

作业 #4

(提交日期: 2023/11/28)

1. 红星日用化工厂为发运产品, 下一年度需 6 种不同容积的包装箱。每种包装箱的需求量及生产一个的可变费用如下表。

包装箱代号	1	2	3	4	5	6
容积 (m ³)	0.08	0.1	0.12	0.15	0.20	0.25
需求量 (个)	500	550	700	900	450	400
可变费用 (元/个)	5.0	8.0	10.0	12.1	16.3	18.2

由于生产不用容积包装箱时需进行专门准备、下料等, 生产某一容积包装箱的固定费用均为 1200 元。又若某一容积包装箱数量不够时, 可以用比它容积大的代替。试问该化工厂应订做哪几种代号的包装箱各多少个使费用最节省。(建立线性规划模型即可, 无需求解)

解: 设 $x_i (i=1, \dots, 6)$ 为代号 i 的包装箱的订做数量,

$$y_i = \begin{cases} 1, & \text{订做第 } i \text{ 种包装箱} \\ 0, & \text{o.w.} \end{cases}$$

$$\min z = 1200 \sum_{i=1}^6 y_i + 5x_1 + 8x_2 + 10x_3 + 12.1x_4 + 16.3x_5 + 18.2x_6$$

$$s.t. \begin{cases} \sum_{i=1}^6 x_i = 3500 \\ x_6 \geq 400 \\ x_5 + x_6 \geq 850 \\ x_4 + x_5 + x_6 \geq 1750 \\ x_3 + x_4 + x_5 + x_6 \geq 2450 \\ x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6 \geq 3000 \\ x_i \leq My_i (i=1, \dots, 6) \\ x_i \geq 0 \text{ 且为整数} \end{cases}$$

2. 某城市有 6 个区, 要确定在哪些区修建消防站。要求保证至少有一个消防站在每个区的 15 分钟 (行驶时间) 车程内, 并希望修建的消防站最少。下表给出了在该城市的各区之间行驶所需要的时间 (单位: 分钟)。请为该问题建立整数线性规划模型, 无需求解。

到达 出发	区 1	区 2	区 3	区 4	区 5	区 6
区 1	0	12	15	30	30	20
区 2	12	0	25	35	20	10
区 3	15	25	0	15	30	20
区 4	30	35	15	0	15	25
区 5	30	20	30	15	0	12
区 6	20	10	20	25	12	0

解：对于每个区来说，要确定是否在那里修建消防站，设 0-1 型变量：

$$x_i = \begin{cases} 1, & \text{如果在区 } i \text{ 修建消防站} \\ 0, & \text{o.w.} \end{cases}$$

目标函数： $\min z = x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6$

约束条件：下表说明了哪些位置可以在 15 分钟内达到每个区。

区	在 15 分钟车程内的区	区	在 15 分钟车程内的区
1	1, 2, 3	4	3, 4, 5
2	1, 2, 6	5	4, 5, 6
3	1, 3, 4	6	2, 5, 6

为保证至少有一个消防站在区 i 的 15 分钟车程内，加入约束条件：

$$\begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 \geq 1 \\ x_1 + x_2 + x_6 \geq 1 \\ x_1 + x_3 + x_4 \geq 1 \\ x_3 + x_4 + x_5 \geq 1 \\ x_4 + x_5 + x_6 \geq 1 \\ x_2 + x_5 + x_6 \geq 1 \end{cases}$$

3. 分别用割平面法和分支定界法解下列整数规划：

$$\begin{aligned} \max \quad & z = 2x_1 + x_2 \\ \text{s.t.} \quad & \begin{cases} x_1 + x_2 \leq 5 \\ -x_1 + x_2 \leq 0 \\ 6x_1 + 2x_2 \leq 21 \\ x_1, x_2 \geq 0, \text{且为整数} \end{cases} \end{aligned}$$

解：【割平面法】

c_j			2	1	0	0	0
c_B	x_B	b	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5
0	x_3	5	1	1	1	0	0
0	x_4	0	-1	1	0	1	0
0	x_5	21	[6]	2	0	0	1
σ_j			2	1	0	0	0
0	x_3	3/2	0	[2/3]	1	0	-1/6
0	x_4	7/2	0	4/3	0	1	1/6
2	x_1	7/2	1	1/3	0	0	1/6
σ_j			0	1/3	0	0	-1/3
1	x_2	9/4	0	1	3/2	0	-1/4
0	x_4	1/2	0	0	-2	1	1/2
2	x_1	11/4	1	0	-1/2	0	1/4
σ_j			0	0	-1/2	0	-1/4

$x_1 = 11/4$ 有最大小数部分 $3/4$ ，因此选择该行产生割平面： $-\frac{1}{2}x_3 - \frac{1}{4}x_5 \leq -\frac{3}{4}$ 。

c_j			2	1	0	0	0	0
c_B	x_B	b	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_6
1	x_2	9/4	0	1	3/2	0	-1/4	0
0	x_4	1/2	0	0	-2	1	1/2	0
2	x_1	11/4	1	0	-1/2	0	1/4	0
0	x_6	-3/4	0	0	-1/2	0	[-1/4]	1
σ_j			0	0	-1/2	0	-1/4	0
1	x_2	3	0	1	2	0	0	-1
0	x_4	-1	0	0	[-3]	1	0	2
2	x_1	2	1	0	-1	0	0	1
0	x_5	3	0	0	2	0	1	-4
σ_j			0	0	0	0	0	-1
1	x_2	7/3	0	1	0	2/3	0	1/3
0	x_3	1/3	0	0	1	-1/3	0	-2/3
2	x_1	7/3	1	0	0	-1/3	0	1/3
0	x_5	7/3	0	0	0	2/3	1	-8/3
σ_j			0	0	0	0	0	-1

$x_2 = 7/3$ 有小数部分 $1/3$ ，因此选择该行产生割平面： $-\frac{2}{3}x_4 - \frac{1}{3}x_6 \leq -\frac{1}{3}$ 。

c_j			2	1	0	0	0	0	0
c_B	x_B	b	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_6	x_7
1	x_2	7/3	0	1	0	2/3	0	1/3	0
0	x_3	1/3	0	0	1	-1/3	0	-2/3	0
2	x_1	7/3	1	0	0	-1/3	0	1/3	0
0	x_5	7/3	0	0	0	2/3	1	-8/3	0
0	x_7	-1/3	0	0	0	[-2/3]	0	-1/3	1
σ_j			0	0	0	0	0	-1	0
1	x_2	2	0	1	0	0	0	0	1
0	x_3	1/2	0	0	1	0	0	-1/2	-1/2
2	x_1	5/2	1	0	0	0	0	1/2	-1/2
0	x_5	2	0	0	0	0	1	-3	1
0	x_7	1/2	0	0	0	1	0	1/2	-3/2
σ_j			0	0	0	0	0	-1	0

$x_1 = 5/2$ 有小数部分 $1/2$ ，因此选择该行产生割平面： $-\frac{1}{2}x_6 - \frac{1}{2}x_7 \leq -\frac{1}{2}$ 。

c_j			2	1	0	0	0	0	0	0
c_B	x_B	b	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_6	x_7	x_8
1	x_2	2	0	1	0	0	0	0	1	0
0	x_3	1/2	0	0	1	0	0	-1/2	-1/2	0
2	x_1	5/2	1	0	0	0	0	1/2	-1/2	0
0	x_5	2	0	0	0	0	1	-3	1	0
0	x_7	1/2	0	0	0	1	0	1/2	-3/2	0
0	x_8	-1/2	0	0	0	0	0	-1/2	[-1/2]	1
σ_j			0	0	0	0	0	-1	0	0
1	x_2	1	0	1	0	0	0	-1	0	2
0	x_3	1	0	0	1	0	0	0	0	-1
2	x_1	3	1	0	0	0	0	1	0	-1
0	x_5	1	0	0	0	0	1	-4	0	2
0	x_7	2	0	0	0	1	0	2	0	-3
0	x_8	1	0	0	0	0	0	1	1	-2
σ_j			0	0	0	0	0	-1	0	0

由此，得最优解为 $x_1^* = 3, x_2^* = 1$ ，目标函数值为 7。

【分支定界法】

(1) 松弛问题 (LP) 为：

$$\begin{aligned} \max \quad & z = 2x_1 + x_2 \\ \text{s.t.} \quad & \begin{cases} x_1 + x_2 \leq 5 \\ -x_1 + x_2 \leq 0 \\ 6x_1 + 2x_2 \leq 21 \end{cases} \end{aligned}$$

最优解为： $x^* = \left(\frac{11}{4}, \frac{9}{4}\right)^T$ ，目标函数值为 7.75。定界： $0 \leq z^* \leq 7.75$ 。

(2) 取 $x_1 = \frac{11}{4}$ 进行分支，得如下两个 LP 问题：

$$\begin{aligned} \text{(LP1)} \quad & \begin{aligned} \max \quad & z = 2x_1 + x_2 \\ \text{s.t.} \quad & \begin{cases} x_1 + x_2 \leq 5 \\ -x_1 + x_2 \leq 0 \\ 6x_1 + 2x_2 \leq 21 \\ x_1 \leq 2 \end{cases} \end{aligned} \end{aligned} \quad \begin{aligned} \text{(LP2)} \quad & \begin{aligned} \max \quad & z = 2x_1 + x_2 \\ \text{s.t.} \quad & \begin{cases} x_1 + x_2 \leq 5 \\ -x_1 + x_2 \leq 0 \\ 6x_1 + 2x_2 \leq 21 \\ x_1 \geq 3 \end{cases} \end{aligned} \end{aligned}$$

LP1 的最优解为： $x^* = (2, 2)^T$ ，目标函数值为 6。LP2 的最优解为：

$x^* = \left(3, \frac{3}{2}\right)^T$ ，目标函数值为 7.5。定界： $6 \leq z^* \leq 7.5$ 。

(3) 取 $x_2 = \frac{3}{2}$ 对 LP2 进行分支，得如下两个 LP 问题：

$$\begin{aligned} \text{(LP21)} \quad & \begin{aligned} \max \quad & z = 2x_1 + x_2 \\ \text{s.t.} \quad & \begin{cases} x_1 + x_2 \leq 5 \\ -x_1 + x_2 \leq 0 \\ 6x_1 + 2x_2 \leq 21 \\ x_1 \geq 3 \\ x_2 \leq 1 \end{cases} \end{aligned} \end{aligned} \quad \begin{aligned} \text{(LP22)} \quad & \begin{aligned} \max \quad & z = 2x_1 + x_2 \\ \text{s.t.} \quad & \begin{cases} x_1 + x_2 \leq 5 \\ -x_1 + x_2 \leq 0 \\ 6x_1 + 2x_2 \leq 21 \\ x_1 \geq 3 \\ x_2 \geq 2 \end{cases} \end{aligned} \end{aligned}$$

LP21 的最优解为： $x^* = \left(\frac{19}{6}, 1\right)^T$ ，目标函数值为 $\frac{22}{3}$ 。LP22 无可行解。定界：

$6 \leq z^* \leq \frac{22}{3}$ 。

(4) 取 $x_1 = \frac{19}{6}$ 对 LP21 进行分支，得如下两个 LP 问题：

$$\begin{array}{ll}
 \max & z = 2x_1 + x_2 \\
 \text{s.t.} & \begin{cases} x_1 + x_2 \leq 5 \\ -x_1 + x_2 \leq 0 \\ 6x_1 + 2x_2 \leq 21 \\ x_1 \geq 3 \\ x_2 \leq 1 \\ x_1 \leq 3 \end{cases}
 \end{array}
 \quad (\text{LP211})
 \qquad
 \begin{array}{ll}
 \max & z = 2x_1 + x_2 \\
 \text{s.t.} & \begin{cases} x_1 + x_2 \leq 5 \\ -x_1 + x_2 \leq 0 \\ 6x_1 + 2x_2 \leq 21 \\ x_1 \geq 3 \\ x_2 \leq 1 \\ x_1 \geq 4 \end{cases}
 \end{array}
 \quad (\text{LP212})$$

LP211 的最优解为: $x^* = (3, 1)^T$, 目标函数值为 7。LP212 无可行解。定界:

$$7 \leq z^* \leq 7。$$

所以该整数规划的最优解即为: $x^* = (3, 1)^T$, 目标函数值为 7。

4. 需要分派 5 人做 5 项工作, 每人做各项工作的能力评分见下表。应如何分派, 才能使总的得分最大? 试分别用表上作业法和匈牙利法求解。

人员 \ 业务	B_1	B_2	B_3	B_4	B_5
A_1	1.3	0.8	0	0	1.0
A_2	0	1.2	1.3	1.3	0
A_3	1.0	0	0	1.2	0
A_4	0	1.05	0	0.2	1.4
A_5	1.0	0.9	0.6	0	1.1

解: 匈牙利法:

将系数矩阵转化为标准的最小化指派问题:

$$\begin{bmatrix} 0.1 & 0.6 & 1.4 & 1.4 & 0.4 \\ 1.4 & 0.2 & 0.1 & 0.1 & 1.4 \\ 0.4 & 1.4 & 1.4 & 0.2 & 1.4 \\ 1.4 & 0.35 & 1.4 & 1.2 & 0 \\ 0.4 & 0.5 & 0.8 & 1.4 & 0.3 \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} 0 & 0.5 & 1.3 & 1.3 & 0.3 \\ 1.3 & 0.1 & 0 & 0 & 1.3 \\ 0.2 & 1.2 & 1.2 & 0 & 1.2 \\ 1.4 & 0.35 & 1.4 & 1.2 & 0 \\ 0.1 & 0.2 & 0.5 & 1.1 & 0 \end{bmatrix}$$

$$\begin{array}{l}
 \rightarrow \begin{bmatrix} \textcircled{0} & 0.4 & 1.3 & 1.3 & 0.3 \\ 1.3 & \cancel{0} & \cancel{0} & \textcircled{0} & 1.3 \\ 0.2 & 1.1 & 1.2 & 0 & 1.2 \\ 1.4 & 0.25 & 1.4 & 1.2 & \textcircled{0} \\ 0.1 & 0.1 & 0.5 & 1.1 & \cancel{0} \end{bmatrix} \begin{array}{l} \checkmark \\ \checkmark \\ \checkmark \\ \checkmark \end{array} \\
 \rightarrow \begin{bmatrix} \textcircled{0} & 0.4 & 1.3 & 1.3 & 0.4 \\ 1.3 & \cancel{0} & \textcircled{0} & \cancel{0} & 1.4 \\ 0.2 & 1.1 & 1.2 & \textcircled{0} & 1.3 \\ 1.3 & 0.15 & 1.3 & 1.1 & \textcircled{0} \\ \cancel{0} & \textcircled{0} & 0.4 & 1 & \cancel{0} \end{bmatrix}
 \end{array}$$

所以最优指派方案为： $A_1 \rightarrow B_1$ ， $A_2 \rightarrow B_3$ ， $A_3 \rightarrow B_4$ ， $A_4 \rightarrow B_5$ ， $A_5 \rightarrow B_2$ ， 总分为： $1.3+1.3+1.2+1.4+0.9=6.1$ 。

表上作业法：利用最大元素法寻找初始可行解，如下：

人员 \ 业务	B_1	B_2	B_3	B_4	B_5	u_i
A_1	1	(-0.4)	(-0.9)	(-0.3)	(-0.4)	0
A_2	(-1.7)	(-0.4)	1	(0.6)	(-1.8)	0.4
A_3	(-1.2)	(-2.1)	(-1.8)	1	(-2.3)	0.9
A_4	(-1.3)	(-0.15)	(-0.9)	(-0.1)	1	0
A_5	0	1	0	0	0	-0.3
v_j	1.3	1.2	0.9	0.3	1.4	

有大于 0 的检验数，继续：

人员 \ 业务	B_1	B_2	B_3	B_4	B_5	u_i
A_1	1	(-0.4)	(-0.9)	(-0.9)	(-0.4)	0
A_2	(-1.7)	(-0.4)	1	0	(-1.8)	0.4
A_3	(-0.6)	(-1.5)	(-1.2)	1	(-1.7)	0.3
A_4	(-1.3)	(-0.15)	(-0.9)	(-0.7)	1	0
A_5	0	1	0	(-0.6)	0	-0.3
v_j	1.3	1.2	0.9	0.9	1.4	

检验数全部 ≤ 0 ，因此已达到最优解。

5. 有甲、乙、丙、丁四人和 A、B、C、D、E 五项任务，每人完成任务的时间如下表所示。由于任务数多于人数，故规定其中有一人可兼完成两项任务，其余三人每人完成一项，请确定总时间最少的指派方案。

	A	B	C	D	E
甲	15	19	21	32	27
乙	29	28	16	10	23
丙	24	17	18	30	22
丁	14	32	26	13	35

解：因为事多人少，添加一个人，得系数矩阵如下（匈牙利法求解）。

$$\begin{bmatrix} 15 & 19 & 21 & 32 & 27 \\ 29 & 28 & 16 & 10 & 23 \\ 24 & 17 & 18 & 30 & 22 \\ 14 & 32 & 26 & 13 & 35 \\ 14 & 17 & 16 & 10 & 22 \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} 0 & 4 & 5 & 17 & 7 \\ 19 & 18 & 5 & 0 & 8 \\ 7 & 0 & 0 & 13 & 0 \\ 1 & 19 & 12 & 0 & 17 \\ 4 & 7 & 5 & 0 & 7 \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} 0 & 4 & 5 & 18 & 7 \\ 18 & 17 & 4 & 0 & 7 \\ 7 & 0 & 0 & 14 & 0 \\ 0 & 18 & 11 & 0 & 16 \\ 3 & 6 & 4 & 0 & 6 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 & 18 & 3 \\ 18 & 13 & 0 & 0 & 3 \\ 11 & 0 & 0 & 18 & 0 \\ 0 & 14 & 7 & 0 & 12 \\ 3 & 2 & 0 & 0 & 2 \end{bmatrix}$$

甲完成 B，乙完成 C、D，丙完成 E，丁完成 A。最少总时间为
 $19+16+10+22+14=81$ 。