

第三章 整数规划

3.4 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

- **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。

指派问题

■ 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。
- **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} , 确定人和事之间一一对应的指派方案, 使完成 n 件事的总费用最小。

指派问题

■ 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。
- **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} , 确定人和事之间一一对应的指派方案, 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

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

指派问题

■ 标准指派问题的数学模型

□ 引入 n^2 个 0-1 变量

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

则标准指派问题的数学模型为

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

指派问题

■ 标准指派问题的数学模型

□ 引入 n^2 个 0-1 变量

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

则标准指派问题的数学模型为

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

- (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

指派问题

■ 例 1

- 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 ($i = 1, \dots, 5$) 对新商店 B_j ($j = 1, \dots, 5$) 的建造费用的报价 (万元) 为 c_{ij} ($i, j = 1, \dots, 5$)，具体如下

建筑公司	B_1	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

指派问题

■ 例 1

- 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 ($i = 1, \dots, 5$) 对新商店 B_j ($j = 1, \dots, 5$) 的建造费用的报价 (万元) 为 c_{ij} ($i, j = 1, \dots, 5$)，具体如下

建筑公司	B_1	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

- 问如仅考虑节省费用，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**？

指派问题

■ 例 1

□ 引入 0-1 变量

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

则问题的数学模型为

$$\begin{aligned} \min \quad & z = 4x_{11} + 8x_{12} + \cdots + 10x_{54} + 6x_{55} \\ \text{s.t.} \quad & \begin{cases} \sum_{i=1}^5 x_{ij} = 1 \quad (j = 1, \dots, 5) \\ \sum_{j=1}^5 x_{ij} = 1 \quad (i = 1, \dots, 5) \\ x_{ij} = 0 \text{ 或 } 1 \quad (i, j = 1, \dots, 5) \end{cases} \end{aligned}$$

指派问题

■ 例 1

□ 系数矩阵为

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

指派问题

■ 例 1

□ 系数矩阵为

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

□ 其中一个 (可行) 解矩阵为

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

指派问题

■ 例 1

□ 系数矩阵为

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

□ 其中一个 (可行) 解矩阵为

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

□ **注意:** 指派问题有 $n!$ 个可行解, 且每行每列只有一个 1

■ 相关性质

- **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。

■ 相关性质

- **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。

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

指派问题

■ 相关性质

- **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。

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

- **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。

指派问题

■ 相关性质

- **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。

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

- **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。

5.5 指派问题

■ 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。

5.5 指派问题

■ 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。
- 若能在新系数矩阵 $(c_{ij})'_{n \times n}$ 中找出 n 个独立 0 元素, 则令解矩阵 $(x_{ij})_{n \times n}$ 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 $(x_{ij})_{n \times n}$ 为含系数矩阵 $(c_{ij})'_{n \times n}$ 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；

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

\Downarrow

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

指派问题

■ 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。

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

↓

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

指派问题

■ 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。

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

↓

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

- 系数矩阵中每行及每列至少有一个零元素，同时不出现负元素。

■ 匈牙利解法（步骤二）

□ 确定独立 0 元素

- 从只有一个零元素的行（或列）开始，给这个 0 元素加圈，记作 \odot ，然后划去 \odot 所在列（或行）的其它 0 元素，记作 ϕ ，直到所有 0 元素都被圈出和划掉为止；

■ 匈牙利解法（步骤二）

□ 确定独立 0 元素

- 从只有一个零元素的行（或列）开始，给这个 0 元素加圈，记作 \odot ，然后划去 \odot 所在列（或行）的其它 0 元素，记作 ϕ ，直到所有 0 元素都被圈出和划掉为止；
- 若仍出现同行（列）至少有两个 0 元素的，用试探法，从含有 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；

■ 匈牙利解法（步骤二）

□ 确定独立 0 元素

- 从只有一个零元素的行（或列）开始，给这个 0 元素加圈，记作 \odot ，然后划去 \odot 所在列（或行）的其它 0 元素，记作 ϕ ，直到所有 0 元素都被圈出和划掉为止；
- 若仍出现同行（列）至少有两个 0 元素的，用试探法，从含有 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；
- 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（步骤二）

□ 确定独立 0 元素

- 从只有一个零元素的行（或列）开始，给这个 0 元素加圈，记作 \odot ，然后划去 \odot 所在列（或行）的其它 0 元素，记作 ϕ ，直到所有 0 元素都被圈出和划掉为止；
- 若仍出现同行（列）至少有两个 0 元素的，用试探法，从含有 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；
- 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。

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

指派问题

■ 匈牙利解法（步骤二）

□ 确定独立 0 元素

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

⇓

$$C'' = \begin{bmatrix} \phi & 3 & \odot & 11 & 8 \\ \odot & 1 & 7 & 7 & 3 \\ \phi & 2 & 3 & 2 & 1 \\ \phi & \odot & 5 & \phi & 4 \\ \phi & 2 & 3 & 4 & \odot \end{bmatrix}$$

■ 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

- 对没有 \odot 的行打 \checkmark ;
- 对已打 \checkmark 的行中, 对 ϕ 所在列打 \checkmark ;
- 再对打有 \checkmark 的列中含 \odot 元素的行打 \checkmark ;
- 重复上述两步直到找不出新的打 \checkmark 的行、列为止;

■ 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

- 对没有 \odot 的行打 \checkmark ;
- 对已打 \checkmark 的行中, 对 ϕ 所在列打 \checkmark ;
- 再对打有 \checkmark 的列中含 \odot 元素的行打 \checkmark ;
- 重复上述两步直到找不出新的打 \checkmark 的行、列为止;
- 对没有打 \checkmark 的行画一横线, 有打 \checkmark 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

- 对没有 \odot 的行打 \checkmark ;
- 对已打 \checkmark 的行中, 对 ϕ 所在列打 \checkmark ;
- 再对打有 \checkmark 的列中含 \odot 元素的行打 \checkmark ;
- 重复上述两步直到找不出新的打 \checkmark 的行、列为止;
- 对没有打 \checkmark 的行画一横线, 有打 \checkmark 的列画一纵线, 就得到覆盖所有 0 元素的最少直线数。

$$C'' = \begin{bmatrix} \phi & 3 & \odot & 11 & 8 \\ \odot & 1 & 7 & 7 & 3 \\ \phi & 2 & 3 & 2 & 1 \\ \phi & \odot & 5 & \phi & 4 \\ \phi & 2 & 3 & 4 & \odot \end{bmatrix}$$

指派问题

■ 匈牙利解法（步骤三）

□ 确定能覆盖所有 0 元素的最少直线数目的直线集合

$$C'' = \begin{bmatrix} \vdots & & & & & & & & & \\ \dots & \phi & \dots & 3 & \dots & \odot & \dots & 11 & \dots & 8 & \dots \\ \vdots & & & & & & & & & & \\ \odot & & & 1 & & 7 & & 7 & & 3 & \checkmark \\ \vdots & & & & & & & & & & \\ \phi & & & 2 & & 3 & & 2 & & 1 & \checkmark \\ \vdots & & & & & & & & & & \\ \dots & \phi & \dots & \odot & \dots & 5 & \dots & \phi & \dots & 4 & \dots \\ \vdots & & & & & & & & & & \\ \dots & \phi & \dots & 2 & \dots & 3 & \dots & 4 & \dots & \odot & \dots \\ \vdots & & & & & & & & & & \\ \checkmark & & & & & & & & & & \end{bmatrix}$$

■ 匈牙利解法（步骤四）

□ 继续变换系数矩阵

- 在未被直线覆盖的元素中找出一个最小元素;
- 打 ✓ 行中各元素都减去最小元素, 出现新的 0 元素;
- 打 ✓ 列中各元素都加上最小元素。返回步骤二。

■ 匈牙利解法（步骤四）

□ 继续变换系数矩阵

- 在未被直线覆盖的元素中找出一个最小元素;
- 打 ✓ 行中各元素都减去最小元素, 出现新的 0 元素;
- 打 ✓ 列中各元素都加上最小元素。返回步骤二。

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

■ 匈牙利解法（步骤四）

□ 继续变换系数矩阵

$$C'' \rightarrow \begin{bmatrix} 0 & 3 & 0 & 11 & 8 \\ -1 & 0 & 6 & 6 & 2 \\ -1 & 1 & 2 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 5 & 0 & 4 \\ 0 & 2 & 3 & 4 & 0 \end{bmatrix}$$

\Downarrow

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

指派问题

■ 匈牙利解法（步骤四）

□ 返回步骤二

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

↓

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

■ 匈牙利解法（步骤四）

□ C'' 中已有 5 个独立零元素，故最优指派方案为

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

指派问题

■ 匈牙利解法（步骤四）

□ C'' 中已有 5 个独立零元素，故最优指派方案为

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

□ A_1 承建 B_3 , A_2 承建 B_2 , A_3 承建 B_1 , A_4 承建 B_4 , A_5 承建 B_5

□ 总的建造费用为 $7 + 9 + 6 + 6 + 6 + 6 = 34$

指派问题

■ 课堂练习

- 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

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

- 问应指派何人去完成何种工作，使所需总时间最少？

指派问题

■ 课堂练习

□ 对指派问题的系数矩阵进行转化

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

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

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

■ 非标准形式的指派问题

- **最大化指派问题:** 设最大化指派问题系数矩阵 $C = (c_{ij})_{n \times n}$, 其中最大元素为 m 。令矩阵 $B = (b_{ij})_{n \times n} = (m - c_{ij})_{n \times n}$, 则以 B 为系数矩阵的最小化指派问题和以 C 为系数矩阵的原最大化指派问题有相同最优解。

■ 非标准形式的指派问题

- **最大化指派问题:** 设最大化指派问题系数矩阵 $C = (c_{ij})_{n \times n}$, 其中最大元素为 m 。令矩阵 $B = (b_{ij})_{n \times n} = (m - c_{ij})_{n \times n}$, 则以 B 为系数矩阵的最小化指派问题和以 C 为系数矩阵的原最大化指派问题有相同最优解。
- **人数和事数不等的指派问题:** 若人少事多, 则添上一些虚拟的“人”。这些虚拟的“人”做各事的费用系数可取 0, 理解为这些费用实际上不会发生。若人多事少, 则添上一些虚拟的“事”。这些虚拟的“事”被各人做的费用系数同样也取 0。

指派问题

■ 非标准形式的指派问题

- **最大化指派问题:** 设最大化指派问题系数矩阵 $C = (c_{ij})_{n \times n}$, 其中最大元素为 m 。令矩阵 $B = (b_{ij})_{n \times n} = (m - c_{ij})_{n \times n}$, 则以 B 为系数矩阵的最小化指派问题和以 C 为系数矩阵的原最大化指派问题有相同最优解。
- **人数和事数不等的指派问题:** 若人少事多, 则添上一些虚拟的“人”。这些虚拟的“人”做各事的费用系数可取 0, 理解为这些费用实际上不会发生。若人多事少, 则添上一些虚拟的“事”。这些虚拟的“事”被各人做的费用系数同样也取 0。
- **一个人可做几件事的指派问题:** 若某个人可做几件事, 则可将该人化作相同的几个“人”来接受指派。这几个“人”做同一件事的费用系数当然都一样。

指派问题

■ 非标准形式的指派问题

- **最大化指派问题:** 设最大化指派问题系数矩阵 $C = (c_{ij})_{n \times n}$, 其中最大元素为 m 。令矩阵 $B = (b_{ij})_{n \times n} = (m - c_{ij})_{n \times n}$, 则以 B 为系数矩阵的最小化指派问题和以 C 为系数矩阵的原最大化指派问题有相同最优解。
- **人数和事数不等的指派问题:** 若人少事多, 则添上一些虚拟的“人”。这些虚拟的“人”做各事的费用系数可取 0, 理解为这些费用实际上不会发生。若人多事少, 则添上一些虚拟的“事”。这些虚拟的“事”被各人做的费用系数同样也取 0。
- **一个人可做几件事的指派问题:** 若某个人可做几件事, 则可将该人化作相同的几个“人”来接受指派。这几个“人”做同一件事的费用系数当然都一样。
- **某事一定不能由某人做的指派问题:** 若某事一定不能由某个人做, 则可将相应的费用系数取作足够大的数 M 。

■ 非标准形式的指派问题

- 为了保证工程质量, 舍弃建筑公司 A_4 和 A_5 , 而让技术力量较强的建筑公司 A_1 , A_2 和 A_3 来承建。根据实际情况, 可以允许每家建筑公司承建一家或两家商店。求使总费用最少的指派方案。

指派问题

■ 非标准形式的指派问题

- 为了保证工程质量, 舍弃建筑公司 A_4 和 A_5 , 而让技术力量较强的建筑公司 A_1 , A_2 和 A_3 来承建。根据实际情况, 可以允许每家建筑公司承建一家或两家商店。求使总费用最少的指派方案。
- 反映投资费系数矩阵为

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

指派问题

■ 非标准形式的指派问题

- 为了保证工程质量, 舍弃建筑公司 A_4 和 A_5 , 而让技术力量较强的建筑公司 A_1 , A_2 和 A_3 来承建。根据实际情况, 可以允许每家建筑公司承建一家或两家商店。求使总费用最少的指派方案。

- 反映投资费系数矩阵为

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

- 由于每家建筑公司最多承建两家商店, 因此把每家建筑公司化作相同的两家建筑公司 (A_i 和 A'_i , $i = 1, 2, 3$)。系数矩阵变为

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

■ 非标准形式的指派问题

- 为了使“人”和“事”的数目相同，引入一件虚事使之成为标准指派问题，系数矩阵变为

$$M'' = \begin{bmatrix} 4 & 8 & 7 & 15 & 12 & 0 \\ 4 & 8 & 7 & 15 & 12 & 0 \\ 7 & 9 & 17 & 14 & 10 & 0 \\ 7 & 9 & 17 & 14 & 10 & 0 \\ 6 & 9 & 12 & 8 & 7 & 0 \\ 6 & 9 & 12 & 8 & 7 & 0 \end{bmatrix}$$

指派问题

■ 非标准形式的指派问题

- 为了使“人”和“事”的数目相同，引入一件虚事使之成为标准指派问题，系数矩阵变为

$$M'' = \begin{bmatrix} 4 & 8 & 7 & 15 & 12 & 0 \\ 4 & 8 & 7 & 15 & 12 & 0 \\ 7 & 9 & 17 & 14 & 10 & 0 \\ 7 & 9 & 17 & 14 & 10 & 0 \\ 6 & 9 & 12 & 8 & 7 & 0 \\ 6 & 9 & 12 & 8 & 7 & 0 \end{bmatrix}$$

- 用匈牙利解法以 M'' 为系数矩阵的最小化指派问题，得最优指派方案为由 A_1 承建 B_1 和 B_3 ， A_2 承建 B_2 ， A_3 承建 B_4 和 B_5
- 总的建造费用为 $4 + 7 + 9 + 8 + 7 = 35$

■ 小结

- 指派问题的标准形式
- 匈牙利解法
- 非标准形式的指派问题
 - 最大化指派问题
 - 人数和事数不等的指派问题
 - 一个人可做几件事的指派问题
 - 某事一定不能由某人做的指派问题

■ 小结

- 指派问题的标准形式
- 匈牙利解法
- 非标准形式的指派问题
 - 最大化指派问题
 - 人数和事数不等的指派问题
 - 一个人可做几件事的指派问题
 - 某事一定不能由某人做的指派问题

■ 课后作业: P147, 习题 5.8

Q&A

Thank you!

感谢您的聆听和反馈