：确定最优解为  $x_1 = 4, x_2 = 2$ , 最优值为  $z^* = 14$

# 无穷多最优解

## ■ 目标函数的直线族与约束条件平行

$$\max z = 2x_1 + 4x_2$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} x_1 + 2x_2 \leq 8 \\ 4x_1 \leq 16 \\ 4x_2 \leq 12 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

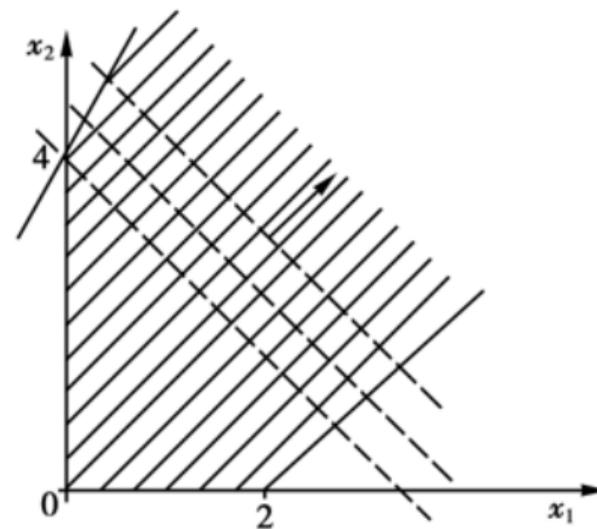


# 无界解

- 建立数学模型时遗漏了某些必要的资源约束条件

$$\max z = x_1 + x_2$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} -2x_1 + x_2 \leq 4 \\ x_1 - x_2 \leq 2 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

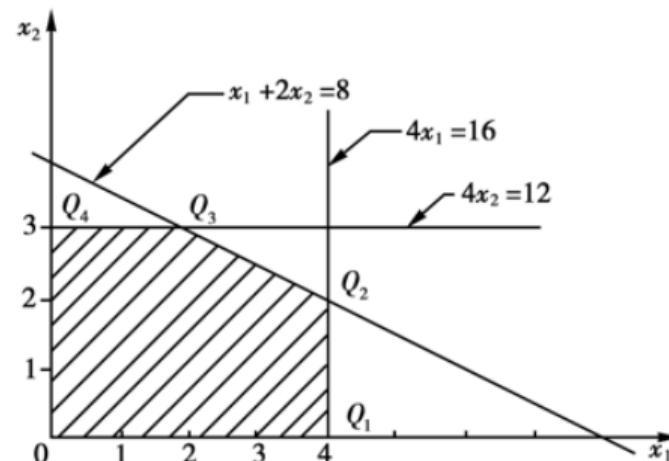


# 无可行解

- 当存在矛盾的约束条件时会出现无可行域

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

$$\text{s.t. } \begin{cases} x_1 + x_2 \geq 10 \\ x_1 + 2x_2 \leq 8 \\ 4x_1 \leq 16 \\ 4x_2 \leq 12 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

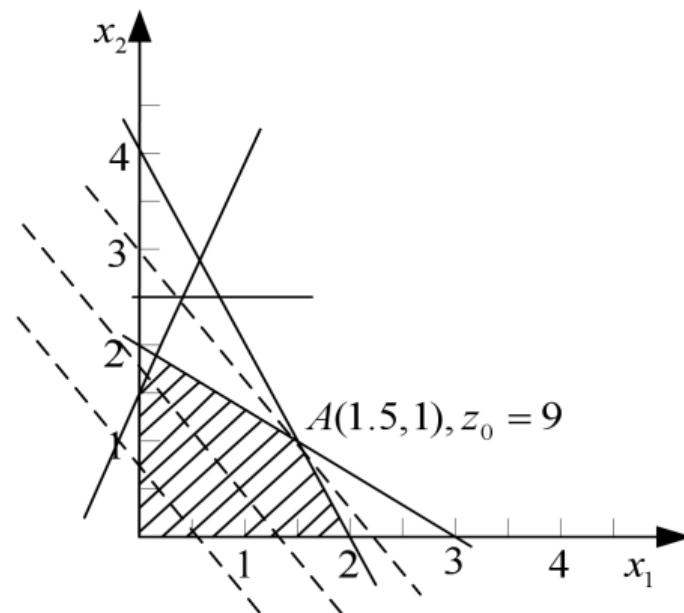


## 例 2

### ■ 用图解法求解线性规划问题

$$\max z = 4x_1 + 3x_2$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} 2x_1 + 3x_2 \leq 6 \\ -3x_1 + 2x_2 \leq 3 \\ 2x_1 + x_2 \leq 4 \\ 2x_2 \leq 5 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$



# 课堂练习 1

## ■ 用图解法求解线性规划问题

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

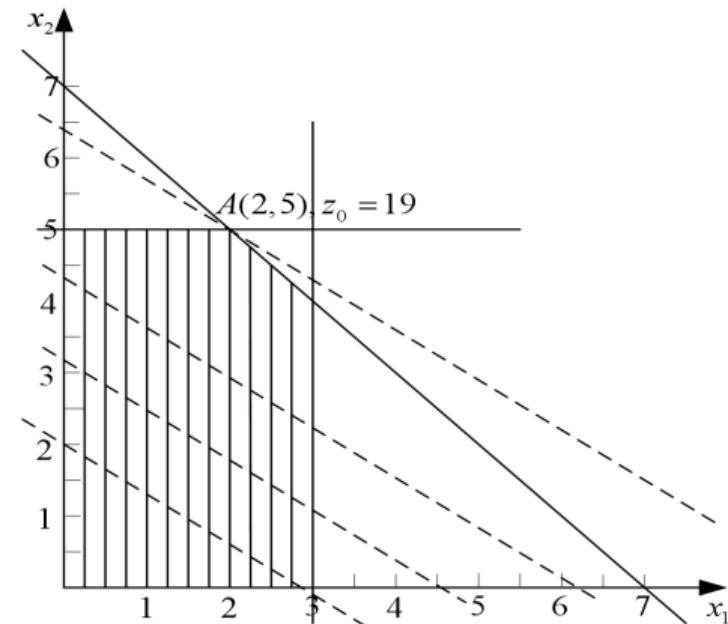
$$\text{s.t. } \begin{cases} 2x_1 + 2x_2 \leq 14 \\ 4x_1 \leq 12 \\ 3x_2 \leq 15 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

# 课堂练习 1 (答案)

## ■ 用图解法求解线性规划问题

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

$$\text{s.t. } \begin{cases} 2x_1 + 2x_2 \leq 14 \\ 4x_1 \leq 12 \\ 3x_2 \leq 15 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$



- 若线性规划问题的可行域存在, 则可行域是一个**凸集**
- 若线性规划问题的最优解存在, 则最优解一定是凸集的某个**顶点**
- 解题思路
  - 先找出凸集的任一顶点, 计算在顶点处的目标函数值
  - 比较周围相邻顶点的目标函数值是否比这个值大, 如果为否, 则该顶点就是最优解的点, 否则转到比这个点的目标函数值更大的另一顶点
  - 重复上述过程, 一直到找出使目标函数值达到最大的顶点为止

- 图解法仅求解两个变量的线性规划问题
- 解的存在性
  - 唯一解
  - 无穷多解
  - 无界解
  - 无解/无可行解
- 课后作业: P43, 习题 1.1 (图解法)

- 2.1 线性规划问题及其数学模型
- 2.2 图解法
- 2.3 单纯形法原理
- 2.4 单纯形法计算步骤
- 2.5 单纯形法的进一步讨论
- 2.6 线性规划的对偶问题
- 2.7 对偶问题的基本性质

## ■ 标准形式

$$(LP) \quad \max z = \sum_{j=1}^n c_j x_j \quad (1.1)$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j = b_i & (i = 1, \dots, m) \\ x_j \geq 0 & (j = 1, \dots, n) \end{cases} \quad (1.2)$$

$$(1.3)$$

- 满足约束条件 (1.2) 和 (1.3) 的  $x_j$  ( $j = 1, \dots, n$ ) 称为**可行解**
- 全部可行解的集合称为**可行域**
- 满足 (1.1) 的可行解称为**最优解**
- 最优解所对应的函数值称为**最优值**

- 设  $A$  为约束方程组 (1.2) 的  $m \times n$  ( $n > m$ ) 阶系数矩阵, 其秩为  $m$ ,  $B$  是矩阵  $A$  中的一个  $m \times m$  阶的满秩子矩阵, 记为

$$B = \begin{bmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1m} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{m1} & \cdots & a_{mm} \end{bmatrix} = (P_1, \dots, P_m)$$

- $B$  是线性规划问题 (LP) 的一个**基**
- $B$  中的每一个列向量  $P_j$  ( $j = 1, \dots, m$ ) 称为**基向量**
- 与基向量  $P_j$  对应的变量  $x_j$  称为**基变量**, 记为  $X_B = (x_1, \dots, x_m)^\top$
- 除基变量以外的变量称为**非基变量**, 记为  $X_N = (x_{m+1}, \dots, x_n)^\top$

# 例 1

## ■ 找出线性规划问题的基、基向量和基变量

$$\max z = 70x_1 + 120x_2$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} 9x_1 + 4x_2 + x_3 = 360 \\ 4x_1 + 5x_2 + x_4 = 200 \\ 3x_1 + 10x_2 + x_5 = 300 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0 \end{cases}$$

# 例 1

- 写出技术系数矩阵

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 9 & 4 & 1 & 0 & 0 \\ 4 & 5 & 0 & 1 & 0 \\ 3 & 10 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

- 寻找阶为  $m$  的满秩子矩阵

$$\mathbf{B} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} = (\mathbf{P}_3, \mathbf{P}_4, \mathbf{P}_5)$$

基变量为  $\mathbf{X}_B = (x_3, x_4, x_5)^\top$ , 非基变量为  $\mathbf{X}_N = (x_1, x_2)^\top$

# 例 1

- 写出技术系数矩阵

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 9 & 4 & 1 & 0 & 0 \\ 4 & 5 & 0 & 1 & 0 \\ 3 & 10 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

- 另一个基为

$$\mathbf{B}' = \begin{bmatrix} 4 & 0 & 0 \\ 5 & 1 & 0 \\ 10 & 0 & 1 \end{bmatrix} = (\mathbf{P}_2, \mathbf{P}_4, \mathbf{P}_5)$$

基变量为  $\mathbf{X}_B = (x_2, x_4, x_5)^\top$ , 非基变量为  $\mathbf{X}_N = (x_1, x_3)^\top$

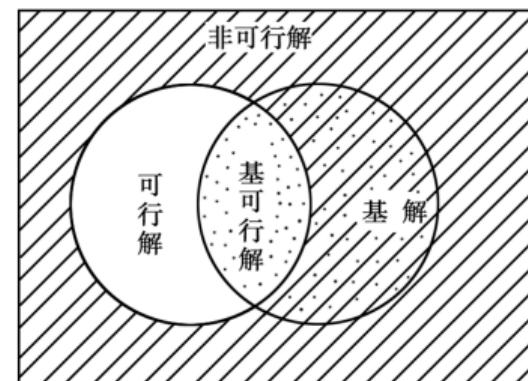
# 解的概念

- 在 (1.2) 中, 令所有非基变量  $x_{m+1}, \dots, x_n$  等于 0, 则称

$$\mathbf{X} = (x_1, \dots, x_m, 0, \dots, 0)^\top$$

为线性规划问题 (LP) 的**基解**

- 满足变量非负约束条件 (1.3) 的基解称为**基可行解**
- 对应于基可行解的基称为**可行基**



## 例 2

- 求出全部基解, 指出其中的基可行解, 并确定最优解

$$\begin{aligned} \max z &= 2x_1 + 3x_2 + x_3 \\ \text{s.t. } &\begin{cases} x_1 + x_3 = 5 \\ x_1 + 2x_2 + x_4 = 10 \\ x_2 + x_5 = 4 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

- 写出技术系数矩阵

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 2 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

## 例 2

■ 全部基解见下表

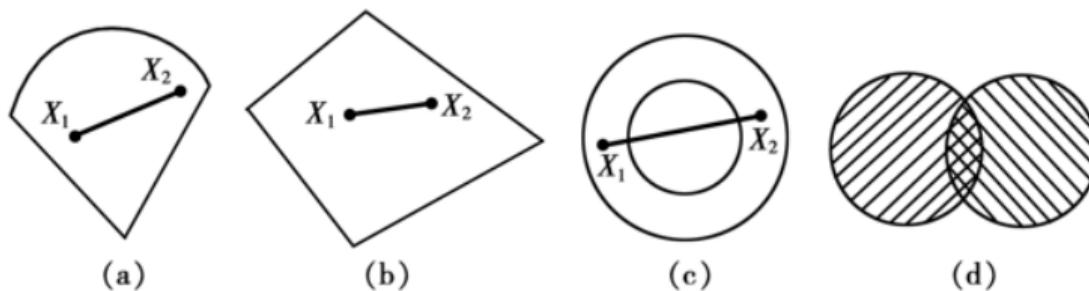
序号	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$z$	基可行解
①	0	0	5	10	4	5	✓
②	0	4	5	2	0	17	✓
③	5	0	0	5	4	10	✓
④	0	5	5	0	-1	20	✗
⑤	10	0	-5	0	4	15	✗
⑥	5	2.5	0	0	0	1.5	✓
⑦	5	4	0	-3	0	22	✗
⑧	2	4	3	0	0	19	✓

■ 最优解为  $\mathbf{X} = (2, 4, 3, 0, 0)^\top$ , 最优值为  $z^* = 19$

# 凸集

- 对于任意两点  $X_1, X_2 \in \Omega$ , 满足下式的集合  $\Omega$  称为**凸集**

$$\alpha X_1 + (1 - \alpha) X_2 \in \Omega \quad (0 < \alpha < 1)$$



- 对于凸集  $\Omega$  中的点  $X$ , 如果不存在  $X_1, X_2 \in \Omega$  使得

$$X = \alpha X_1 + (1 - \alpha) X_2 \in \Omega \quad (0 < \alpha < 1)$$

则称  $X$  是凸集  $\Omega$  的**顶点 (极点)**

# 几个基本定理

■ 定理 1 若线性规划问题存在可行解, 则可行域是凸集

证明 记  $\Omega$  为满足线性规划问题束条件的集合

$$\sum_{j=1}^n \mathbf{P}_j x_j = \mathbf{b}, \quad \mathbf{x}_j \geq 0 \quad (j = 1, \dots, n)$$

设  $\Omega$  内的任意两点为

$$\mathbf{X}_1 = (x_{11}, \dots, x_{1n})^\top, \quad \mathbf{X}_2 = (x_{21}, \dots, x_{2n})^\top$$

且  $\mathbf{X}_1 \neq \mathbf{X}_2$ , 一定满足

$$\sum_{j=1}^n \mathbf{P}_j x_{1j} = \mathbf{b}, \quad x_{1j} \geq 0 \quad (j = 1, \dots, n)$$

$$\sum_{j=1}^n \mathbf{P}_j x_{2j} = \mathbf{b}, \quad x_{2j} \geq 0 \quad (j = 1, \dots, n)$$

# 几个基本定理

证明 (续) 令  $\mathbf{X} = (x_1, \dots, x_n)^\top$  为  $\mathbf{X}_1, \mathbf{X}_2$  连线上任意一点, 即

$$\mathbf{X} = \alpha \mathbf{X}_1 + (1 - \alpha) \mathbf{X}_2 \quad (0 < \alpha < 1)$$

其中  $x_j = \alpha x_{1j} + (1 - \alpha) x_{2j}$

于是

$$\begin{aligned}\sum_{j=1}^n \mathbf{P}_j x_j &= \sum_{j=1}^n \mathbf{P}_j (\alpha x_{1j} + (1 - \alpha) x_{2j}) \\&= \alpha \sum_{j=1}^n \mathbf{P}_j x_{1j} + \sum_{j=1}^n \mathbf{P}_j x_{2j} - \alpha \sum_{j=1}^n \mathbf{P}_j x_{2j} \\&= \alpha \mathbf{b} + \mathbf{b} - \alpha \mathbf{b} \\&= \mathbf{b}\end{aligned}$$

考虑  $x_{1j}, x_{2j} \geq 0, \alpha > 0, 1 - \alpha > 0$ , 可知  $x_j \geq 0$  ( $j = 1, \dots, n$ ), 证毕

## 几个基本定理

■ 引理 线性规划问题的可行解  $\mathbf{X} = (x_1, x_2, \dots, x_n)^\top$  为基可行解的充要条件是  $\mathbf{X}$  的正分量所对应的系数列向量是线性独立的

证明 (必要性) 由基可行解的定义可知

在 (1.2) 中, 令所有非基变量  $x_{m+1}, \dots, x_n$  等于 0, 则称

$$\mathbf{X} = (x_1, \dots, x_m, 0, \dots, 0)^\top$$

为线性规划问题的基解, 满足变量非负约束条件 (1.3) 的基解称为基可行解

## 几个基本定理

证明 (续) (充分性) 若向量  $P_1, P_2, \dots, P_k$  线性独立, 则必有  $k \leq m$

(1) 当  $k = m$  时,  $P_1, P_2, \dots, P_k$  恰构成一个基, 从而

$$\mathbf{X} = (x_1, x_2, \dots, x_m, 0, \dots, 0)^\top$$

为相应的基可行解

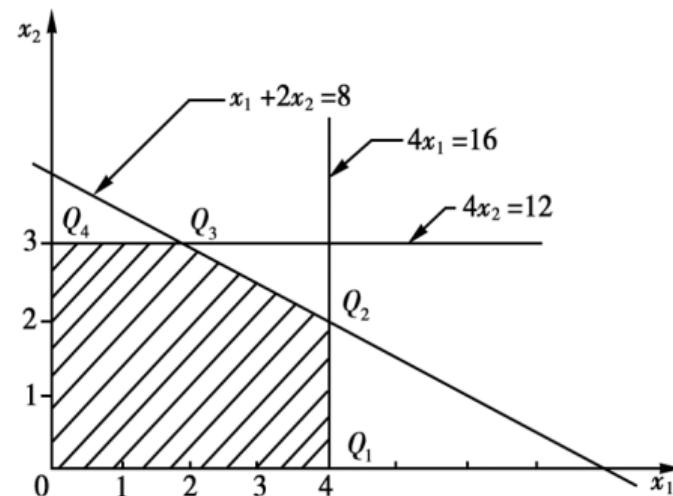
(2) 当  $k < m$  时, 则可以从其余的列向量中取出  $m - k$  个与

$$P_1, P_2, \dots, P_k$$

构成最大的线性独立向量组, 其对应的解恰为  $X$ , 根据定义它是基可行解

# 几个基本定理

- 定理 2 线性规划问题的基可行解  $X$  对应线性规划问题可行域 (凸集) 的顶点
- 定理 3 若线性规划问题有最优解, 那么一定存在一个基可行解是最优解
- 定理 4 可行域有界, 目标函数最优值必可在顶点得到



## 课堂练习 1

- 试证明定理 3, 即

若线性规划问题有最优解, 那么一定存在一个基可行解是最优解

## 课堂练习 1 (答案)

证明 设  $\mathbf{X}^{(0)} = (x_1^0, x_2^0, \dots, x_n^0)^\top$  是线性规划问题的一个最优解, 那么

$$Z = \mathbf{C}\mathbf{X}^{(0)} = \sum_{j=1}^n c_j x_j^0$$

是目标函数的最大值

若  $\mathbf{X}^{(0)}$  不是基可行解, 由定理 2 知  $\mathbf{X}^{(0)}$  不是顶点, 一定能在可行域内找到通过  $\mathbf{X}^{(0)}$  的直线上的另外两个点

$$(\mathbf{X}^{(0)} + \mu\delta) \geq 0 \quad \text{和} \quad (\mathbf{X}^{(0)} - \mu\delta) \geq 0$$

将这两个点带入目标函数有

$$\mathbf{C}(\mathbf{X}^{(0)} + \mu\delta) = \mathbf{C}\mathbf{X}^{(0)} + \mathbf{C}\mu\delta$$

$$\mathbf{C}(\mathbf{X}^{(0)} - \mu\delta) = \mathbf{C}\mathbf{X}^{(0)} - \mathbf{C}\mu\delta$$

## 课堂练习 1 (答案)

证明 (续) 因  $\mathbf{C}\mathbf{X}^{(0)}$  为目地函数的最大值, 故有

$$\begin{aligned}\mathbf{C}\mathbf{X}^{(0)} &\geq \mathbf{C}\mathbf{X}^{(0)} + \mathbf{C}\mu\delta \\ \mathbf{C}\mathbf{X}^{(0)} &\geq \mathbf{C}\mathbf{X}^{(0)} - \mathbf{C}\mu\delta\end{aligned}$$

由此  $\mathbf{C}\mu\delta = 0$ , 即有

$$\mathbf{C}(\mathbf{X}^{(0)} + \mu\delta) = \mathbf{C}\mathbf{X}^{(0)} = \mathbf{C}(\mathbf{X}^{(0)} - \mu\delta)$$

如果  $(\mathbf{X}^{(0)} + \mu\delta)$  或  $(\mathbf{X}^{(0)} - \mu\delta)$  仍不是基可行解, 按照上面的方法继续做下去, 最终一定可以找到一个基可行解, 其目地函数值等于  $\mathbf{C}\mathbf{X}^{(0)}$ , 证毕

## ■ 解的概念

- 可行解, 可行域, 最优解
- 基, 基解, 基可行解, 可行基
- 凸集, 顶点

## ■ 解的性质

- 所有可行解构成的集合是凸集
- 每个基可行解对应可行域的一个顶点
- 若有最优解, 则必在顶点上得到

## ■ 课后作业: P44, 习题 1.3 (1)

- 2.1 线性规划问题及其数学模型
- 2.2 图解法
- 2.3 单纯形法原理
- 2.4 单纯形法计算步骤
- 2.5 单纯形法的进一步讨论
- 2.6 线性规划的对偶问题
- 2.7 对偶问题的基本性质

# 单纯形法原理

- 先找出一个基可行解，判断其是否为最优解，如果否，则转换到相邻的基可行解，并使目标函数值不断增大，一直找到最优解为止
- 迭代步骤
  - 第一步：求初始基可行解，列出初始单纯形表
  - 第二步：最优化检验
  - 第三步：从一个基可行解转换到相邻的目标函数值更大的基可行解，列出新的单纯形表
  - 第四步：重复二、三步，一直到计算结束为止
- **单纯形表：**为检验一个基可行解是否最优，需要将其目标函数值与相邻基可行解的目标函数值进行比较

# 第一步：列出初始单纯形表

## ■ 考虑线性规划问题

$$\begin{aligned} \max z &= c_1x_1 + c_2x_2 + \cdots + c_nx_n \\ \text{s.t. } &\left\{ \begin{array}{l} x_1 + a_{1,m+1}x_{m+1} + \cdots + a_{1,n}x_n = b_1 \\ x_2 + a_{2,m+1}x_{m+1} + \cdots + a_{2,n}x_n = b_2 \\ \cdots \\ x_m + a_{m,m+1}x_{m+1} + \cdots + a_{m,n}x_n = b_m \\ x_1, \dots, x_n \geq 0 \end{array} \right. \end{aligned}$$

## ■ 系数矩阵的增广矩阵

$$A = \left[ \begin{array}{ccccccc|c} 1 & 0 & \cdots & 0 & a_{1,m+1} & \cdots & a_{1,n} & b_1 \\ 0 & 1 & \cdots & 0 & a_{2,m+1} & \cdots & a_{2,n} & b_2 \\ \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & 1 & a_{m,m+1} & \cdots & a_{m,n} & b_m \end{array} \right]$$

# 第一步：列出初始单纯形表

- 选取  $m \times m$  的单位矩阵作为可行基，得到初始单纯形表

$c_j \rightarrow$		$c_1$	$\cdots$	$c_m$	$\cdots$	$c_j$	$\cdots$	$c_n$	
$C_B$	$X_B$	$b$	$x_1$	$\cdots$	$x_m$	$\cdots$	$x_j$	$\cdots$	$x_n$
$c_1$	$x_1$	$b_1$	1	$\cdots$	0	$\cdots$	$a_{1j}$	$\cdots$	$a_{1n}$
$c_2$	$x_2$	$b_2$	0	$\cdots$	0	$\cdots$	$a_{2j}$	$\cdots$	$a_{2n}$
$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$		$\vdots$		$\vdots$		$\vdots$
$c_m$	$x_m$	$b_m$	0	$\cdots$	1	$\cdots$	$a_{mj}$	$\cdots$	$a_{mn}$
$c_j - z_j$		0	$\cdots$	0	$\cdots$	$\sigma_j$	$\cdots$	$\sigma_n$	

- 检验数  $\sigma_j = c_j - z_j = c_j - \sum_{i=1}^m c_i a_{ij}$

## 第一步：列出初始单纯形表

### ■ 例 1

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

$$\text{s.t. } \begin{cases} 5x_2 \leq 15 \\ 6x_1 + 2x_2 \leq 24 \\ x_1 + x_2 \leq 5 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

### ■ 标准化

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

$$\text{s.t. } \begin{cases} 5x_2 + x_3 = 15 \\ 6x_1 + 2x_2 + x_4 = 24 \\ x_1 + x_2 + x_5 = 5 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0 \end{cases}$$

# 第一步：列出初始单纯形表

## ■ 系数矩阵

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

## ■ 列出初始单纯形表

$c_j \rightarrow$		2	1	0	0	0	
$\mathbf{C}_B$	$\mathbf{X}_B$	$\mathbf{b}$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$
0	$x_3$	15	0	5	1	0	0
0	$x_4$	24	6	2	0	1	0
0	$x_5$	5	1	1	0	0	1
$c_j - z_j$		2	1	0	0	0	

## 第二步：最优化检验

- 如果所有检验数

$$\sigma_j = c_j - \sum_{i=1}^m c_i a_{ij} \leq 0$$

且基变量中不含有人工变量，则停止，得到最优解

- 如果存在

$$\sigma_j = c_j - \sum_{i=1}^m c_i a_{ij} > 0$$

且有  $P_j \leq 0$ ，则停止迭代，问题为无界解

- 否则转三步

## 第二步：最优化检验

### ■ 例 1

$c_j \rightarrow$			2	1	0	0	0
$\mathbf{C}_B$	$\mathbf{X}_B$	$\mathbf{b}$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$
0	$x_3$	15	0	5	1	0	0
0	$x_4$	24	6	2	0	1	0
0	$x_5$	5	1	1	0	0	1
$c_j - z_j$			2	1	0	0	0

- 检验数  $\sigma_j > 0$ , 因此初始基可行解不是最优解
- 按照单纯形法转第三步

## 第三步：基可行解转化

- 从一个基可行解转换到相邻的目标函数更大的基可行解，列出新的单纯形表
  - 确定换入变量  $x_k$  (**最大增加原则**)

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

- 确定换出变量  $x_l$  (**最小比值原则**)

$$\theta = \min_i \left\{ \frac{b_i}{a_{ik}} \mid a_{ik} > 0 \right\} = \frac{b_l}{a_{lk}}$$

确定  $x_l$  为换出变量,  $a_{lk}$  为主元素

### 第三步：基可行解转化

- 用换入变量  $x_k$  替换基变量中的换出变量  $x_l$ , 得到一个新的基

$$(\mathbf{P}_1, \dots, \mathbf{P}_{l-1}, \mathbf{P}_k, \mathbf{P}_{l+1}, \dots, \mathbf{P}_m)$$

进行初等变换

$$\mathbf{P}_k = \begin{bmatrix} a_{1,k} \\ a_{2,k} \\ \vdots \\ a_{l,k} \\ \vdots \\ a_{m,k} \end{bmatrix} \xrightarrow{\text{高斯消元}} \mathbf{P}_l = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 1 \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix}$$

## 第三步：基可行解转化

### ■ 例 1

$c_j \rightarrow$			2	1	0	0	0
$\mathbf{C}_B$	$\mathbf{X}_B$	$\mathbf{b}$	<u><math>x_1</math></u>	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$
0	$x_3$	15	0	5	1	0	0
0	$x_4$	24	[6]	2	0	1	0
0	$x_5$	5	1	1	0	0	1
$c_j - z_j$			2	1	0	0	0

- 因  $\sigma_1 > \sigma_2$ , 确定  $x_1$  为换入变量
- $\theta = \min \left\{ \infty, \frac{24}{6}, \frac{5}{1} \right\} = 4$ , 确定 6 为主元素
- $x_4$  为换出变量

## 第四步：重复二、三步

### ■ 例 1

$c_j \rightarrow$		2	1	0	0	0	
$C_B$	$X_B$	b	$x_1$	$\underline{x_2}$	$x_3$	$x_4$	$x_5$
0	$x_3$	15	0	5	1	0	0
2	$x_1$	4	1	2/6	0	1/6	0
0	$\underline{x_5}$	1	0	[4/6]	0	-1/6	1
$c_j - z_j$		0	1/3	0	-1/3	0	

- 因  $\sigma_2 > 0$ , 确定  $x_2$  为换入变量
- $\theta = \min \left\{ \frac{15}{5}, \frac{4}{2/6}, \frac{1}{4/6} \right\} = \frac{6}{4}$ , 确定 4/6 为主元素
- $x_5$  为换出变量

## 第四步：重复二、三步

### ■ 例 1

		$c_j \rightarrow$	2	1	0	0	0
$C_B$	$X_B$	$\mathbf{b}$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$
0	$x_3$	$15/2$	0	0	1	$5/4$	$-15/2$
2	$x_1$	$7/2$	1	0	0	$1/4$	$-1/2$
1	$x_2$	$3/2$	0	1	0	$-1/4$	$3/2$
$c_j - z_j$		0	0	0	$-1/4$	$-1/2$	

- 所有检验数  $\sigma_j \leq 0$ , 得到最优解  $\mathbf{X} = (7/2, 3/2, 15/2, 0, 0)^\top$
- 代入目标函数得最优值  $z^* = 2x_1 + x_2 = 17/2$

## 例 2

### ■ 用单纯形法求解线性规划问题

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

$$\text{s.t. } \begin{cases} x_1 + 2x_2 \leq 8 \\ 4x_1 \leq 16 \\ 4x_2 \leq 12 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

### ■ 标准化

$$\max z = 2x_1 + 3x_2 + 0x_3 + 0x_4 + 0x_5$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} x_1 + 2x_2 + x_3 = 8 \\ 4x_1 + x_4 = 16 \\ 4x_2 + x_5 = 12 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0 \end{cases}$$

## 例 2

- 第一步：求初始基可行解，列出初始单纯形表

$c_j \rightarrow$			2	3	0	0	0
$C_B$	$X_B$	b	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$
0	$x_3$	8	1	2	1	0	0
0	$x_4$	16	4	0	0	1	0
0	$x_5$	12	0	4	0	0	1
$c_j - z_j$			2	3	0	0	0

- 第二步：检验数大于零，因此初始基可行解不是最优解

## 例 2

### ■ 第三步：基可行解的转换

$c_j \rightarrow$			2	3	0	0	0
$\mathbf{C}_B$	$\mathbf{X}_B$	$\mathbf{b}$	$x_1$	<u><math>x_2</math></u>	$x_3$	$x_4$	$x_5$
0	$x_3$	8	1	2	1	0	0
0	$x_4$	16	4	0	0	1	0
0	<u><math>x_5</math></u>	12	0	[4]	0	0	1
$c_j - z_j$			2	3	0	0	0

- 因  $\sigma_2 > \sigma_1$ , 确定  $x_2$  为换入变量
- $\theta = \min \left\{ \frac{8}{2}, \infty, \frac{12}{4} \right\} = 3$ , 确定 4 为主元素
- $x_5$  为换出变量

## 例 2

### ■ 具体过程

$c_j \rightarrow$		2	3	0	0	0	
$\mathbf{C}_B$	$\mathbf{X}_B$	$\mathbf{b}$	$x_1$	<u><math>x_2</math></u>	$x_3$	$x_4$	$x_5$
0	$x_3$	8	1	2	1	0	0
0	$x_4$	16	4	0	0	1	0
0	<u><math>x_5</math></u>	12	0	[4]	0	0	1
$c_j - z_j$		2	3	0	0	0	

↓

$c_j \rightarrow$		2	3	0	0	0	
$\mathbf{C}_B$	$\mathbf{X}_B$	$\mathbf{b}$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$
0	$x_3$	2	1	0	1	0	-1/2
0	$x_4$	16	4	0	0	1	0
3	$x_2$	3	0	1	0	0	1/4
$c_j - z_j$		2	0	0	0	0	-3/4

## 例 2

### ■ 第四步：重复二、三步

$c_j \rightarrow$			2	3	0	0	0
$\mathbf{C}_B$	$\mathbf{X}_B$	$\mathbf{b}$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$
0	$\frac{x_3}{x_4}$	2	[1]	0	1	0	$-1/2$
0	$\frac{x_4}{x_2}$	16	4	0	0	1	0
3	$x_2$	3	0	1	0	0	$1/4$
$c_j - z_j$			2	0	0	0	$-3/4$

- 因  $\sigma_1 > 0$ , 确定  $x_1$  为换入变量
- $\theta = \min \left\{ \frac{2}{1}, \frac{16}{4}, \infty \right\} = 2$ , 确定 1 为主元素
- $x_3$  为换出变量

## 例 2

### ■ 具体过程

$c_j \rightarrow$			2	3	0	0	0
$\mathbf{C}_B$	$\mathbf{X}_B$	$\mathbf{b}$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$
0	$x_3$	2	[1]	0	1	0	-1/2
0	$x_4$	16	4	0	0	1	0
3	$x_2$	3	0	1	0	0	1/4
$c_j - z_j$			2	0	0	0	-3/4



$c_j \rightarrow$			2	3	0	0	0
$\mathbf{C}_B$	$\mathbf{X}_B$	$\mathbf{b}$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$
2	$x_1$	2	1	0	1	0	-1/2
0	$x_4$	8	0	0	-4	1	2
3	$x_2$	3	0	1	0	0	1/4
$c_j - z_j$			0	0	-2	0	1/4

## 例 2

### ■ 第四步：重复二、三步

		$c_j \rightarrow$	2	3	0	0	0
$\mathbf{C}_B$	$\mathbf{X}_B$	$\mathbf{b}$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$\underline{x_5}$
2	$x_1$	2	1	0	1	0	-1/2
0	$\underline{x_4}$	8	0	0	-4	1	[2]
3	$x_2$	3	0	1	0	0	1/4
$c_j - z_j$		0	0	-2	0	0	1/4

- 因  $\sigma_5 > 0$ , 确定  $x_5$  为换入变量
- $\theta = \min \left\{ -, \frac{8}{2}, \frac{3}{1/4} \right\} = 4$ , 确定 2 为主元素 (为什么不能选 -1/2)
- $x_4$  为换出变量

## 例 2

### ■ 具体过程

$c_j \rightarrow$		2	3	0	0	0	
$\mathbf{C}_B$	$\mathbf{X}_B$	$\mathbf{b}$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$
2	$x_1$	2	1	0	1	0	$-1/2$
0	$x_4$	8	0	0	-4	1	[2]
3	$x_2$	3	0	1	0	0	$1/4$
$c_j - z_j$		0	0	-2	0	1/4	

↓

$c_j \rightarrow$		2	3	0	0	0	
$\mathbf{C}_B$	$\mathbf{X}_B$	$\mathbf{b}$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$
2	$x_1$	4	1	0	0	$1/4$	0
0	$x_5$	4	0	0	-2	$1/2$	1
3	$x_2$	2	0	1	$1/2$	$-1/8$	0
$c_j - z_j$		0	0	$-3/2$	$-1/8$	0	

## 例 2

### ■ 第四步：重复二、三步

$c_j \rightarrow$		2	3	0	0	0	
$\mathbf{C}_B$	$\mathbf{X}_B$	$\mathbf{b}$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$\underline{x_5}$
2	$x_1$	4	1	0	0	$1/4$	0
0	$x_5$	4	0	0	-2	$1/2$	1
3	$x_2$	2	0	1	$1/2$	$-1/8$	0
$c_j - z_j$		0	0	$-3/2$	$-1/8$	0	

- 所有检验数  $\sigma_j \leq 0$ , 得到最优解
- 最优解  $X = (4, 2, 0, 0, 4)^\top$
- 最优值  $z^* = 2x_1 + 3x_2 = 14$

# 课堂练习 1

## ■ 用单纯形法求解线性规划问题

$$\max z = 50x_1 + 100x_2$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} x_1 + x_2 \leq 300 \\ 2x_1 + x_2 \leq 400 \\ x_2 \leq 250 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

# 课堂练习 1 (答案)

■ 经过分析得到

$c_j \rightarrow$		50	100	0	0	0	
$\mathbf{C}_B$	$\mathbf{X}_B$	$\mathbf{b}$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$
50	$x_1$	50	1	0	1	0	-1
0	$x_4$	50	0	0	-2	1	1
100	$x_2$	250	0	1	0	0	1
$c_j - z_j$		0	0	-50	0	0	-50

■ 所有检验数  $\sigma_j \leq 0$ , 得到唯一最优解

■ 最优解  $X = (50, 250, 0, 50, 0)^\top$

■ 最优值  $z^* = 50x_1 + 100x_2 = 27500$

# 小结

- 单纯形表
- 检验数
- 计算步骤
  - 第一步：列出初始单纯形表
  - 第二步：最优化检验
  - 第三步：基可行解转化
  - 第四步：重复二、三步，一直到计算结束为止

- 2.1 线性规划问题及其数学模型
- 2.2 图解法
- 2.3 单纯形法原理
- 2.4 单纯形法计算步骤
- 2.5 单纯形法的进一步讨论
- 2.6 线性规划的对偶问题
- 2.7 对偶问题的基本性质

# 人工变量法

## ■ 考虑求解线性规划问题

$$\max z = -3x_1 + x_3$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 \leq 4 \\ -2x_1 + x_2 - x_3 \geq 1 \\ 3x_2 + x_3 = 9 \\ x_1, x_2, x_3 \geq 0 \end{cases}$$

↓

$$\max z = -3x_1 + x_3 + 0x_4 + 0x_5$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 4 \\ -2x_1 + x_2 - x_3 - x_5 = 1 \\ 3x_2 + x_3 = 9 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0 \end{cases}$$

# 大 M 法

## ■ 添加人工变量 $x_6, x_7$

$$\max z = -3x_1 + x_3 + 0x_4 + 0x_5$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 4 \\ -2x_1 + x_2 - x_3 - x_5 = 1 \\ 3x_2 + x_3 = 9 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0 \end{cases}$$

↓

$$\max z = -3x_1 + x_3 + 0x_4 + 0x_5 - Mx_6 - Mx_7$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 4 \\ -2x_1 + x_2 - x_3 - x_5 + x_6 = 1 \\ 3x_2 + x_3 + x_7 = 9 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6, x_7 \geq 0 \end{cases}$$

# 大 M 法

## ■ 用单纯形法求解

$c_j \rightarrow$			-3	0	1	0	0	$-M$	$-M$
$C_B$	$X_B$	$b$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	$x_7$
0	$x_4$	4	1	1	1	1	0	0	0
$-M$	$x_6$	1	-2	[1]	-1	0	-1	1	0
$-M$	$x_7$	9	0	3	1	0	0	0	1
$c_j - z_j$			$-3 - 2M$	$4M$	1	0	$-M$	0	0
0	$x_4$	3	3	0	2	1	1	-1	0
0	$x_2$	1	-2	1	-1	0	-1	1	0
$-M$	$x_7$	6	[6]	0	4	0	3	-3	1
$c_j - z_j$			$-3 + 6M$	0	$1 + 4M$	0	$3M$	$-4M$	0

# 大 M 法

## ■ 用单纯形法求解 (续)

$c_j \rightarrow$			-3	0	1	0	0	$-M$	$-M$
$\mathbf{C}_B$	$\mathbf{X}_B$	$\mathbf{b}$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	$x_7$
0	$x_4$	0	0	0	0	1	$-1/2$	$-1/2$	$1/2$
0	$x_2$	3	0	1	$1/3$	0	0	0	$1/3$
-3	$x_1$	1	1	0	$[2/3]$	0	$1/2$	$-1/2$	$1/6$
$c_j - z_j$			0	0	3	0	$3/2$	$-3/2 - M$	$1/2 - M$
0	$x_4$	0	0	0	0	1	$-1/2$	$1/2$	$-1/2$
0	$x_2$	$5/2$	$-1/2$	1	0	0	$-1/4$	$1/4$	$1/4$
1	$x_3$	$3/2$	$3/2$	0	1	0	$3/4$	$-3/4$	$1/4$
$c_j - z_j$			$-9/2$	0	0	0	$-3/4$	$3/4 - M$	$-1/4 - M$

# 例 1

## ■ 用大 $M$ 法求解线性规划问题

$$\begin{aligned} \max z &= 6x_1 + 4x_2 \\ \text{s.t. } &\begin{cases} 2x_1 + 3x_2 \leq 100 \\ 4x_1 + 2x_2 \leq 120 \\ x_1 = 14 \\ x_2 \geq 22 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

# 例 1

## ■ 标准化, 增加人工变量

$$\max z = 6x_1 + 4x_2 + 0x_3 + 0x_4 + 0x_5 - Mx_6 - Mx_7$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} 2x_1 + 3x_2 + x_3 = 100 \\ 4x_1 + 2x_2 + x_4 = 120 \\ x_1 + x_6 = 14 \\ x_2 - x_5 + x_7 = 22 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6, x_7 \geq 0 \end{cases}$$

# 例 1

## ■ 用单纯形法求解

$c_j \rightarrow$			6	4	0	0	0	$-M$	$-M$
$\mathbf{C}_B$	$\mathbf{X}_B$	$\mathbf{b}$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	$x_7$
0	$x_3$	100	2	3	1	0	0	0	0
0	$x_4$	120	4	2	0	1	0	0	0
$-M$	$x_6$	14	[1]	0	0	0	0	1	0
$-M$	$x_7$	22	0	1	0	0	-1	0	1
$c_j - z_j$			$M + 6$	$M + 4$	0	0	$-M$	0	0
0	$x_3$	72	0	3	1	0	0	-2	0
0	$x_4$	64	0	2	0	1	0	-4	0
6	$x_1$	14	1	0	0	0	0	1	0
$-M$	$x_7$	22	0	[1]	0	0	-1	0	1
$c_j - z_j$			0	$M + 4$	0	0	$-M$	$-6 - M$	0

# 例 1

## ■ 用单纯形法求解 (续)

$c_j \rightarrow$		6	4	0	0	0	$-M$	$-M$	
$\mathbf{C}_B$	$\mathbf{X}_B$	$\mathbf{b}$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	$x_7$
0	$x_3$	6	0	0	1	0	[3]	-2	-3
0	$x_4$	20	0	0	0	1	2	-4	-2
6	$x_1$	14	1	0	0	0	0	1	0
4	$x_2$	22	0	1	0	0	-1	0	1
$c_j - z_j$		0	0	0	0	4	$-6 - M$	$-4 - M$	
0	$x_5$	2	0	0	1/3	0	1	-2/3	-1
0	$x_4$	16	0	0	-2/3	1	0	-8/3	0
6	$x_1$	14	1	0	0	0	0	1	0
4	$x_2$	24	0	1	1/3	0	0	-2/3	0
$c_j - z_j$		0	0	-4/3	0	0	$-10/3 - M$	$-M$	

# 两阶段法

## ■ 对于标准形式线性规划问题

$$\begin{aligned} \max z &= \sum_{j=1}^n c_j x_j \\ \text{s.t. } &\begin{cases} \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j = b_i \ (i = 1, \dots, m) \\ x_j \geq 0 \ (j = 1, \dots, n) \end{cases} \end{aligned}$$

## ■ 引入辅助问题

$$\begin{aligned} \min w &= \sum_{i=1}^m \textcolor{red}{y_i} \\ \text{s.t. } &\begin{cases} \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j + \textcolor{red}{y_i} = b_i \ (i = 1, \dots, m) \\ x_j, \textcolor{red}{y_i} \geq 0 \ (i = 1, \dots, m, j = 1, \dots, n) \end{cases} \end{aligned}$$

## 两阶段法

- 第一阶段：采用单纯形法求解，求解辅助问题

当人工变量取值为 0 时，目标函数值也为 0。这时候的最优解就是原线性规划问题的一个基可行解。如果第一阶段求解结果最优解的目标函数值不为 0，也即最优解的基变量中含有非零的人工变量，表明原线性规划问题无可行解。

- 第二阶段：在第一阶段已求得原问题的一个初始基可行解的基础上，再求原问题的最优解

对第一阶段的最优单纯形表稍加改动，首先把第一行的价值向量替换成原问题的价值向量，人工变量全部从表中去掉，然后继续用单纯形法计算。

- 原问题有可行解时，辅助问题最优值为 0

## 例 2

### ■ 求解线性规划问题

$$\max z = -3x_1 + x_3$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 \leq 4 \\ -2x_1 + x_2 - x_3 \geq 1 \\ 3x_2 + x_3 = 9 \\ x_1, x_2, x_3 \geq 0 \end{cases}$$

### ■ 大 $M$ 法

$$\max z = -3x_1 + x_3 + 0x_4 + 0x_5 - Mx_6 - Mx_7$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 4 \\ -2x_1 + x_2 - x_3 - x_5 + x_6 = 1 \\ 3x_2 + x_3 + x_7 = 9 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6, x_7 \geq 0 \end{cases}$$

## 例 2

### ■ 第一阶段

$$\min w = x_6 + x_7 \quad (\max w' = -x_6 - x_7)$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 4 \\ -2x_1 + x_2 - x_3 - x_5 + x_6 = 1 \\ 3x_2 + x_3 + x_7 = 9 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6, x_7 \geq 0 \end{cases}$$

### ■ 第二阶段

$$\max z = -3x_1 + 0x_2 + x_3 + 0x_4 + 0x_5$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 4 \\ -2x_1 + x_2 - x_3 - x_5 = 1 \\ 3x_2 + x_3 = 9 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0 \end{cases}$$

# 例 2

## ■ 第一阶段

$c_j \rightarrow$			0	0	0	0	0	-1	-1
$\mathbf{C}_B$	$\mathbf{X}_B$	$\mathbf{b}$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	$x_7$
0	$x_4$	4	1	1	1	1	0	0	0
-1	$x_6$	1	-2	[1]	-1	0	-1	1	0
-1	$x_7$	9	0	3	1	0	0	0	1
$c_j - z_j$			-2	4	0	0	-1	0	0
0	$x_4$	3	3	0	2	1	1	-1	0
0	$x_2$	1	-2	1	-1	0	-1	1	0
-1	$x_7$	6	[6]	0	4	0	3	-3	1
$c_j - z_j$			6	0	4	0	3	-4	0
0	$x_4$	0	0	0	0	1	-1/2	1/2	-1/2
0	$x_2$	3	0	1	1/3	0	0	0	1/3
0	$x_1$	1	1	0	2/3	0	1/2	-1/2	1/6
$c_j - z_j$			0	0	0	0	0	-1	-1

## 例 2

### ■ 第二阶段

$c_j \rightarrow$			-3	0	1	0	0
$\mathbf{C}_B$	$\mathbf{X}_B$	$\mathbf{b}$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$
0	$x_4$	0	0	0	0	1	$-1/2$
0	$x_2$	3	0	1	$1/3$	0	0
-3	$x_1$	1	1	0	$[2/3]$	0	$1/2$
$c_j - z_j$			0	0	3	0	$3/2$
0	$x_4$	0	0	0	0	1	$-1/2$
0	$x_2$	$5/2$	$-1/2$	1	0	0	$-1/4$
1	$x_3$	$3/2$	$3/2$	0	1	0	$3/4$
$c_j - z_j$			$-9/2$	0	0	0	$-3/4$

## 单纯形法计算中的几个问题

- 当所有  $\sigma_j \leq 0$ , 且某个非基变量的检验数为 0 时, 那么线性规划问题有无穷多最优解 (见例 3)
- 当结果出现所有  $\sigma_j \leq 0$  时, 如基变量中仍含有非零的人工变量 (两阶段法求解时第一阶段目标函数值不等于零), 表明问题无可行解 (见例 4)
- 当目标函数求极小化时, 解的判别以  $\sigma_j \geq 0$  作为判别最优解的标准 (见例 5)

## 例 3: 无穷多解

### ■ 考虑求解线性规划问题

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

$$\text{s.t. } \begin{cases} x_1 \leq 4 \\ x_2 \leq 3 \\ x_1 + 2x_2 \leq 8 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

↓

$$\max z = x_1 + 2x_2 + 0x_3 + 0x_4 + 0x_5$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} x_1 + x_3 = 4 \\ x_2 + x_4 = 3 \\ x_1 + 2x_2 + x_5 = 8 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0 \end{cases}$$

# 例 3: 无穷多解

## ■ 用单纯形法求解

$c_j \rightarrow$			1	2	0	0	0
$C_B$	$X_B$	b	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$
0	$x_3$	4	1	0	1	0	0
0	$x_4$	3	0	[1]	0	1	0
0	$x_5$	8	1	2	0	0	1
$c_j - z_j$			1	2	0	0	0
0	$x_3$	4	1	0	1	0	0
0	$x_2$	3	0	1	0	1	0
0	$x_5$	2	[1]	0	0	-2	1
$c_j - z_j$			1	0	0	-2	0

# 例 3: 无穷多解

## ■ 用单纯形法求解 (续)

$c_j \rightarrow$		1	2	0	0	0	
$C_B$	$X_B$	$b$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$
0	$x_3$	2	0	0	1	[2]	-1
2	$x_2$	3	0	1	0	1	0
1	$x_1$	2	1	0	0	-2	1
$c_j - z_j$		0	0	0	0	-1	
0	$x_4$	1	0	0	[1/2]	1	-1/2
2	$x_2$	2	0	1	-1/2	0	1/2
1	$x_1$	4	1	0	1	0	0
$c_j - z_j$		0	0	0	0	-1	

- $\mathbf{X}_1 = (2, 3, 2, 0, 0)^\top, \mathbf{X}_2 = (4, 2, 0, 1, 0)^\top, \dots$

## 例 4: 无可行解

### ■ 考虑求解线性规划问题

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

$$\text{s.t. } \begin{cases} x_1 + x_2 \leq 2 \\ 2x_1 + 2x_2 \geq 6 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

⇓

$$\max z = 2x_1 + x_2 + 0x_3 + 0x_4 - Mx_5$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 = 2 \\ 2x_1 + 2x_2 - x_4 + x_5 = 6 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0 \end{cases}$$

## 例 4: 无可行解

### ■ 用单纯形法求解

$c_j \rightarrow$			2	1	0	0	$-M$
$C_B$	$X_B$	b	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$
0	$x_3$	2	[1]	1	1	0	0
$-M$	$x_5$	6	2	2	0	-1	1
$c_j - z_j$			2 + 2M		1 + 2M	0	$-M$
2	$x_1$	2	1	1	1	0	0
$-M$	$x_5$	2	0	0	-2	-1	1
$c_j - z_j$			0	-1	$-2 - 2M$	$-M$	0

- 当所有  $\sigma_j \leq 0$  时, 基变量中仍含有非零的人工变量  $x_5 = 2$ , 故无可行解

## 例 5: 极小化

### ■ 考虑求解线性规划问题

$$\begin{aligned} \min z &= x_1 - x_2 + x_3 - 3x_5 \\ \text{s.t. } &\begin{cases} x_2 + x_3 - x_4 + 2x_5 = 6 \\ x_1 + 2x_2 - 2x_4 = 5 \\ 2x_2 + x_4 + 3x_5 + x_6 = 8 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

# 例 5: 极小化

## ■ 用单纯形法求解

$c_j \rightarrow$			1	-1	1	0	-3	0
$C_B$	$X_B$	$b$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$
1	$x_3$	6	0	1	1	-1	2	0
1	$x_1$	5	1	2	0	-2	0	0
0	$x_6$	8	0	2	0	1	[3]	1
$c_j - z_j$			0	-4	0	3	-5	0
1	$x_3$	2/3	0	-1/3	1	-5/3	0	-2/3
1	$x_1$	5	1	[2]	0	-2	0	0
-3	$x_5$	8/3	0	2/3	0	1/3	1	1/3
$c_j - z_j$			0	-2/3	0	14/3	0	5/3

# 单纯形法的进一步讨论

## ■ 用单纯形法求解 (续)

$c_j \rightarrow$			1	-1	1	0	-3	0
$\mathbf{C}_B$	$\mathbf{X}_B$	$\mathbf{b}$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$
1	$x_3$	$3/2$	$1/6$	0	1	-2	0	$-2/3$
-1	$x_2$	$5/2$	$1/2$	1	0	-1	0	0
-3	$x_5$	1	$-2/3$	0	0	1	1	$1/3$
$c_j - z_j$			$1/3$	0	0	4	0	$5/3$

■ 最优解  $\mathbf{X} = (0, 5/2, 3/2, 0, 1)^\top$

■ 最优值  $z^* = -4$

## 单纯形法计算中的几个问题

- 按最小比值  $\theta$  来确定换出基的变量时, 有时出现存在两个以上相同的最小比值, 从而使下一个表的基可行解中出现一个或多个基变量等于零的**退化解**
- 退化解的出现原因是模型中存在多余的约束, 使多个基可行解对应同一顶点
- 当存在退化解时, 就有可能出现迭代计算的循环
- **解决办法**
  - 当存在多个  $\sigma_j > 0$  时, 始终选取中下标值为**最小**的变量作为换入变量
  - 当计算  $\theta$  值出现两个以上相同的最小比值时, 始终选取下标值为**最小**的变量作为换出变量

# 课堂练习 1

■ 已知初始单纯形表和用迭代后单纯形法, 试求括弧中的值

项目	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	
$x_4$	6	(b)	(c)	(d)	1	0
$x_5$	1	-1	3	(e)	0	1
$c_j - z_j$	(a)	-1	2	0	0	
$x_1$	(f)	(g)	2	-1	1/2	0
$x_5$	4	(h)	(i)	1	1/2	1
$c_j - z_j$	0	-7	(j)	(k)	(l)	

## 课堂练习 2

### ■ 用大 $M$ 法求解线性规划问题

$$\begin{aligned} \min z &= -3x_1 + x_2 + x_3 \\ \text{s.t. } &\begin{cases} x_1 - 2x_2 + x_3 \leq 11 \\ -4x_1 + x_2 + 2x_3 \geq 3 \\ -2x_1 + x_3 = 1 \\ x_1, x_2, x_3 \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

### ■ 课后作业

## 课堂练习 2 (答案)

- 标准化并添加人工变量后得到

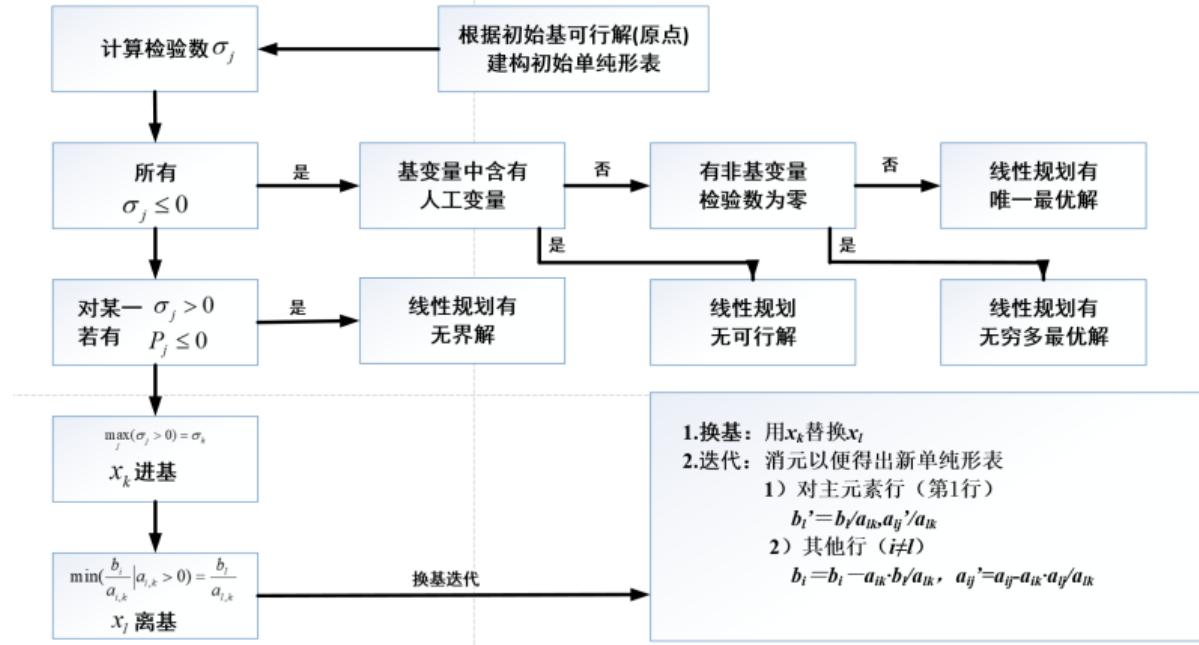
$$\max z = 3x_1 - x_2 - x_3 + 0x_4 + 0x_5 - Mx_6 - Mx_7$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} x_1 - 2x_2 + x_3 + x_4 = 11 \\ -4x_1 + x_2 + 2x_3 - x_5 + x_6 = 3 \\ -2x_1 + x_3 + x_7 = 1 \\ x_j \geq 0 \ (j = 1, \dots, 7) \end{cases}$$

- 最优解  $\mathbf{X} = (4, 1, 9)^\top$ , 最优值  $z^* = -2$

# 小结

## ■ 单纯形法计算步骤



■ 课后作业: P44, 习题 1.6 (大 M 法)

- 2.1 线性规划问题及其数学模型
- 2.2 图解法
- 2.3 单纯形法原理
- 2.4 单纯形法计算步骤
- 2.5 单纯形法的进一步讨论
- 2.6 线性规划的对偶问题
- 2.7 对偶问题的基本性质

## 例 1

- 某公司计划制造 I、II 两种家电产品，已知各制造一件时分别占用的设备 A、设备 B、调试工序时间及每天的能力、各售出一件时的获利情况

项目	产品 I	产品 II	每天可用能力
设备 A/h	0	5	15
设备 B/h	6	2	24
调试工序/h	1	1	5
利润/元	2	1	

- 如果公司不再安排生产，而是将设备 A、设备 B 和调试工序这三种能力资源出租，如何确定各种资源的租价才能获得最大利润

# 对偶问题的提出

- **决策变量** 设  $y_1, y_2, y_3$  为出租设备 A、设备 B 和调试工序单位时间的租金
- **约束条件** 出租所得到的租金应不低于自己生产的获利, 即

$$\begin{cases} 6y_2 + y_3 \geq 2 \\ 5y_1 + 2y_2 + y_3 \geq 1 \end{cases}$$

- **目标函数** 公司总收入即租赁方的成本  $w = 15y_1 + 24y_2 + 5y_3$
- **数学模型** 从租赁方的角度考虑

$$\begin{aligned} \min w &= 15y_1 + 24y_2 + 5y_3 \\ \text{s.t. } &\begin{cases} 6y_2 + y_3 \geq 2 \\ 5y_1 + 2y_2 + y_3 \geq 1 \\ y_1, y_2, y_3 \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

# 对偶问题的提出

## ■ 原问题

$$\begin{aligned} \max z &= 2x_1 + x_2 \\ \text{s.t. } &\begin{cases} 5x_2 \leq 15 \\ 6x_1 + 2x_2 \leq 24 \\ x_1 + x_2 \leq 5 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

## ■ 对偶问题

$$\begin{aligned} \min w &= 15y_1 + 24y_2 + 5y_3 \\ \text{s.t. } &\begin{cases} 6y_2 + y_3 \geq 2 \\ 5y_1 + 2y_2 + y_3 \geq 1 \\ y_1, y_2, y_3 \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

# 对称形式下对偶问题的一般形式

## ■ 一般形式

$$\begin{aligned} \min w &= b_1y_1 + b_2y_2 + \cdots + b_my_m \\ \text{s.t. } &\begin{cases} a_{11}y_1 + a_{21}y_2 + \cdots + a_{m1}y_m \geq c_1 \\ a_{12}y_1 + a_{22}y_2 + \cdots + a_{m2}y_m \geq c_2 \\ \dots \\ a_{1n}y_1 + a_{2n}y_2 + \cdots + a_{mn}y_m \geq c_n \\ y_1, y_2, \dots, y_m \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

## ■ 矩阵形式

$$\begin{aligned} \min w &= \mathbf{Y}^\top \mathbf{b} \\ \text{s.t. } &\begin{cases} \mathbf{A}^\top \mathbf{Y} \geq \mathbf{C}^\top \\ \mathbf{Y} \geq \mathbf{0} \end{cases} \end{aligned}$$

# 对称形式下对偶问题的一般形式

项目	原问题 (P)	对偶问题 (D)
A	约束系数矩阵	约束系数矩阵的转置
b	约束条件的右端项向量	目标函数中的价格系数向量
C	目标函数中的价格系数向量	约束条件的右端项向量的转置
目标函数	$\max z = CX$	$\min w = Y^T b$
约束条件	$AX \leq b$	$A^T Y \geq C^T$
决策变量	$X \geq 0$	$Y \geq 0$

## 例 1

■ 写出下面问题的对偶问题

$$\begin{aligned} \max z &= 5x_1 + 6x_2 \\ \text{s.t. } &\begin{cases} 3x_1 - 2x_2 \leq 7 \\ 4x_1 + x_2 \leq 9 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

■ 对偶问题

$$\begin{aligned} \min w &= 7y_1 + 9y_2 \\ \text{s.t. } &\begin{cases} 3y_1 + 4y_2 \geq 5 \\ -2y_1 + y_2 \geq 6 \\ y_1, y_2 \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

## 课堂练习 1

- 写出下面问题的对偶问题

$$\begin{aligned} \max z &= -7y_1 - 9y_2 \\ \text{s.t. } &\begin{cases} -3y_1 - 4y_2 \leq -5 \\ 2y_1 - y_2 \leq -6 \\ y_1, y_2 \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

- 再出下面问题的对偶问题

$$\begin{aligned} \max z &= 5x_1 + 6x_2 \\ \text{s.t. } &\begin{cases} 3x_1 - 2x_2 \leq 7 \\ 4x_1 + x_2 \leq 9 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

- 对偶问题的对偶是原问题

# 非对称形式的原-对偶问题关系

## ■ 考虑非对称形式

$$\begin{aligned} \max z &= c_1x_1 + c_2x_2 + c_3x_3 \\ \text{s.t. } &\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 \leq b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + a_{23}x_3 = b_2 \\ a_{31}x_1 + a_{32}x_2 + a_{33}x_3 \geq b_3 \\ x_1 \geq 0, \quad x_2 \leq 0, \quad x_3 \text{无约束} \end{cases} \end{aligned}$$

# 步骤一

## ■ 等式变不等式

$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \cdots + a_{in}x_n = b_i$$



$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \cdots + a_{in}x_n \leq b_i$$

$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \cdots + a_{in}x_n \geq b_i$$



$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \cdots + a_{in}x_n \leq b_i$$

$$-a_{i1}x_1 - a_{i2}x_2 - \cdots - a_{in}x_n \leq -b_i$$

## 步骤二

### ■ 不等式变不等式

#### □ 目标函数求极大时

$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \cdots + a_{in}x_n \geq b_i$$



$$-a_{i1}x_1 - a_{i2}x_2 - \cdots - a_{in}x_n \leq -b_i$$

#### □ 目标函数求极小时

$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \cdots + a_{in}x_n \leq b_i$$



$$-a_{i1}x_1 - a_{i2}x_2 - \cdots - a_{in}x_n \geq -b_i$$

## 步骤三

### ■ 变量转换

- 若  $x_k \leq 0$ , 令

$$x'_k = -x_k, \quad x'_k \geq 0$$

- 若存在取值无约束的变量  $x_k$ , 令

$$x_k = x'_k - x''_k, \quad x'_k, x''_k \geq 0$$

## 例 2

- 写出下面问题的对偶问题

$$\begin{aligned} \max z &= 5x_1 + 6x_2 \\ \text{s.t. } &\begin{cases} 3x_1 - 2x_2 = 7 \\ 4x_1 + x_2 \leq 9 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

- 经过变换后可重新表达为

$$\begin{aligned} \max z &= 5x_1 + 6x_2 \\ \text{s.t. } &\begin{cases} 3x_1 - 2x_2 \leq 7 \\ -3x_1 + 2x_2 \leq -7 \\ 4x_1 + x_2 \leq 9 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

## 例 2

- 令各约束的对偶变量分别是  $y_1'$ ,  $y_1''$ ,  $y_2$ , 按对应关系写出对偶问题

$$\begin{aligned} \min w &= 7y_1' - 7y_1'' + 9y_2 \\ \text{s.t. } &\begin{cases} 3y_1' - 3y_1'' + 4y_2 \geq 5 \\ -2y_1' + 2y_1'' + y_2 \geq 6 \\ y_1', y_1'', y_2 \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

- 令  $y_1 = y_1' - y_1''$ , 得到对偶问题

$$\begin{aligned} \min w &= 7y_1 + 9y_2 \\ \text{s.t. } &\begin{cases} 3y_1 + 4y_2 \geq 5 \\ -2y_1 + y_2 \geq 6 \\ y_1 \text{自由}, y_2 \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

### 例 3

■ 写出下面问题的对偶问题

$$\begin{aligned} \max z &= c_1x_1 + c_2x_2 + c_3x_3 \\ \text{s.t. } &\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 \leq b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + a_{23}x_3 = b_2 \\ a_{31}x_1 + a_{32}x_2 + a_{33}x_3 \geq b_3 \\ x_1 \geq 0, \quad x_2 \leq 0, \quad x_3 \text{无约束} \end{cases} \end{aligned}$$

### 例 3

■ 令  $x_2 = -x'_2$ ,  $x_3 = x'_3 - x''_3$ , 经过变换后可重新表达为

$$\begin{aligned} \max z &= c_1 x_1 - c_2 x'_2 + c_3 x'_3 - c_3 x''_3 \\ \text{s.t. } &\begin{cases} a_{11}x_1 - a_{12}x'_2 + a_{13}x'_3 - a_{13}x''_3 \leq b_1 \\ a_{21}x_1 - a_{22}x'_2 + a_{23}x'_3 - a_{23}x''_3 \leq b_2 \\ -a_{21}x_1 + a_{22}x'_2 - a_{23}x'_3 + a_{23}x''_3 \leq -b_2 \\ -a_{31}x_1 - a_{32}x'_2 - a_{33}x'_3 + a_{33}x''_3 \leq -b_3 \\ x_1, x'_2, x'_3, x''_3 \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

### 例 3

■ 令各约束的对偶变量分别是  $y_1, y'_2, y''_2, y'_3$ , 按对应关系写出

$$\begin{aligned} \min w &= b_1 y_1 + b_2 y'_2 - b_2 y''_2 - b_3 y'_3 \\ \text{s.t. } &\left\{ \begin{array}{l} a_{11}y_1 + a_{21}y'_2 - a_{21}y''_2 - a_{31}y'_3 \geq c_1 \\ -a_{12}y_1 - a_{22}y'_2 + a_{22}y''_2 - a_{32}y'_3 \geq -c_2 \\ a_{13}y_1 + a_{23}y'_2 - a_{23}y''_2 - a_{33}y'_3 \geq c_3 \\ -a_{13}y_1 - a_{23}y'_2 + a_{23}y''_2 + a_{33}y'_3 \geq -c_3 \\ y_1, y'_2, y''_2, y'_3 \geq 0 \end{array} \right. \end{aligned}$$

### 例 3

■ 令  $y_2 = y'_2 - y''_2$ ,  $y_3 = -y'_3$ , 得到对偶问题

$$\min w = b_1 y_1 + b_2 y_2 + b_3 y_3$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} a_{11}y_1 + a_{21}y_2 + a_{31}y_3 \geq c_1 \\ a_{12}y_1 + a_{22}y_2 + a_{32}y_3 \leq c_2 \\ a_{13}y_1 + a_{23}y_2 + a_{33}y_3 = c_3 \\ y_1 \geq 0, \quad y_2 \text{无约束}, \quad y_3 \leq 0 \end{cases}$$

# 原问题与对偶问题的关系归纳

原问题 (P)	对偶问题 (D)
目标函数 $\max z$	目标函数 $\min w$
决策变量 $n$ 个 决策变量 $\geq 0$ 决策变量 $\leq 0$ 决策变量无约束	约束条件 $n$ 个 约束条件 $\geq$ 约束条件 $\leq$ 约束条件 $=$
约束条件 $m$ 个 约束条件 $\geq$ 约束条件 $\leq$ 约束条件 $=$	决策变量 $m$ 个 决策变量 $\leq 0$ 决策变量 $\geq 0$ 决策变量无约束
约束条件右端项向量 目标函数变量系数	目标函数变量的系数 约束条件右端项向量

## 课堂练习 2

- 写出下列线性规划问题的对偶问题

$$\begin{aligned} \min z &= 2x_1 + 2x_2 + 4x_3 \\ \text{s.t. } &\begin{cases} -x_1 + 3x_2 + 4x_3 \geq 2 \\ 2x_1 + x_2 + 3x_3 \leq 3 \\ x_1 + 4x_2 + 3x_3 = 5 \\ x_1, x_2 \geq 0, x_3 \text{ 无约束} \end{cases} \end{aligned}$$

- 以对偶问题为原问题, 再写出对偶的对偶问题

- 对偶问题的提出
- 对称形式下原问题与对偶问题
  - 目标函数
  - 约束条件
  - 决策变量
- 非对称形式的原-对偶问题关系
  - 先对称化后转化
  - 违背原则
- 课后作业: P75, 习题 2.1

- 2.1 线性规划问题及其数学模型
- 2.2 图解法
- 2.3 单纯形法原理
- 2.4 单纯形法计算步骤
- 2.5 单纯形法的进一步讨论
- 2.6 线性规划的对偶问题
- 2.7 对偶问题的基本性质

# 单纯形法计算的矩阵描述

## ■ 原问题

$$\begin{aligned} \max z &= \sum_{j=1}^n c_j x_j \\ \text{s.t. } &\begin{cases} \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \leq b_i \quad (i = 1, \dots, m) \\ x_j \geq 0 \quad (j = 1, \dots, n) \end{cases} \end{aligned}$$

## ■ 矩阵表达

$$\max z = \mathbf{C}\mathbf{X}$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} \mathbf{A}\mathbf{X} \leq \mathbf{b} \\ \mathbf{X} \geq \mathbf{0} \end{cases}$$

# 单纯形法计算的矩阵描述

## ■ 引入松弛变量

$$\max z = \mathbf{C}\mathbf{X} + 0\mathbf{X}_S$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} \mathbf{A}\mathbf{X} + \mathbf{I}\mathbf{X}_S = \mathbf{b} \\ \mathbf{X} \geq \mathbf{0}, \mathbf{X}_S \geq \mathbf{0} \end{cases}$$

- I 为初始基
- $\mathbf{X}_S = (x_{n+1}, \dots, x_{n+m})^\top$  为基变量
- 决策变量为  $\mathbf{X} = [\mathbf{X}_B, \mathbf{X}_N]$
- 约束函数的系数矩阵为  $\mathbf{A} = [\mathbf{B}, \mathbf{N}]$
- 目标函数的系数向量为  $\mathbf{C} = [\mathbf{C}_B, \mathbf{C}_N]$

# 例 1

## ■ 用单纯形法计算下面问题

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

$$\text{s.t. } \begin{cases} 5x_2 \leq 15 \\ 6x_1 + 2x_2 \leq 24 \\ x_1 + x_2 \leq 5 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

## ■ 标准化

$$\max z = 2x_1 + x_2 + 0x_3 + 0x_4 + 0x_5$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} 5x_2 + x_3 = 15 \\ 6x_1 + 2x_2 + x_4 = 24 \\ x_1 + x_2 + x_5 = 5 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0 \end{cases}$$

# 例 1

## ■ 变量重排

	$\mathbf{X}_B$			$\mathbf{X}_N$		$\mathbf{X}_S$		
	$x_3$	$x_1$	$x_5$	$x_4$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$
15	1	0	0	0	5	1	0	0
24	0	6	0	1	2	0	1	0
5	0	1	1	0	1	0	0	1
$\mathbf{b}$	$\mathbf{B}$			$\mathbf{N}$		$\mathbf{I}$		



	$\mathbf{X}_B$			$\mathbf{X}_N$		$\mathbf{X}_S$		
	$x_3$	$x_1$	$x_5$	$x_4$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$
15	1	0	0	0	5	1	0	0
4	0	1	0	1/6	2/6	0	1/6	0
5	0	0	1	-1/6	4/6	0	-1/6	1
$\mathbf{b}$	$\mathbf{I}$			$\mathbf{B}^{-1}\mathbf{N}$		$\mathbf{B}^{-1}$		

# 例 1

## ■ 迭代前后对

项目			非基变量		基变量
$C_B$	基	$b$	$X_B$	$X_N$	$X_S$
0	$X_S$	$b$	$B$	$N$	$I$
$c_j - z_j$			$C_B$	$C_N$	0



项目			基变量		非基变量
$C_B$	基	$b$	$X_B$	$X_N$	$X_S$
$C_B$	$X_B$	$B^{-1}b$	$B^{-1}B = I$	$B^{-1}N$	$B^{-1}I = B^{-1}$
$c_j - z_j$			$C_B - C_B I = 0$	$C_N - C_B B^{-1} N$	$0 - C_B B^{-1}$

## 单纯形法计算的矩阵描述

- 对应初始单纯形表中的单位矩阵  $I$ , 迭代后的单纯形表中为  $B^{-1}$
- 初始单纯形表中基变量  $X_S = b$ , 迭代后的表中  $X_B = B^{-1}b$
- 初始单纯形表中约束系数矩阵  $[A, I] = [B, N, I]$ , 迭代后的表中约束系数矩阵为  $[B^{-1}A, B^{-1}I] = [I, B^{-1}N, B^{-1}]$
- 若初始矩阵中变量  $x_j$  的系数向量为  $P_j$ , 迭代后的为  $P'_j$ , 则  $P'_j = B^{-1}P_j$

## 单纯形法计算的矩阵描述

- 迭代后达到最优, 即检验数满足

$$\mathbf{C}_N - \mathbf{C}_B \mathbf{B}^{-1} \mathbf{N} \leq 0, \quad -\mathbf{C}_B \mathbf{B}^{-1} \leq 0$$

由于  $\mathbf{C}_B - \mathbf{C}_B \mathbf{I} = 0$ , 得到

$$\mathbf{C} - \mathbf{C}_B \mathbf{B}^{-1} \mathbf{A} \leq 0, \quad -\mathbf{C}_B \mathbf{B}^{-1} \leq 0$$

这里  $\mathbf{C}_B \mathbf{B}^{-1}$  称为**单纯形乘子**。若令  $\mathbf{Y}^\top = \mathbf{C}_B \mathbf{B}^{-1}$ , 则上式可以改写为

$$\mathbf{A}^\top \mathbf{Y} \geq \mathbf{C}^\top, \quad \mathbf{Y} \geq 0$$

- 上式表明  $\mathbf{C}_B \mathbf{B}^{-1}$  的转置为其对偶问题的一个可行解, 即

$$w = \mathbf{Y}^\top \mathbf{b} = \mathbf{C}_B \mathbf{B}^{-1} \mathbf{b} = z$$

当原问题为最优解时, 对偶问题为可行解, 且两者具有相同的目标函数值

## 弱对偶性

- 如果  $\bar{x}_j$  ( $j = 1, \dots, n$ ) 是原问题的可行解,  $\bar{y}_i$  ( $i = 1, \dots, m$ ) 是其对偶问题的可行解, 则恒有

$$\sum_{j=1}^n c_j \bar{x}_j \leq \sum_{i=1}^m b_i \bar{y}_i$$

证明 根据定义易知

$$\sum_{j=1}^n c_j \bar{x}_j \leq \sum_{j=1}^n \left( \sum_{i=1}^m a_{ij} \bar{y}_i \right) \bar{x}_j = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n a_{ij} \bar{x}_j \bar{y}_i$$

$$\sum_{i=1}^m b_i \bar{y}_i \geq \sum_{i=1}^m \left( \sum_{j=1}^n a_{ij} \bar{x}_j \right) \bar{y}_i = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n a_{ij} \bar{y}_i \bar{x}_j$$

- 如果  $\bar{x}_j$  ( $j = 1, \dots, n$ ) 是原问题的可行解,  $\bar{y}_i$  ( $i = 1, \dots, m$ ) 是其对偶问题的可行解, 则恒有

$$\sum_{j=1}^n c_j \bar{x}_j \leq \sum_{i=1}^m b_i \bar{y}_i$$

- **推论 1** 原问题任一可行解的目标函数值是其对偶问题目标函数值的下界, 反之, 对偶问题任一可行解的目标函数值是其原问题目标函数值的上界
- **推论 2** 若原问题有可行解且目标函数值无界, 则其对偶问题无可行解, 反之, 对偶问题有无界解, 则原问题无可行解
- **推论 3** 若原问题有可行解, 对偶问题无可行解, 则原问题目标函数值无界, 反之, 对偶问题有可行解, 原问题无可行解, 则对偶问题的目标函数值无界

# 最优性

- 如果  $\hat{x}_j$  ( $j = 1, \dots, n$ ) 是原问题的可行解,  $\hat{y}_i$  ( $i = 1, \dots, m$ ) 是其对偶问题的可行解, 且有  $\sum_{j=1}^n c_j \hat{x}_j = \sum_{i=1}^m b_i \hat{y}_i$  则  $\hat{x}_j$  ( $j = 1, \dots, n$ ) 是原问题的最优解,  $\hat{y}_i$  ( $i = 1, \dots, m$ ) 是其对偶问题的最优解

证明 设  $x_j^*$  ( $j = 1, \dots, n$ ) 是原问题的最优解,  $y_i^*$  ( $i = 1, \dots, m$ ) 是其对偶问题的最优解, 有

$$\sum_{j=1}^n c_j \hat{x}_j \leq \sum_{j=1}^n c_j x_j^*, \quad \sum_{i=1}^m b_i y_i^* \leq \sum_{i=1}^m b_i \hat{y}_i$$

$$\sum_{j=1}^n c_j \hat{x}_j = \sum_{i=1}^m b_i \hat{y}_i, \quad \sum_{j=1}^n c_j x_j^* \leq \sum_{i=1}^m b_i y_i^*$$

$$\Rightarrow \sum_{j=1}^n c_j \hat{x}_j = \sum_{j=1}^n c_j x_j^* = \sum_{i=1}^m b_i y_i^* = \sum_{i=1}^m b_i \hat{y}_i$$

- 若原问题及其对偶问题均具有可行解，则两者均具有最优解，且它们最优解的目标函数值相等

**证明** 由于两者均有可行解，根据弱对偶性的**推论 1**，对原问题的目标函数值具有上界，对偶问题的目标函数值具有下界，因此两者均具有最优解

当原问题为最优解时，其对偶问题的解为可行解，且有  $z = w$ ，由最优性知，这时两者的解均为最优解

"**推论 1** 原问题任一可行解的目标函数值是其对偶问题目标函数值的下界，反之，对偶问题任一可行解的目标函数值是其原问题目标函数值的上界"

## 互补松弛性

- 在线性规划问题的最优解中，如果对应某一约束条件的对偶变量值为非零，则该约束条件取严格等式；反之，如果约束条件取严格不等式，则其对应的对偶变量一定为零。也即

□ 若  $\hat{y}_i > 0$ , 则有  $\sum_{j=1}^n a_{ij} \hat{x}_j = b_i$ , 即  $\hat{x}_{si} = 0$

□ 若  $\sum_{j=1}^n a_{ij} \hat{x}_j < b_i$ , 即  $\hat{x}_{si} = 0$ , 则有  $\hat{y}_i = 0$

因此一定有  $\hat{x}_{si} \cdot \hat{y}_i = 0$

证明 由弱对偶性知

$$\sum_{j=1}^n c_j \hat{x}_j \leq \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n a_{ij} \hat{x}_j \hat{y}_i \leq \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n b_i \hat{y}_i$$

又根据最优性  $\sum_{j=1}^n c_j \hat{x}_j = \sum_{i=1}^m b_i \hat{y}_i$ , 故上式中全为等式

# 互补松弛性

由右端等式得

$$\sum_{i=1}^m \left( \sum_{j=1}^n a_{ij} \hat{x}_j - b_i \right) \hat{y}_i = 0$$

由于  $\hat{y}_i \geq 0$ ,  $\sum_{j=1}^n a_{ij} \hat{x}_j - b_i \leq 0$ , 故对所有  $i = 1, \dots, m$  有

$$\left( \sum_{j=1}^n a_{ij} \hat{x}_j - b_i \right) \hat{y}_i = 0$$

□ 当  $\hat{y}_i > 0$  时, 必有  $\sum_{j=1}^n a_{ij} \hat{x}_j - b_i = 0$

□ 当  $\sum_{j=1}^n a_{ij} \hat{x}_j - b_i < 0$  时, 必有  $\hat{y}_i = 0$

# 互补松弛性

- 将互补松弛性质应用于其对偶问题时, 可以描述为
  - 如果有  $\hat{x}_i > 0$ , 则  $\sum_{i=1}^m a_{ij}\hat{y}_i = c_j$
  - 如果有  $\sum_{i=1}^m a_{ij}\hat{y}_j > c_j$ , 则  $\hat{x}_j = 0$
- 上述针对对称形式证明得对偶问题得性质, 同样适用于非对称形式
- 互补松弛性质是理解非线性规划中 KKT 条件得重要基础

## 例 2

- 试用对偶理论证明上述线性规划问题无最优解

$$\begin{aligned} & \max z = x_1 + x_2 \\ \text{s.t. } & \begin{cases} -x_1 + x_2 + x_3 \leq 2 \\ -2x_1 + x_2 - x_3 \leq 1 \\ x_1, x_2, x_3 \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

## 例 2

### ■ 上述问题的对偶问题

$$\begin{aligned} \min w &= 2y_1 + y_2 \\ \text{s.t. } &\begin{cases} -y_1 - 2y_2 \geq 1 \\ y_1 + y_2 \geq 1 \\ y_1 - y_2 \geq 0 \\ y_1, y_2 \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

- 由第 1 个约束条件知对偶问题无可行解，因而无最优解
- 由 **推论 3** 知原问题也无最优解

"**推论 3** 若原问题有可行解，对偶问题无可行解，则原问题目标函数值无界..."

## 例 3

### ■ 已知线性规划问题

$$\min w = 2x_1 + 3x_2 + 5x_3 + 2x_4 + 3x_5$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} x_1 + x_2 + 2x_3 + x_4 + 3x_5 \geq 4 \\ 2x_1 - x_2 + 3x_3 + x_4 + x_5 \geq 3 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0 \end{cases}$$

已知其对偶问题的最优解为  $y_1^* = 4/5, y_2^* = 3/5, z = 5$ , 试用对偶理论找出原问题的最优解

# 例 3

## ■ 原问题

$$\min w = 2x_1 + 3x_2 + 5x_3 + 2x_4 + 3x_5$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} x_1 + x_2 + 2x_3 + x_4 + 3x_5 \geq 4 \\ 2x_1 - x_2 + 3x_3 + x_4 + x_5 \geq 3 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0 \end{cases}$$

## ■ 对偶问题

$$\max z = 4y_1 + 3y_2$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} y_1 + 2y_2 \leq 2 & (1) \\ y_1 - y_2 \leq 3 & (2) \\ 2y_1 + 3y_2 \leq 5 & (3) \\ y_1 + y_2 \leq 2 & (4) \\ 3y_1 + y_2 \leq 3 & (5) \\ y_1, y_2 \geq 0 \end{cases}$$

### 例 3

- 将  $y_1^* = 4/5, y_2^* = 3/5$  的值代入约束条件得

$$(2) = 1/5 < 3, (3) = 17/5 < 5, (4) = 7/5 < 2$$

它们为严格不等式, 由**互补松弛性**得  $x_2^* = x_3^* = x_4^* = 0$

- 由于  $y_1^*, y_2^* > 0$ , 由**互补松弛性**可知原问题的两个约束条件应取等式, 即

$$x_1^* + 3x_5^* = 4, 2x_1^* + x_5^* = 3$$

求解后得到  $x_1^* = 1, x_5^* = 1$

- 因此原问题的最优解为  $X^* = (1, 0, 0, 0, 1)^\top$ , 最优值为  $w^* = 5$

## 课堂练习 1 (习题 2.9)

### ■ 已知线性规划问题

$$\max z = 2x_1 + 4x_2 + x_3 + x_4$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} x_1 + 3x_2 + x_4 \leq 8 \\ 2x_1 + x_2 \leq 6 \\ x_2 + x_3 + x_4 \leq 6 \\ x_1 + x_2 + x_3 \leq 9 \\ x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0 \end{cases}$$

- 写出其对偶问题
- 原问题的最优解为  $(2, 2, 4, 0)$ , 试根据对偶理论直接求对偶问题的最优解

## 课堂练习 1 (答案)

### ■ 对偶问题

$$\min w = 8y_1 + 6y_2 + 6y_3 + 9y_4$$

$$\text{s.t. } \begin{cases} y_1 + 2y_2 + y_4 \geq 2 \\ 3x_1 + y_2 + y_3 + y_4 \geq 4 \\ y_3 + y_4 \geq 1 \\ y_1 + y_3 \geq 1 \\ y_1, y_2, y_3, y_4 \geq 0 \end{cases}$$

■ 对偶问题最优解为  $y = (4/5, 3/5, 1, 0)^\top$ , 最优值  $w^* = 16$

# 小结

- 单纯形计算的矩阵描述
- 对偶问题的基本性质
  - 弱对偶定理
  - 最优性定理
  - 对偶定理
  - 互补松弛性
- 课后作业: P75, 习题 2.6

*Q&A*

*Thank you!*

感谢您的聆听和反馈