## 第五章 整数规划

## 5.5 指派问题

#### 修贤超

机电工程与自动化学院 上海大学

xcxiu@shu.edu.cn

- 典型的指派问题
  - □ <mark>指派问题</mark>: 若干项任务需要若干个人完成,如何分配任务会使所需的时间最小或成本最低。

#### ■ 典型的指派问题

- 指派问题: 若干项任务需要若干个人完成,如何分配任务会使所需的时间最小或成本最低。
- $\square$  标准形式: n 个人,n 件事,第 i 个人做第 j 件事的费用为  $c_{ij}$ ,确定人和事之间——对应的指派方案,使完成 n 件事的总费用最小。

#### ■ 典型的指派问题

- 指派问题: 若干项任务需要若干个人完成,如何分配任务会使所需的时间最小或成本最低。
- $\square$  标准形式: n 个人, n 件事,第 i 个人做第 j 件事的费用为  $c_{ij}$ ,确定人和事之间——对应的指派方案,使完成 n 件事的总费用最小。
- □ 一般称 C 为指派问题的效率矩阵或系数矩阵

$$\mathbf{C} = \begin{bmatrix} c_{11} & c_{12} & \cdots & c_{1n} \\ c_{21} & c_{22} & \cdots & c_{2n} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ c_{n1} & c_{n2} & \cdots & c_{nn} \end{bmatrix}$$

- 标准指派问题的数学模型
  - □ 引入 n<sup>2</sup> 个 0-1 变量

$$x_{ij} = \begin{cases} 1 \text{ 指派第 } i \text{ 个人做第 } j \text{ 件事} \\ 0 \text{ 不指派第 } i \text{ 个人做第 } j \text{ 件事} \end{cases} (i, j = 1, \dots, n)$$

□ 标准指派问题的数学模型为

min 
$$z = \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n} c_{ij} x_{ij}$$
  
s.t. 
$$\begin{cases} \sum_{i=1}^{n} x_{ij} = 1 \ (j = 1, \dots, n) \\ \sum_{i=1}^{n} x_{ij} = 1 \ (i = 1, \dots, n) \\ x_{ij} = 0 \end{cases}$$
 (2)

- 标准指派问题的数学模型
  - □ 引入 n² 个 0-1 变量

$$x_{ij} = \begin{cases} 1 \text{ 指派第 } i \text{ 个人做第 } j \text{ 件事} \\ 0 \text{ 不指派第 } i \text{ 个人做第 } j \text{ 件事} \end{cases} (i, j = 1, \dots, n)$$

□ 标准指派问题的数学模型为

min 
$$z = \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n} c_{ij} x_{ij}$$
  
s.t. 
$$\begin{cases} \sum_{i=1}^{n} x_{ij} = 1 \ (j = 1, \dots, n) \\ \sum_{i=1}^{n} x_{ij} = 1 \ (i = 1, \dots, n) \\ x_{ij} = 0 \end{cases}$$
 (2)

其中 (1) 表示每件事必有且只有一个人去做, (2) 表示每个人必做 且只做一件事。

#### ■ 例 1

 $\square$  某商业公司计划开办 5 家新商店,决定由 5 家建筑公司分别承建。已知建筑公司  $A_i$   $(i=1,\ldots,5)$  对新商店  $B_j$   $(j=1,\ldots,5)$  的建造费用的报价 (万元) 为  $c_{ij}$   $(i,j=1,\ldots,5)$ 。如仅考虑节省费用,商业公司应当对 5 家建筑公司怎样分配建造任务,才能使总的建造费用最少?

建筑公司	$\mid B_1 \mid$	$B_2$	$B_3$	$B_4$	$B_5$
$A_1$	4	8	7	15	12
$A_2$	7	9	17	14	10
$A_3$	6	9	12	8	7
$A_4$	6	7	14	6	10
$A_5$	6	9	12	10	6

- 例 1
  - □ 引入 0-1 变量

$$x_{ij} = \begin{cases} 1 \text{ 指派第 } i \text{ 个人做第 } j \text{ 件事} \\ 0 \text{ 不指派第 } i \text{ 个人做第 } j \text{ 件事} \end{cases} (i, j = 1, \dots, 5)$$

#### 则问题的数学模型为

min 
$$z = 4x_{11} + 8x_{12} + \dots + 10x_{54} + 6x_{55}$$
  
s.t. 
$$\begin{cases} \sum_{i=1}^{5} x_{ij} = 1 \ (j = 1, \dots, 5) \\ \sum_{i=1}^{5} x_{ij} = 1 \ (i = 1, \dots, 5) \\ x_{ij} = 0 \xrightarrow{\mathbb{R}} 1 \ (i, j = 1, \dots, 5) \end{cases}$$

- 例 1
  - □ 问题的系数矩阵为

$$\mathbf{C} = (c_{ij})_{5 \times 5} = \begin{bmatrix} 4 & 8 & 7 & 15 & 12 \\ 7 & 9 & 17 & 14 & 10 \\ 6 & 9 & 12 & 8 & 7 \\ 6 & 7 & 14 & 6 & 10 \\ 6 & 9 & 12 & 10 & 6 \end{bmatrix}$$

□ 问题的其中一个 (可行) 解矩阵为

$$\mathbf{X} = (x_{ij})_{5 \times 5} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

flug 注意: 指派问题友 n! 个可行解,且每行每列只有一个 1。

#### ■ 匈牙利解法

- $\Box$  性质 1: 若从指派问题的系数矩阵  $(c_{ij})_{n\times n}$  的某行或某列各元素中分别减一个常数 k, 得到的新矩阵与原矩阵有相同的最优解。
- **性质 2**: 称位于不同行不同列的 0 元素为独立 0 元素,那么 n 个独立 0 元素取值为 1,其余元素取值为 0,是最优解。
- □ 性质 3: 系数矩阵  $(c_{ij})_{n\times n}$  中独立 0 元素的最多个数等于能覆盖所有 0 元素的最少直线数。

#### ■ 匈牙利解法

- $\Box$  性质 1: 若从指派问题的系数矩阵  $(c_{ij})_{n\times n}$  的某行或某列各元素中分别减一个常数 k, 得到的新矩阵与原矩阵有相同的最优解。
- □ 性质 2: 称位于不同行不同列的 0 元素为独立 0 元素,那么 n 个独立 0 元素取值为 1,其余元素取值为 0,是最优解。
- □ 性质 3: 系数矩阵  $(c_{ij})_{n\times n}$  中独立 0 元素的最多个数等于能覆盖所有 0 元素的最少直线数。

#### ■ 解题思路

利用性质 1, 能够将原系数矩阵变换为含有很多 0 元素的新系数矩阵, 而最优解保持不变。

#### ■匈牙利解法

- ② 性质 1: 若从指派问题的系数矩阵  $(c_{ij})_{n \times n}$  的某行或某列各元素中分别减一个常数 k, 得到的新矩阵与原矩阵有相同的最优解。
- □ 性质 2: 称位于不同行不同列的 0 元素为独立 0 元素,那么 n 个独立 0 元素取值为 1,其余元素取值为 0,是最优解。
- □ 性质 3: 系数矩阵  $(c_{ij})_{n\times n}$  中独立 0 元素的最多个数等于能覆盖所有 0 元素的最少直线数。

#### ■ 解题思路

- 利用性质 1, 能够将原系数矩阵变换为含有很多 0 元素的新系数矩阵, 而最优解保持不变。
- $flue{a}$  若能在新系数矩阵  $(c_{ij})'_{n imes n}$  中找出 n 个独立 0 元素,则令解矩阵  $(x_{ij})_{n imes n}$  中对应这 n 个独立 0 元素的元素取值为 1,其它元素取值为 0,此时目标函数 z=C'X=0 为最小值,因此  $(x_{ij})_{n imes n}$  为含系数矩阵  $(c_{ij})'_{n imes n}$  的指派问题的最优解,也是原问题的最优解。

- ■匈牙利解法
  - □ 步骤一: 由性质 1, 变换系数矩阵, 使各行各列都出现 0 元素。
    - 先对各行元素分别减去本行中的最小元素;
    - 再对各列元素分别减去本列中最小元素。

#### ■ 匈牙利解法

- □ 步骤一: 由性质 1, 变换系数矩阵, 使各行各列都出现 0 元素。
  - 先对各行元素分别减去本行中的最小元素:
  - 再对各列元素分别减去本列中最小元素。
- □ 步骤二: 确定独立 0 元素。
  - (1) 从只有一个零元素的行开始,给这个 0 元素加圈,记作  $\odot$ ,然后划去  $\odot$  所在列的其它 0 元素,记作  $\phi$ ;
  - (2) 给只有一个零元素的列的零元素加圈,记作  $\odot$ ,然后划去  $\odot$  所在行的 其它 0 元素,记作  $\phi$ ;
  - (3) 反复进行(1),(2) 两步,直到所有0元素都被圈出和划掉为止;
  - (4) 若仍出现同行(列)至少有两个0元素的,用试探法,从剩有0元素最少的行(列)开始,比较该行各0元素所在列中0元素的数目,选择0元素少的那列的这个0元素加圈,然后划掉同行同列的其它0元素,可反复进行,直到所有0元素都被圈出和划掉为止:
  - (5) 画  $\odot$  元素数目即为独立 0 元素数,若为 n 个,由性质 2,知得到最优解;若少于 n 个,则转入下一步。

#### ■匈牙利解法

- □ 步骤三: 利用性质 3, 确定能覆盖所有 0 元素的最少直线数目的直线集合。
  - (1) 对没有 ⊚ 的行打 √;
  - (2) 对已打  $\checkmark$  的行中, 对  $\phi$  所在列打  $\checkmark$ ;
  - (3) 再对打有 ✓ 的列中含 ⊚ 元素的行打 ✓;
  - (4) 重复 (2),(3) 直到找不出新的打 √ 的行、列为止;
  - (5) 对没有打 ✓ 的行画一横线,有打 ✓ 的列画一纵线,就得到覆盖所有 0 元素的最少直线数。

#### ■匈牙利解法

- 步骤三: 利用性质 3, 确定能覆盖所有 0 元素的最少直线数目的直线集合。
  - (1) 对没有 ⊚ 的行打 √;
  - (2) 对已打  $\checkmark$  的行中, 对  $\phi$  所在列打  $\checkmark$ ;
  - (3) 再对打有 ✓ 的列中含 ⊚ 元素的行打 ✓;
  - (4) 重复 (2),(3) 直到找不出新的打 ✓ 的行、列为止;
  - (5) 对没有打 ✓ 的行画一横线,有打 ✓ 的列画一纵线,就得到覆盖所有 0 元素的最少直线数。
- □ 步骤四: 继续变换系数矩阵
  - (1) 在未被直线覆盖的元素中找出一个最小元素;
  - (2) 打 √ 行中各元素都减去最小元素, 出现新的 0 元素;
  - (3) 打 ✓ 列中各元素都加上最小元素。返回步骤二。

- 例 1
  - □ 系数矩阵

$$\mathbf{C} = \begin{bmatrix} 4 & 8 & 7 & 15 & 12 \\ 7 & 9 & 17 & 14 & 10 \\ 6 & 9 & 12 & 8 & 7 \\ 6 & 7 & 14 & 6 & 10 \\ 6 & 9 & 12 & 10 & 6 \end{bmatrix}$$

$$\downarrow \downarrow$$

$$\mathbf{C} = \begin{bmatrix} 0 & 4 & 3 & 11 & 8 \\ 0 & 2 & 10 & 7 & 3 \\ 0 & 3 & 6 & 2 & 1 \\ 0 & 1 & 8 & 0 & 4 \\ 0 & 3 & 6 & 4 & 0 \end{bmatrix}$$

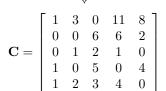
- 例 1
  - □ 继续

$$\mathbf{C} = \begin{bmatrix} 0 & 4 & 3 & 11 & 8 \\ 0 & 2 & 10 & 7 & 3 \\ 0 & 3 & 6 & 2 & 1 \\ 0 & 1 & 8 & 0 & 4 \\ 0 & 3 & 6 & 4 & 0 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{C} = \begin{bmatrix} 0 & 3 & 0 & 11 & 8 \\ 0 & 1 & 7 & 7 & 3 \\ 0 & 2 & 3 & 2 & 1 \\ 0 & 0 & 5 & 0 & 4 \\ 0 & 2 & 3 & 4 & 0 \end{bmatrix}$$

- 例 1
  - □ 得到

$$\mathbf{C} = \begin{bmatrix} 1 & 3 & 0 & 11 & 8 \\ 0 & 0 & 6 & 6 & 2 \\ 0 & 1 & 2 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 5 & \phi & 4 \\ 1 & 2 & 3 & 4 & 0 \end{bmatrix}$$



- 例 1
  - □ 重新寻找独立 0 元素

$$\mathbf{C} = \begin{bmatrix} 1 & 3 & \odot & 11 & 8 \\ \phi & \odot & 6 & 6 & 2 \\ \odot & 1 & 2 & 1 & \phi \\ 1 & \phi & 5 & \odot & 4 \\ 1 & 2 & 3 & 4 & \odot \end{bmatrix}$$

□ 因此

$$\mathbf{X} = \left[ \begin{array}{ccccc} 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1c \end{array} \right]$$

- 非标准形式的指派问题
  - □ 最大化指派问题 (用最大元素-所有元素化成最小化问题)
  - □ 人数和事数不等
  - □ 一个人可做几件事的指派问题
  - □ 某件事一定不能由某人做

#### ■课堂练习

回 有一份中文说明书,需译成英、日、德、俄四种文字,分别记做 E、 J、G、R。现有甲、乙、丙、丁 4 人,他们将中文说明书翻译成不同语种的说明书所需的时间如下,问应指派何人去完成何种工作,使所需总时间最少?

人员	$\mid E \mid$	J	G	R
甲	2	15	13	4
乙	10	4	14	15
丙	9	14	16	13
丁	7	8	11	9

- ■课堂练习
  - □ 得到

$$\mathbf{C} = \begin{bmatrix} \phi & 13 & 7 & 0 \\ 6 & 0 & 6 & 9 \\ 0 & 5 & 3 & 2 \\ \phi & 1 & 0 & \phi \end{bmatrix}$$

□ 最优值为 min  $z = c_{31} + c_{22} + c_{43} + c_{14} = 4 + 4 + 9 + 11 = 28$ 

$$\mathbf{C} = \begin{bmatrix} 2 & 15 & 13 & 4 \\ 10 & 4 & 14 & 15 \\ 9 & 14 & 16 & 13 \\ 7 & 8 & 11 & 9 \end{bmatrix}$$

- 小结
  - □ 典型的指派问题
  - □ 指派问题的标准形式
  - □ 标准指派问题的数学模型
  - □ 匈牙利解法
  - □ 非标准形式的指派问题
- 课后作业: P147, 习题 5.8, 5.9

# $Q\&\mathcal{A}$

# Thank you! 感谢您的聆听和反馈