

重 庆 大 学

学 生 实 验 报 告

实验课程名称_____《数学模型》_____

开 课 时 间 2019 至 2020 学年第 2 学期

小组成员信息			
小组成员 1			
姓名	学号	班号	点名册序号
邓露	20184275	004	94
小组成员 2			
姓名	学号	班号	点名册序号
王桂梅	20181814	004	62
小组成员 3			
姓名	学号	班号	点名册序号
杨紫怡	20184272	004	76

小组合作情况:第一题由lindo,和两次编写程序不同的lingo求解,第二题也分别使用lingo, lingo 进行问题求解, 最终讨论汇总。

1.

题目：

某工厂要用三种原料 1、2、3 混合调配出三种不同规格的产品甲、乙、丙，数据如右表。
问：该厂应如何安排生产，使利润收入为最大？

产品名称	规格要求	单价（元/kg）
甲	原材料 1 不少于 50%，原材料 2 不超过 25%	50
乙	原材料 1 不少于 25%，原材料 2 不超过 50%	35
丙	不限	25

原材料名称	每天最多供应量	单价（元/kg）
1	100	65
2	100	25
3	60	35

分析 1： 设原材料 1, 2, 3 的用量分别为 x_1, x_2, x_3 kg，原材料 1 用于生产产品甲、乙、丙的数量分别为 x_{11}, x_{12}, x_{13} kg，原材料 2 用于生产产品甲、乙、丙的数量分别为 x_{21}, x_{22}, x_{23} kg，原材料 3 用于生产产品甲、乙、丙的数量分别为 x_{31}, x_{32}, x_{33} kg，则采购原材料 1, 2, 3 的总费用为 $65x_1+25x_2+35x_3$ （元），目标函数是利润收入最大，约束条件有供应量约束（ $x_1 \leq 100, x_2 \leq 100, x_3 \leq 60$ ）、产品与原材料的数量关系（ $x_{11}+x_{12}+x_{13} \leq x_1, x_{21}+x_{22}+x_{23} \leq x_2, x_{31}+x_{32}+x_{33} \leq x_3$ ）、规格要求约束（ $x_{11} \geq 2x_{21}, 2x_{12} \geq x_{22}$ ）。

模型 1：

Max $z=50(x_{11}+x_{21}+x_{31})+35(x_{12}+x_{22}+x_{32})+25(x_{13}+x_{23}+x_{33})-65x_1-25x_2-35x_3$,
s. t. :

$$\begin{cases} x_{11}+x_{12}+x_{13} \leq x_1, \\ x_{21}+x_{22}+x_{23} \leq x_2, \\ x_{31}+x_{32}+x_{33} \leq x_3, \\ x_{11} \geq 2x_{21}, x_{11} \geq x_{31}+x_{33}, 2x_{12} \geq x_{22}, x_{12}+x_{32} \geq x_{22}, \\ x_1 \leq 100, x_2 \leq 100, x_3 \leq 60, \end{cases}$$

程序 1 (lingo):

! 编写 Lingo 程序如下:

MODEL:

MAX=50*x11+50*x21+50*x31+35*x12+35*x22+35*x32+25*x13+25*x23+2

5*x33-65*x1-25*x2-35*x3; ! 目标函数;

x11+x12+x13 <= x1;

x21+x22+x23 <= x2;

x31+x32+x33 <= x3; ! 产品与原材料的数量关系;

2*x21 <= x11;

x21+x31 <= x11;

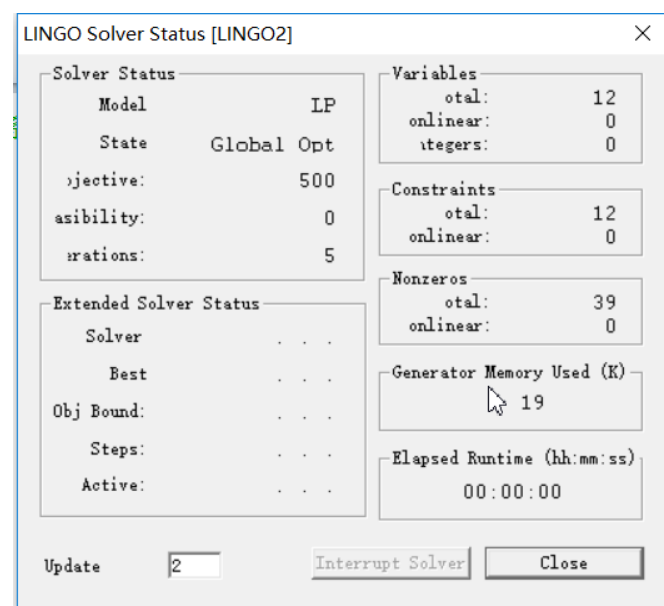
x22 <= x12+x32;

x22 <= 2*x12; ! 规格要求约束;

x1 <= 100;x2 <= 100;x3 <= 60; ! 供应量约束;

END

结果 1:



Solution Report - LINGO2		
Global optimal solution found.		
Objective value:	500.0000	
Total solver iterations:	2	
Variable	Value	Reduced Cost
X11	100.0000	0.000000
X21	50.00000	0.000000
X31	50.00000	0.000000
X12	0.000000	0.000000
X22	0.000000	7.500000
X32	0.000000	0.000000
X13	0.000000	45.00000
X23	0.000000	0.000000
X33	0.000000	10.00000
X1	100.0000	0.000000
X2	50.00000	0.000000
X3	50.00000	0.000000
Row	Slack or Surplus	Dual Price
1	500.0000	1.000000
2	0.000000	70.00000
3	0.000000	25.00000
4	0.000000	35.00000
5	0.000000	5.000000
6	0.000000	15.00000
7	0.000000	0.000000
8	0.000000	17.50000
9	0.000000	5.000000
10	50.00000	0.000000
11	10.00000	0.000000

由程序运行结果可知：当 x_1, x_2, x_3 分别为 100, 50, 50， x_{11}, x_{21}, x_{31} 分别为 100, 50, 50 时目标函数为最大值 500。即原材料 1, 2, 3 的用量分别为 100, 50, 50kg，均用于生产产品甲可以使利润收入为最大，利润最大值为 500 元。

分析 2： 设 X_{ij} 表示第 i 种产品中第 j 种原材料的含量。

则甲产品质量为 $X_{11} + X_{12} + X_{13}$ ，

乙产品质量为 $X_{21} + X_{22} + X_{23}$ ，

丙产品质量为 $X_{31} + X_{32} + X_{33}$ 。

原材料 1 用量为 $X_{11} + X_{21} + X_{31}$ ，

原材料 2 用量为 $X_{12} + X_{22} + X_{32}$ ，

原材料 3 用量 $X_{13} + X_{23} + X_{33}$ 。

成本 = $(X_{11} + X_{21} + X_{31}) * 65 + (X_{12} + X_{22} + X_{32}) * 25 + (X_{13} + X_{23} + X_{33}) * 35$

总收入 = $(X_{11} + X_{12} + X_{13}) * 50 + (X_{21} + X_{22} + X_{23}) * 35 + (X_{31} + X_{32} + X_{33}) * 25$

利润收入 = 总收入 - 成本

= $(X_{11} + X_{12} + X_{13}) * 50 + (X_{21} + X_{22} + X_{23}) * 35 + (X_{31} + X_{32} + X_{33}) * 25 -$
 $[(X_{11} + X_{21} + X_{31}) * 65 + (X_{12} + X_{22} + X_{32}) * 25 + (X_{13} + X_{23} + X_{33}) * 35]$

= $-15X_{11} + 25X_{12} + 15X_{13} - 30X_{21} + 10X_{22} - 40X_{31} - 10X_{33}$

模型 2：

决策变量为 $X_{11}, X_{21}, X_{31}, X_{12}, X_{22}, X_{32}, X_{13}, X_{23}, X_{33}$

目标函数 $\text{Max} \quad -15X_{11}+25X_{12}+15X_{13}-30X_{21}+10X_{22}-40X_{31}-10X_{33}$

约束条件有：

$$X_{11} \geq 1/2 * (X_{11} + X_{12} + X_{13})$$

$$X_{12} \leq 1/4 * (X_{11} + X_{12} + X_{13})$$

$$X_{21} \geq 1/4 * (X_{21} + X_{22} + X_{23})$$

$$X_{22} \leq 1/2 * (X_{21} + X_{22} + X_{23})$$

$$X_{11} + X_{21} + X_{31} \leq 100$$

$$X_{12} + X_{22} + X_{32} \leq 100$$

$$X_{13} + X_{23} + X_{33} \leq 60$$

$$X_{ij} \geq 0; i=1, 2, 3; j=1, 2, 3.$$

整理约束条件为：

$$-X_{11} + X_{12} + X_{13} \leq 0$$

$$X_{11} - 3X_{12} + X_{13} \geq 0$$

$$-3X_{21} + X_{22} + X_{23} \leq 0$$

$$X_{21} - X_{22} + X_{23} \geq 0$$

$$X_{11} + X_{21} + X_{31} \leq 100$$

$$X_{12} + X_{22} + X_{32} \leq 100$$

$$X_{13} + X_{23} + X_{33} \leq 60$$

$$(\text{非负约束}) X_{ij} \geq 0; i=1, 2, 3; j=1, 2, 3.$$

程序 2 (lindo):

$$\text{max} \quad -15x_{11}+25x_{12}+15x_{13}-30x_{21}+10x_{22}-40x_{31}-10x_{33}$$

s.t.

$$2) \quad -x_{11}+x_{12}+x_{13} \leq 0$$

$$3) \quad x_{11}-3x_{12}+x_{13} \geq 0$$

$$4) \quad -3x_{21}+x_{22}+x_{23} \leq 0$$

- 5) $x_{21}-x_{22}+x_{23}\geq 0$
- 6) $x_{11}+x_{21}+x_{31}\leq 100$
- 7) $x_{12}+x_{22}+x_{32}\leq 100$
- 8) $x_{13}+x_{23}+x_{33}\leq 60$


end

结果 2 (lindo):

```

Max -15x11+25x12+15x13-30x21+10x22-40x31-10x33
s.t.
2)      -x11+x12+x13<=0
3)      x11-3x12+x13>=0
4)      -3x21+x22+x23<=0
5)      x21-x22+x23>=0
6)      x11+x21+x31<=100
7)      x12+x22+x32<=100
8)      x13+x23+x33<=60
end

```



Reports Window

LP OPTIMUM FOUND AT STEP

6

OBJECTIVE FUNCTION VALUE

1)

500.0000

VARIABLE	VALUE	REDUCED COST
X11	100.000000	0.000000
X12	50.000000	0.000000
X13	50.000000	0.000000
X21	0.000000	15.000000
X22	0.000000	0.000000
X31	0.000000	45.000000
X33	0.000000	10.000000
X23	0.000000	0.000000
X32	0.000000	0.000000

ROW	SLACK OR SURPLUS	DUAL PRICES
2)	0.000000	17.500000
3)	0.000000	-2.500000
4)	0.000000	5.000000
5)	0.000000	-5.000000
6)	0.000000	5.000000
7)	50.000000	0.000000
8)	10.000000	0.000000

NO. ITERATIONS=

6

X11=100,X12=50,X13=50,最大值为 500

则用 100kg 原材料 1, 50kg 原材料 2, 50kg 原材料 3 生产产品甲可获得最大利润收入 500 元每天。

程序 3 (lingo):

model:

sets:

material/1..3/:a,b;

product/1..3/:c;

schedule(material,product):x;

endsets

data:

a=100 100 60;

b=65 25 35;

c=50 35 25;

enddata

max=@sum(schedule(i,j):x(i,j)*(c(j)-b(i)));

@for(material(i):@sum(product(j):x(i,j))<=a(i));

x(1,1)>=0.5*(x(1,1)+x(2,1)+x(3,1));

x(1,2)>=0.5*(x(1,2)+x(2,2)+x(3,2));

x(2,1)<=0.25*(x(1,1)+x(2,1)+x(3,1));

x(2,2)<=0.5*(x(1,2)+x(2,2)+x(3,2));

end

结果 3 (lingo):

```

model:
sets:
material/1..3/:a,b;
product/1..3/:c;
schedule(material,product):x;
endsets
data:
a=100 100 60;
b=65 25 35;
c=50 35 25;

enddata
max=@sum(schedule(i,j):x(i,j)*(c(j)-b(i)));
@for(material(i):@sum(product(j):x(i,j))<=a(i));
x(1,1)>=0.5*(x(1,1)+x(2,1)+x(3,1));
x(1,2)>=0.5*(x(1,2)+x(2,2)+x(3,2));
x(2,1)<=0.25*(x(1,1)+x(2,1)+x(3,1));
x(2,2)<=0.5*(x(1,2)+x(2,2)+x(3,2));
end

```

Global optimal solution found.
Objective value: 500.0000
Total solver iterations: 4

Variable	Value	Reduced Cost
A(1)	100.0000	0.000000
A(2)	100.0000	0.000000
A(3)	60.00000	0.000000
B(1)	65.00000	0.000000
B(2)	25.00000	0.000000
B(3)	35.00000	0.000000
C(1)	50.00000	0.000000
C(2)	35.00000	0.000000
C(3)	25.00000	0.000000
X(1, 1)	100.0000	0.000000
X(1, 2)	0.000000	25.00000
X(1, 3)	0.000000	45.00000
X(2, 1)	50.00000	0.000000
X(2, 2)	0.000000	0.000000
X(2, 3)	0.000000	0.000000
X(3, 1)	50.00000	0.000000
X(3, 2)	0.000000	10.00000
X(3, 3)	0.000000	10.00000

Row	Slack or Surplus	Dual Price
1	500.0000	1.000000
2	0.000000	5.000000
3	50.00000	0.000000
4	10.00000	0.000000
5	0.000000	-35.00000
6	0.000000	-20.00000
7	0.000000	10.00000
8	0.000000	0.000000

X(1,1)=100, X(2,1)=50; X(3,1)=50, 最大值为 4, 则用 100kg 原材料 1, 50kg 原材料 2, 50kg 原材料 3 生产产品甲可获得最大利润收入 500 元每天。

2.

题目：某市消防中心同时接到了三处火警报告．根据当前的火势，三处火警地点分别需要 2 辆、2 辆和 3 辆消防车前往灭火．三处火警地点的损失将依赖于消防车到达的及时程度：

记 t_{ij} 为第 j 辆消防车到达火警地点 i 的时间，则三处火警地点的损失分别为 $6t_{11} + 4t_{12}$ ，

$7t_{21} + 3t_{22}$ ， $9t_{31} + 8t_{32} + 5t_{33}$ ．目前可供给消防中心调度的消防车正好有 7 辆，分别属于三个消防站（可用消防车数量分别为 3 辆、2 辆、2 辆）．消防车从三个消防站到三个火警地点所需要的时间如表所示．该公司应如何调度消防车，才能使总损失最小？（选做）

表 消防站到三个火警地点所需要的时间（单位:min）

时 间	火警地点 1	火警地点 2	火警地点 3
消防站 1	6	7	9
消防站 2	5	8	11
消防站 3	6	9	10

分析：用 k 表示把到达每个火警地点按时间依次分为的 7 个需求点

设损失为 $C(i,k)$ ，消防站 i 派往火警地点 k 的损失

$X(i,k)$ 为消防站 i 是否派车到 k (1 为是，0 为否)

三处火警地点的损失分别为 $6t_{11} + 4t_{12}$ ， $7t_{21} + 3t_{22}$ ， $9t_{31} + 8t_{32} + 5t_{33}$ ．

C (i,j)	火警地点 1		火警地点 2		火警地点 3		
	j=1	j=2	j=3	j=4	j=5	j=6	j=7
消防站 1	36	24	49	21	81	72	45
消防站 2	30	20	56	24	99	88	55
消防站 3	36	24	63	27	90	80	50

$\sum_{k=1}^7 C(1,j)=3$ ， $\sum_{k=1}^7 C(2,j)=2$ ， $\sum_{k=1}^7 C(3,j)=2$ （每个消防站的消防车数量）
 $\sum_{i=1}^3 C(i,1)=1$ ， $\sum_{i=1}^3 C(i,2)=1$ ， $\sum_{i=1}^3 C(i,3)=1$ ， $\sum_{i=1}^3 C(i,4)=1$ ， $\sum_{i=1}^3 C(i,5)=1$ ，
 $\sum_{i=1}^3 C(i,6)=1$ ， $\sum_{i=1}^3 C(i,7)=1$ （每个点对应一辆消防车）

模型：

目标函数为 $\min C(i,k) \cdot X(i,k)$

决策变量为 $X(i,k)$

约束条件有

$\sum_{k=1}^7 C(1,j)=3$, $\sum_{k=1}^7 C(2,j)=2$, $\sum_{k=1}^7 C(3,j)=2$ (每个消防站的消防车数量)
 $\sum_{i=1}^3 C(i,1)=1$, $\sum_{i=1}^3 C(i,2)=1$, $\sum_{i=1}^3 C(i,3)=1$, $\sum_{i=1}^3 C(i,4)=1$, $\sum_{i=1}^3 C(i,5)=1$,
 $\sum_{i=1}^3 C(i,6)=1$, $\sum_{i=1}^3 C(i,7)=1$ (每个点对应一辆消防车)

程序 1 (lingo):

Model:

sets:

supply/1..3/:b;

need/1..7/;

sn(supply,need):c,x;

endsets

data:

b=3,2,2;

c=36 24 49 21 81 72 45

30 20 56 24 99 88 55

36 24 63 27 90 80 50;

enddata

min=@sum(sn:c*x);

!对每个消防站车辆数目的限制;

@for(supply(i):@sum(need(j):x(i,j))=b(i));

!对每个需求点派一辆消防车;

@for(need(j):@sum(supply(i):x(i,j))=1);

@for(sn:@bin(x));

end

结果 (lingo):

```
LINGO Model - LINGO1

Model:

sets:
supply/1..3/:b;
need/1..7/;
sn(supply,need):c,x;
endsets

data:
b=3,2,2;
c=36 24 49 21 81 72 45
   30 20 56 24 99 88 55
   36 24 63 27 90 80 50;
enddata

min=@sum(sn:c*x);
!对每个消防站车辆数目的限制;
@for(supply(i):@sum(need(j):x(i,j))=b(i));
!对每个需求点派一辆消防车;
@for(need(j):@sum(supply(i):x(i,j))=1);

@for(sn:@bin(x));
end

Global optimal solution found.
Objective value:                    329.0000
Extended solver steps:              0
Total solver iterations:            0
```

Variable	Value	Reduced Cost
B(1)	3.000000	0.000000
B(2)	2.000000	0.000000
B(3)	2.000000	0.000000
C(1, 1)	36.00000	0.000000
C(1, 2)	24.00000	0.000000
C(1, 3)	49.00000	0.000000
C(1, 4)	21.00000	0.000000
C(1, 5)	81.00000	0.000000
C(1, 6)	72.00000	0.000000
C(1, 7)	45.00000	0.000000
C(2, 1)	30.00000	0.000000
C(2, 2)	20.00000	0.000000
C(2, 3)	56.00000	0.000000
C(2, 4)	24.00000	0.000000
C(2, 5)	99.00000	0.000000
C(2, 6)	88.00000	0.000000
C(2, 7)	55.00000	0.000000
C(3, 1)	36.00000	0.000000
C(3, 2)	24.00000	0.000000
C(3, 3)	63.00000	0.000000
C(3, 4)	27.00000	0.000000
C(3, 5)	90.00000	0.000000
C(3, 6)	80.00000	0.000000
C(3, 7)	50.00000	0.000000

X(1, 1)	0.000000	36.00000
X(1, 2)	0.000000	24.00000
X(1, 3)	1.000000	49.00000
X(1, 4)	0.000000	21.00000
X(1, 5)	1.000000	81.00000
X(1, 6)	1.000000	72.00000
X(1, 7)	0.000000	45.00000
X(2, 1)	1.000000	30.00000
X(2, 2)	1.000000	20.00000
X(2, 3)	0.000000	56.00000
X(2, 4)	0.000000	24.00000
X(2, 5)	0.000000	99.00000
X(2, 6)	0.000000	88.00000
X(2, 7)	0.000000	55.00000
X(3, 1)	0.000000	36.00000
X(3, 2)	0.000000	24.00000
X(3, 3)	0.000000	63.00000
X(3, 4)	1.000000	27.00000
X(3, 5)	0.000000	90.00000
X(3, 6)	0.000000	80.00000
X(3, 7)	1.000000	50.00000

Row	Slack or Surplus	Dual Price
1	329.0000	-1.000000
2	0.000000	0.000000
3	0.000000	0.000000
4	0.000000	0.000000
5	0.000000	0.000000
6	0.000000	0.000000
7	0.000000	0.000000
8	0.000000	0.000000
9	0.000000	0.000000
10	0.000000	0.000000
11	0.000000	0.000000

X(1,3),X(1,5), X(1,6), X(2,1),X(2,2),X(3,4),X(3,7)为 1，其余为 0。最优值为 329.

消防站 1 派 1 辆到火警地点 2（对于火警地点 2 是第一辆到达的消防车），消防站 1 派两辆到火警地点 3（对于火警地点 3 分别是第一第二到达的消防车）；

消防站 2 派两辆到火警地点 1；

消防站 3 派一辆到火警地点 2（对于火警地点 2 是第二到达的消防车），消防站 3 派 1 辆到火警地点 3（对于火警地点 3 是第三到达的消防车）；

此时，最小损失 329。

程序 2 (lindo):

min

36x11+24x12+49x13+21x14+81x15+72x16+45x17+30x21+20x22+56x23+
24x24+99x25+88x26+55x27+36x31+24x32+63x33+27x34+90x35+80x36+
50x37

s.t.

x11+x12+x13+x14+x15+x16+x17=3

x21+x22+x23+x24+x25+x26+x27=2

$$x_{31}+x_{32}+x_{33}+x_{34}+x_{35}+x_{36}+x_{37}=2$$

$$x_{11}+x_{21}+x_{31}=1$$

$$x_{12}+x_{22}+x_{32}=1$$

$$x_{13}+x_{23}+x_{33}=1$$

$$x_{14}+x_{24}+x_{34}=1$$

$$x_{15}+x_{25}+x_{35}=1$$

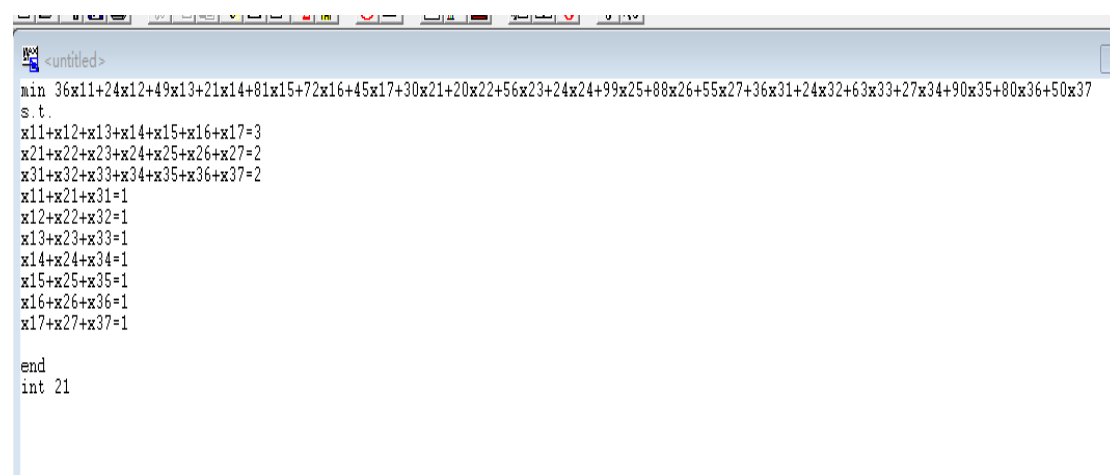
$$x_{16}+x_{26}+x_{36}=1$$

$$x_{17}+x_{27}+x_{37}=1$$

end

int 21

结果 2 (lindo):



```

min 36x11+24x12+49x13+21x14+81x15+72x16+45x17+30x21+20x22+56x23+24x24+99x25+88x26+55x27+36x31+24x32+63x33+27x34+90x35+80x36+50x37
s.t.
x11+x12+x13+x14+x15+x16+x17=3
x21+x22+x23+x24+x25+x26+x27=2
x31+x32+x33+x34+x35+x36+x37=2
x11+x21+x31=1
x12+x22+x32=1
x13+x23+x33=1
x14+x24+x34=1
x15+x25+x35=1
x16+x26+x36=1
x17+x27+x37=1
end
int 21
  
```

```

LP OPTIMUM FOUND AT STEP      11
OBJECTIVE VALUE =    329.000000

NEW INTEGER SOLUTION OF    329.000000    AT BRANCH      0 PIVOT      11
RE-INSTALLING BEST SOLUTION...

OBJECTIVE FUNCTION VALUE
1)      329.0000

VARIABLE      VALUE      REDUCED COST
X11      0.000000      36.000000
X12      0.000000      24.000000
X13      1.000000      49.000000
X14      0.000000      21.000000
X15      1.000000      81.000000
X16      1.000000      72.000000
X17      0.000000      45.000000
X21      1.000000      30.000000
X22      1.000000      20.000000
X23      0.000000      56.000000
X24      0.000000      24.000000
X25      0.000000      99.000000
X26      0.000000      88.000000
X27      0.000000      55.000000
X31      0.000000      36.000000
X32      0.000000      24.000000
X33      0.000000      63.000000
X34      1.000000      27.000000
X35      0.000000      90.000000
X36      0.000000      80.000000
X37      1.000000      50.000000

ROW      SLACK OR SURPLUS      DUAL PRICES
2)      0.000000      0.000000
3)      0.000000      0.000000
4)      0.000000      0.000000
5)      0.000000      0.000000
6)      0.000000      0.000000
7)      0.000000      0.000000
8)      0.000000      0.000000
9)      0.000000      0.000000
10)     0.000000      0.000000
11)     0.000000      0.000000

NO. ITERATIONS=      11
BRANCHES=      0 DETERM.= 1.000E 0

```

x13,x15,x16,x21,x22,x34,x37 的值为 1，其余为 0。最优值为 329.

消防站 1 派 1 辆到火警地点 2（对于火警地点 2 是第一辆到达的消防车），消防站 1 派两辆到火警地点 3（对于火警地点 3 分别是第一第二到达的消防车）；

消防站 2 派两辆到火警地点 1；

消防站 3 派一辆到火警地点 2（对于火警地点 2 是第二到达的消防车），消防站 3 派 1 辆到火警地点 3（对于火警地点 3 是第三到达的消防车）；

此时，最小损失 329。