钢管下料问题

某钢管零售商从钢管厂进货,将钢管按照顾客的要求切割后售出,从钢管厂进货时得到的原料钢管都是19m。

- (1) 现在一客户需要50根4m、20根6m和15根8m的钢管。应如何下料最节省?
- (2) 零售商如果采用的不同切割模式太多,将会导致生产过程的复杂化,从而增加生产和管理成本,所以该零售商规定采用的不同切割模式不能超过3种。此外,该客户除需要(1)中的三种钢管外,还需要10根5m的钢管。应如何下料最节省。

问题(1)分析与模型建立

19m 的钢管切割为 4m、6m、8m 的钢管的模式采用向量 (k_1, k_2, k_3) 表示。所有模式相当于求解不等式方程的整数解:

$$4k_1 + 6k_2 + 8k_3 \le 19$$

要求剩余材料 $r = 19 - (4k_1 + 6k_2 + 8k_3) < 4$ 。

表 1 钢管切割模式

模式	4m	6m	8m	余料(m)
1	4	0	0	3
2	3	1	0	1
3	2	0	1	3
4	0	0	2	3
5	0	3	0	1
6	1	1	1	1
7	1	2	0	3

决策变量 用 x_i 表示按照第 i 种模式(i=1,2,…, 7)切割的原料钢管的根数。

决策目标 以切割原料钢管的总根数最少为目标,则有

$$\min z_1 = \sum_{i=1}^7 x_i$$

以切割后剩余的总余料最小为目标,设第i种模式的余料为 r_i 米。则由表 1 可得

$$\min z_2 = \sum_{i=1}^7 r_i x_i$$

设第i种切割模式下4米长的钢管 a_i 根,

6 米长的钢管 b_i 根,8 米长的钢管 c_i 根,

则约束条件有:

4 米长的钢管至少 50 根,有
$$\sum_{i=1}^{r} a_i x_i \ge 50$$

6 米长的钢管至少 20 根,有
$$\sum_{i=1}^{r} b_i x_i \geq 20$$

8 米长的钢管至少 15 根,有
$$\sum_{i=1}^{7} c_i x_i \ge 15$$

总模型为:

min
$$z_1 = \sum_{i=1}^{7} x_i$$

min $z_2 = \sum_{i=1}^{7} r_i x_i$

$$\begin{cases} \sum_{i=1}^{7} a_i x_i \ge 50 \\ \sum_{i=1}^{7} b_i x_i \ge 20 \end{cases}$$

s.t.
$$\begin{cases} \sum_{i=1}^{7} c_i x_i \ge 15 \\ x_i \otimes x_i \ge 15 \end{cases}$$

解得:

$$x_1 = 0, x_2 = 15, x_3 = 0, x_4 = 5, x_5 = 0, x_6 = 5, x_7 = 0$$

目标值 z1=25, z2=35。

即 15 根钢管采用切割模式 2: 3 根 4m, 1 根 6m, 余料 1m。

- 5根钢管采用切割模式 4:2根 8m, 余料 3m。
- 5根钢管采用切割模式 6: 1根 4m, 1根 6m, 1根 8m, 余料 1m。

切割模式采用了3种,使用钢管25根,余料为35m。

固定 z1=25, 求 z2 最小结果一样。

说明在该问题中当使用钢管数最少时,余料也最少。

LINGO程序:

model:

sets:

model/1..7/:a,b,c,r,x;

endsets

```
data:
a=4,3,2,0,0,1,1;
b=0,1,0,0,3,1,2;
c=0,0,1,2,0,1,0;
r=3,1,3,3,1,1,3;
enddata
min=z1;
z1=@sum(model(i):x(i));!钢管总数;
z2=@sum(model(i):r(i)*x(i));!余料;
@sum(model(i):a(i)*x(i))>=50;!4米长钢管约束:
@sum(model(i):b(i)*x(i))>=20;!6米长钢管约束;
@sum(model(i):c(i)*x(i))>=15;!8米长钢管约束;
@for(model(i):@gin(x(i)));
end
```

问题(2)模型建立

19m 的钢管切割为 4m、6m、8m、5m 的钢管的模式, 所有模式相当于求解不等式方程的整数解。

$$4k_1 + 6k_2 + 8k_3 + 5k_4 \le 19$$

要求剩余材料 $r = 19 - (4k_1 + 6k_2 + 8k_3 + 5k_4) < 4$ 。

求出所有模式的Matlab程序见下:

```
number=0;
for k1=0:4
  for k2=0:3
    for k3=0:2
      for k4=0:3
r=19-(4*k1+6*k2+8*k3+5*k4);
if(r>=0)&&(r<4)
  number=number+1;
fprintf('%2d %2d %2d %2d %2d\n',number,k1,k2,k3,k4,r);
   end
      end
    end
  end
end
```

表 2 钢管切割模式

模式	4m	6m	8m	5m	余料(m)
1	0	0	1	2	1
2	0	0	2	0	3
3	0	1	0	2	3
4	0	1	1	1	0
5	0	2	0	1	2
6	0	3	0	0	1
7	1	0	0	3	0
8	1	0	1	1	2
10	1	2	0	0	3
11	2	0	0	2	1
12	2	0	1	0	3
13	2	1	0	1	0
14	3	0	0	1	2
15	3	1	0	0	1
16	4	0	0	0	3

决策变量 用 x_i 表示按照第 i 种模式($i=1,2,\cdots$, 16)切割的原料钢管的根数。 **决策目标** 以切割原料钢管的总根数最少为目标,则有

$$\min z_1 = \sum_{i=1}^{16} x_i$$

以切割后剩余的总余料量最小为目标,设第 i 种模式的余料为 r_i 米。则得

$$\min z_2 = \sum_{i=1}^{16} r_i x_i$$

设第 i 种切割模式下 4 米长的钢管 a_i 根, 6 米长的钢管 b_i 根,

8 米长的钢管 c_i 根,5 米长的钢管 d_i 根。则约束条件有:

4 米长的钢管至少 50 根,有
$$\sum_{i=1}^{16} a_i x_i \geq 50$$
 6 米长的钢管至少 20 根,有
$$\sum_{i=1}^{16} b_i x_i \geq 20$$
 8 米长的钢管至少 15 根,有
$$\sum_{i=1}^{16} c_i x_i \geq 15$$

最多使用 3 种切割模式, 增设 0-1 变量 y_i , $i = 1, 2, \dots, 16$ 。

 $\sum_{i=1}^{16} d_i x_i \ge 10$

有
$$\sum_{i=1}^{16} y_i \leq 3$$

5米长的钢管至少10根,有

当 $y_i = 0$ 时, $x_i = 0$,表示不使用第 i 种切割模式;

则 $x_i \leq M.y_i$

当 y_i = 1时, x_i ≥ 1,表示使用第 i 种切割模式。

因此有: $x_i \ge y_i$, $x_i \le M.y_i$, $i = 1, 2, \dots, 16$

其中M足够大,如这里取 1000。

$$\min z_1 = \sum_{i=1}^{16} x_i$$

$$\min z_2 = \sum_{i=1}^{16} r_i . x_i$$

总模型:

$$\begin{cases}
\sum_{i=1}^{16} a_i x_i \ge 50 & \sum_{i=1}^{16} b_i x_i \ge 20 \\
\sum_{i=1}^{16} c_i x_i \ge 15 & \sum_{i=1}^{16} d_i x_i \ge 10 \\
x_i \le M.y_i, i = 1, 2, \dots, 16
\end{cases}$$
s.t.
$$\begin{cases}
x_i \ge y_i, i = 1, 2, \dots, 16 \\
\sum_{i=1}^{16} y_i \le 3 \\
x_i \stackrel{1}{x} \stackrel{1}{x} \stackrel{1}{x} \stackrel{1}{x} \stackrel{1}{x} \stackrel{1}{x} = 1, 2, \dots, 16 \\
y_i = 0 \quad \text{ } \quad$$

解得:

1) 当使用钢管数 z1 最小时, 求得的解为:

$$x_2 = 8, x_{13} = 10, x_{15} = 10$$
,其余为 0。

目标值 z1=28, z2=34。

即8根钢管采用切割模式2:2根8m,余料3m.

10根钢管采用切割模式13:2根4m,1根6m,1根5m,余料为0

10根钢管采用切割模式15:3根4m,1根6m,余料1m.

切割模式采用了3种,使用钢管z2=28根,余料为z1=34m.。

固定z1=28,求z2最小结果一样。

说明在该问题中当使用钢管数最少时,余料也最少.

```
LINGO程序为:
model:
sets:
model/1..16/:a,b,c,d,r,x,y;
endsets
data:
a=0,0,0,0,0,0,1,1,1,1,2,2,2,3,3,4;
b=0,0,1,1,2,3,0,0,1,2,0,0,1,0,1,0;
c=1,2,0,1,0,0,0,1,1,0,0,1,0,0,0,0;
d=2,0,2,1,1,0,3,1,0,0,2,0,1,1,0,0;
r=1,3,3,0,2,1,0,2,1,3,1,3,0,2,1,3;
enddata
```

```
min=z1;
z1=@sum(model(i):x(i));!钢管总数;
z2=@sum(model(i):r(i)*x(i));!余料;
@sum(model(i):a(i)*x(i))>=50;!4米长钢管约束;
@sum(model(i):b(i)*x(i))>=20;!6米长钢管约束;
@sum(model(i):c(i)*x(i))>=15;!8米长钢管约束;
@sum(model(i):d(i)*x(i))>=10;!5米长钢管约束;
@for(model(i):x(i)>=y(i));
@for(model(i):x(i) <= 1000*y(i));
@sum(model(i):y(i)) <= 3;
@for(model(i):@gin(x(i)));
@for(model(i):@bin(y(i)));
end
```

谢 谢!