

# 指派问题

修贤超

<https://xianchaoxiu.github.io>

# 典型的指派问题

- 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

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

# 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

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

- (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

## 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

# 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

$$\min z = 4x_{11} + 8x_{12} + \cdots + 10x_{54} + 6x_{55}$$

$$\text{s.t.} \quad \begin{cases} \sum_{i=1}^5 x_{ij} = 1 \quad (j = 1, \dots, 5) \\ \sum_{j=1}^5 x_{ij} = 1 \quad (i = 1, \dots, 5) \\ x_{ij} = 0 \text{ 或 } 1 \quad (i, j = 1, \dots, 5) \end{cases}$$

# 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

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

- **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

# 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)

- 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

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

↓

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

## 匈牙利解法 (步骤一)

- 再对各列元素分别减去本列中最小元素

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

↓

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

- 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  $\phi$ , 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

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

## 匈牙利解法 (步骤二)

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

$\Downarrow$

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

## 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  $\phi$  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

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

## 匈牙利解法 (步骤三)

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

## 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

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

## 匈牙利解法 (步骤四)

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

$\Downarrow$

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



## 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

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

- $A_1$  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  $7 + 9 + 6 + 6 + 6 + 6 = 34$

# 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。求使总费用最少的指派方案
- 由于每家建筑公司最多承建两家商店, 系数矩阵变为

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

$\Downarrow$

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

## 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

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

- 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  $4 + 7 + 9 + 8 + 7 = 35$

## 课堂练习 1

- 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

# 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