R软件在最优化中的应用

魏太云

Email: weitaiyun@google.com

中南大学 数学院

2008年12月





① 线性规划与整数规划



- ① 线性规划与整数规划
- 2 目标规划

- ①线性规划与整数规划
- 2 目标规划
- 3 非线性规划

- ①线性规划与整数规划
- 2 目标规划
- 3 非线性规划
- 4 图与网络分析

模型

• 模型适用于:



- 模型适用于:
 - ❶ 线性规划问题

- 模型适用于:
 - 线性规划问题
 - ② 整数规划问题

- 模型适用于:
 - 线性规划问题
 - ② 整数规划问题
 - ◎ 混合整数规划问题

- 模型适用于:
 - ❶ 线性规划问题
 - ② 整数规划问题
 - ◎ 混合整数规划问题
- 线性规划、整数规划都是混合整数规划的特例。



求下列混合整数规划规划问题:

求下列混合整数规划规划问题:

$$\max z = 3x_1 + x_2 + 3x_3$$

$$s.t.\begin{cases}
-x_1 + 2x_2 + x_3 \leq 4 \\
4x_2 - 3x_3 \leq 2 \\
x_1 - 3x_2 + 2x_3 \leq 3 \\
x_1, x_3 为正整数
\end{cases}$$

求下列混合整数规划规划问题:

$$\max z = 3x_1 + x_2 + 3x_3$$

$$s.t. \begin{cases}
-x_1 + 2x_2 + x_3 \leq 4 \\
4x_2 - 3x_3 \leq 2 \\
x_1 - 3x_2 + 2x_3 \leq 3 \\
x_1, x_3 为正整数
\end{cases}$$

代码如下:



线性规划与整数规划 目标规划 非线性规划 图与网络分析

Rglpk_solve_LP(Rglpk) 函数求解混合整数规划

求下列混合整数规划规划问题:

$$\max z = 3x_1 + x_2 + 3x_3$$

$$s.t. \begin{cases}
-x_1 + 2x_2 + x_3 \leq 4 \\
4x_2 - 3x_3 \leq 2 \\
x_1 - 3x_2 + 2x_3 \leq 3 \\
x_1, x_3 为正整数
\end{cases}$$

代码如下:

```
> obj <- c(3, 1, 3)
> mat <- matrix(c(-1, 0, 1, 2, 4, -3, 1, -3, 2), nrow = 3)
> dir <- rep("<=", 3)
> rhs <- c(4, 2, 3)
> types <- c("I", "C", "I") ##变量类型
```

> Rglpk_solve_LP(obj, mat, dir, rhs, types, max = TRUE)

• 输出结果为:

• 输出结果为:

```
$optimum
[1] 26.75
```

```
$solution
[1] 5.00 2.75 3.00
```

```
$status
[1] 0
```



• 输出结果为:

```
$optimum
[1] 26.75
```

\$solution
[1] 5.00 2.75 3.00

\$status [1] 0

① \$optimum 为目标函数最大值



• 输出结果为:

```
$optimum
[1] 26.75
```

\$solution
[1] 5.00 2.75 3.00

\$status [1] 0

- ① \$optimum 为目标函数最大值
- ② \$solution 为最优解



线性规划与整数规划 目标规划 非线性规划 图与网络分析

Rglpk_solve_LP(Rglpk) 函数求解混合整数规划

• 输出结果为:

```
$optimum
[1] 26.75
```

```
$solution
[1] 5.00 2.75 3.00
```

```
$status
[1] 0
```

- ① \$optimum 为目标函数最大值
- ② \$solution 为最优解
- ③ \$status 为逻辑变量,为 0 时表示求解成功



• 运输问题: 特殊的线性规划问题

- 运输问题: 特殊的线性规划问题
- 指派问题: 0-1整数规划问题

- 运输问题: 特殊的线性规划问题
- 指派问题: 0-1 整数规划问题 用 lpSolve 包可以求解运输问题和指派问题
- 运输问题: 函数 lp.transport()



- 运输问题: 特殊的线性规划问题
- 指派问题: 0-1整数规划问题用 lpSolve 包可以求解运输问题和指派问题
- 运输问题: 函数 lp.transport()
- 求解指派问题: 函数 lp.assign()



- 运输问题: 特殊的线性规划问题
- 指派问题: 0-1整数规划问题用 lpSolve 包可以求解运输问题和指派问题
- 运输问题: 函数 lp.transport()
 lp.transport(cost.mat,direction="min",row.signs,row.rhs,col.signs,col.rhs,presolve=0,compute.sens=0,integers=1:(nc*nr))
- 求解指派问题: 函数 lp.assign() lp.assign (cost.mat,direction="min",presolve=0,compute.sens=0)

目标规划

$$\min P_{l}\left(\sum_{k=1}^{K} (W_{lk}^{-} d_{k}^{-} + W_{lk}^{+} d_{k}^{+})\right) \quad l = 1, 2, \dots, L$$

$$s.t. \begin{cases}
\sum_{j=1}^{n} c_{kj} x_{j} + d_{k}^{-} - d_{k}^{+} = g_{k} & k = 1, 2, \dots, K \\
\sum_{j=1}^{n} a_{ij} x_{j} \leqslant (\vec{x} = , \vec{x} \geqslant) b_{i} & i = 1, 2, \dots, m \\
x_{j} \geqslant 0 & j = 1, 2, \dots, m \\
d_{k}^{-}, d_{k}^{+} \geqslant 0 & k = 1, 2, \dots, K
\end{cases} (2.1)$$

目标规划

模型

$$\min P_{l}(\sum_{k=1}^{K} (W_{lk}^{-} d_{k}^{-} + W_{lk}^{+} d_{k}^{+})) \quad l = 1, 2, \dots, L$$

$$s.t. \begin{cases} \sum_{j=1}^{n} c_{kj} x_{j} + d_{k}^{-} - d_{k}^{+} = g_{k} & k = 1, 2, \dots, K \\ \sum_{j=1}^{n} a_{ij} x_{j} \leqslant (\vec{x} = \vec{x} \geqslant b) b_{i} & i = 1, 2, \dots, m \\ x_{j} \geqslant 0 & j = 1, 2, \dots, n \\ d_{k}^{-}, d_{k}^{+} \geqslant 0 & k = 1, 2, \dots, K \end{cases}$$

$$(2.1)$$

● 第一行约束为目标约束条件



目标规划

$$\min P_{l}(\sum_{k=1}^{K}(W_{lk}^{-}d_{k}^{-}+W_{lk}^{+}d_{k}^{+})) \quad l=1,2,\ldots,L$$

$$s.t.\begin{cases} \sum_{j=1}^{n}c_{kj}x_{j}+d_{k}^{-}-d_{k}^{+}=g_{k} & k=1,2,\ldots,K\\ \sum_{j=1}^{n}a_{ij}x_{j}\leqslant(\vec{x}=,\vec{x})\geqslant b_{i} & i=1,2,\ldots,m\\ x_{j}\geqslant 0 & j=1,2,\ldots,n\\ d_{k}^{-},d_{k}^{+}\geqslant 0 & k=1,2,\ldots,K \end{cases}$$

$$(2.1)$$

- 第一行约束为目标约束条件
- ② 第二行约束为绝对约束条件



在模型 (2.1) 有解的情况下,可以将其化为:

模型 (llgp()函数要求的格式)

$$\min \mathbf{P}(\mathbf{W}^{-}\mathbf{d}^{-} + \mathbf{W}^{+}\mathbf{d}^{+})$$

$$s.t.\begin{cases} \mathbf{A}\mathbf{x} + \mathbf{d}^{-} - \mathbf{d}^{+} = \mathbf{g} \\ \mathbf{d}^{-}, \ \mathbf{d}^{+} \geqslant \mathbf{0} \\ \mathbf{x} \geqslant \mathbf{0} \end{cases}$$
(2.2)

在模型 (2.1) 有解的情况下,可以将其化为:

模型 (llgp()函数要求的格式)

$$\min \mathbf{P}(\mathbf{W}^{-}\mathbf{d}^{-} + \mathbf{W}^{+}\mathbf{d}^{+})$$

$$s.t. \begin{cases} \mathbf{A}\mathbf{x} + \mathbf{d}^{-} - \mathbf{d}^{+} = \mathbf{g} \\ \mathbf{d}^{-}, \ \mathbf{d}^{+} \geqslant \mathbf{0} \\ \mathbf{x} \geqslant \mathbf{0} \end{cases}$$
(2.2)

• goalprog 包专门求解目标规划问题,核心函数为llgp()



在模型 (2.1) 有解的情况下,可以将其化为:

模型 (llgp()函数要求的格式)

$$\min \mathbf{P}(\mathbf{W}^{-}\mathbf{d}^{-} + \mathbf{W}^{+}\mathbf{d}^{+})$$

$$s.t. \begin{cases} \mathbf{A}\mathbf{x} + \mathbf{d}^{-} - \mathbf{d}^{+} = \mathbf{g} \\ \mathbf{d}^{-}, \ \mathbf{d}^{+} \geqslant \mathbf{0} \\ \mathbf{x} \geqslant \mathbf{0} \end{cases}$$
(2.2)

• goalprog 包专门求解目标规划问题,核心函数为llgp() llgp(coefficients, targets, achievements,...)



llgp(goalprog) 函数求解目标规划

• 求下列目标规划问题:

$$\min \left\{ P_1(2d_1^+ + 3d_2^+), \ P_2d_3^-, \ P_3d_4^+ \right\}$$
s.t.
$$\begin{cases} x_1 + x_2 + d_1^- - d_1^+ = 10 \\ x_1 + d_2^- - d_2^+ = 4 \\ 5x_1 + 3x_2 + d_3^- - d_3^+ = 56 \\ x_1 + x_2 + d_4^- - d_4^+ = 12 \\ x_1, \ x_2, \ d_{1-4}^-, \ d_{1-4}^+ \geqslant 0 \end{cases}$$

llgp(goalprog) 函数求解目标规划

• 求下列目标规划问题:

$$\min \left\{ P_1(2d_1^+ + 3d_2^+), \ P_2d_3^-, \ P_3d_4^+ \right\}$$
s.t.
$$\begin{cases} x_1 + x_2 + d_1^- - d_1^+ = 10 \\ x_1 + d_2^- - d_2^+ = 4 \\ 5x_1 + 3x_2 + d_3^- - d_3^+ = 56 \\ x_1 + x_2 + d_4^- - d_4^+ = 12 \\ x_1, \ x_2, \ d_{1-4}^-, \ d_{1-4}^+ \geqslant 0 \end{cases}$$

• 代码如下:

- > coefficients = matrix(c(1,1,5,1,1,0,3,1), 4)
- > targets = c(10,4,56,12)
- > achievements = data.frame(objective=1:4,
- + priority=c(1,1,2,3), p=c(2,3,0,1), n=c(0,0,1,0))
- > soln = llgp(coefficients, targets, achievements)



部分参数及结果

> achievements #输出偏差变量相关信息数据框 objective priority p n 1 1 2 0 2 2 1 3 0 3 2 0 1

4 4 3 1 0

> soln\$converged

[1] TRUE

> soln\$out

Decision variables

X

X1 4.000000e+00

X2 6.000000e+00

#若为TRUE,则表示求得最优解

#得到的解



模型

$$\min z = f(\mathbf{x})$$

$$s.t. \begin{cases} \mathbf{x_l} \leqslant \mathbf{x} \leqslant \mathbf{x_u} \\ \mathbf{b_l} \leqslant \mathbf{Ax} \leqslant \mathbf{b_u} \\ \mathbf{c_l} \leqslant \mathbf{c(x)} \leqslant \mathbf{c_u} \end{cases}$$
(3.1)



模型

$$\min z = f(\mathbf{x})$$

$$s.t. \begin{cases} \mathbf{x_l} \leqslant \mathbf{x} \leqslant \mathbf{x_u} \\ \mathbf{b_l} \leqslant \mathbf{Ax} \leqslant \mathbf{b_u} \\ \mathbf{c_l} \leqslant \mathbf{c}(\mathbf{x}) \leqslant \mathbf{c_u} \end{cases}$$
(3.1)

三个约束条件中:



模型

$$\min z = f(\mathbf{x})
s.t. \begin{cases}
\mathbf{x_l} \leqslant \mathbf{x} \leqslant \mathbf{x_u} \\
\mathbf{b_l} \leqslant \mathbf{A}\mathbf{x} \leqslant \mathbf{b_u} \\
\mathbf{c_l} \leqslant \mathbf{c}(\mathbf{x}) \leqslant \mathbf{c_u}
\end{cases}$$
(3.1)

三个约束条件中:

• 第一个为定义域约束



模型

$$\min z = f(\mathbf{x})$$

$$s.t. \begin{cases} \mathbf{x_l} \leqslant \mathbf{x} \leqslant \mathbf{x_u} \\ \mathbf{b_l} \leqslant \mathbf{Ax} \leqslant \mathbf{b_u} \\ \mathbf{c_l} \leqslant \mathbf{c(x)} \leqslant \mathbf{c_u} \end{cases}$$
(3.1)

三个约束条件中:

- 第一个为定义域约束
- 第二个为线性约束



模型

$$\min z = f(\mathbf{x})
s.t. \begin{cases}
\mathbf{x_l} \leqslant \mathbf{x} \leqslant \mathbf{x_u} \\
\mathbf{b_l} \leqslant \mathbf{A}\mathbf{x} \leqslant \mathbf{b_u} \\
\mathbf{c_l} \leqslant \mathbf{c}(\mathbf{x}) \leqslant \mathbf{c_u}
\end{cases}$$
(3.1)

三个约束条件中:

- 第一个为定义域约束
- 第二个为线性约束
- 第三个为非线性约束



模型

$$\min z = f(\mathbf{x})$$

$$s.t. \begin{cases} \mathbf{x_l} \leqslant \mathbf{x} \leqslant \mathbf{x_u} \\ \mathbf{b_l} \leqslant \mathbf{Ax} \leqslant \mathbf{b_u} \\ \mathbf{c_l} \leqslant \mathbf{c(x)} \leqslant \mathbf{c_u} \end{cases}$$
(3.1)

三个约束条件中:

- 第一个为定义域约束
- 第二个为线性约束
- 第三个为非线性约束

当约束条件和目标函数为光滑时称之为光滑的非线性规划



性规划与整数规划 目标规划 非线性规划 图与网络分析

donlp2(Rdonlp2) 函数求解光滑的非线性规划

```
donlp2(par, fn,
       par.upper=rep(+Inf, length(par)),
       par.lower=rep(-Inf, length(par)),
       A = NULL.
       lin.upper=rep(+Inf, length(par)),
       lin.lower=rep(-Inf, length(par)),
       nlin = list(),
       nlin.upper=rep(+Inf, length(nlin)),
       nlin.lower=rep(-Inf, length(nlin)),
       control=donlp2.control(),
       control.fun=function(lst)return(TRUE),
       env=.GlobalEnv,
       name="Rdonlp2")
```

求下列有约束的非线性规划问题:

$$\sin z = x^{2} \sin y + y^{2} \cos x$$

$$-100 < x < 100$$

$$-100 < y < 100$$

$$1 \le 3x - y \le 3$$

$$x + y \ge 2$$

$$\sin x \cos y \le 0.6$$

$$xy = 2$$

代码

```
#迭代初始值
p = c(10,10)
                                         #自变量定义域约束
par.l = c(-100, -100); par.u = c(100, 100)
fn = function(x)
  x[1]^2*sin(x[2])+x[2]^2*cos(x[1])
                                         #目标函数
A = matrix(c(1,1,3,-1),2,byrow=TRUE)
lin.1 = c(2,1); lin.u = c(+Inf,3)
                                         #线性约束
nlcon1 = function(x){
 x[1]*x[2]
nlcon2 = function(x){
  sin(x[1])*cos(x[2])
nlin.l = c(2,-Inf)
                                          #非线性约束
nlin.u = c(2,0.6)
ret = donlp2(p, fn, par.u=par.u, par.l=par.l,A,lin.l=lin.l,lin.u=lin.u,
            nlin=list(nlcon1,nlcon2), nlin.u=nlin.u, nlin.l=nlin.l)
```

• 遗传算法



• 遗传算法

• 模拟退火算法



- 遗传算法
 - ① gafit 包: gafit() 函数
 - ② genalg 包: rbga() 函数
 - rgenoud 包: rgenoud() 函数
- 模拟退火算法



- 遗传算法
 - gafit 包: gafit()函数
 - ② genalg 包: rbga() 函数
- 模拟退火算法
 - ① stats 包: optim() 函数



图与网络中的几个经典问题:



图与网络中的几个经典问题:

- 最大流问题
- 最小生成树问题
- 最短路问题



图与网络中的几个经典问题:

- 最大流问题 graph.maxflow(graph, source, target, capacity=NULL)
- 最小生成树问题 minimum.spanning.tree(graph, weights=NULL, algorithm=NULL, ...)
- 最短路问题 shortest.paths(graph,v=V(graph),mode=c("all","out","in"),weights)



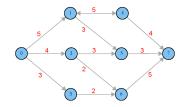
图与网络中的几个经典问题:

- 最大流问题 graph.maxflow(graph, source, target, capacity=NULL)
- 最小生成树问题 minimum.spanning.tree(graph, weights=NULL, algorithm=NULL, ...)
- 最短路问题 shortest.paths(graph,v=V(graph),mode=c("all","out","in"),weights)

igraph 包非常强大,可以快速便捷地创建、绘制和分析无向图及 有向图,图的顶点和边允许百万以上!



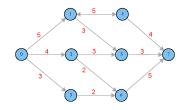
下图是个有向图,方向如图中箭头所示,边上的数字为其权重:



线性规划与整数规划 目标规划 非线性规划 **图与网络分析**

igraph 包在图与网络中的应用

下图是个有向图,方向如图中箭头所示,边上的数字为其权重:



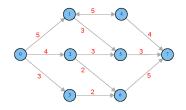
试求下列问题:



我性规划与整数规划 目标规划 非线性规划 **图与网络分析**

igraph 包在图与网络中的应用

下图是个有向图,方向如图中箭头所示,边上的数字为其权重:



试求下列问题:

- 1. 从项点 0 到项点 7 的最大流量 (此时图中各条边上的数字代表容量限制);
- 2. 该连通图的最小生成树;
- 3. 该图中任意两顶点之间的最短路程 (考虑方向)。



代码

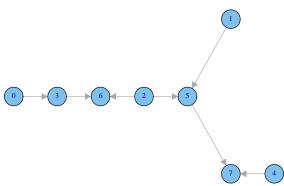
- ❶ 最大流
 - > graph.maxflow(g, 0,7, capacity = E(g)\$weight) #最大流 [1] 11

- 最大流
 > graph.maxflow(g, 0,7, capacity = E(g)\$weight) #最大流
 [1] 11
- ② 最短路矩阵:

```
[,1] [,2] [,3] [,4] [,5] [,6] [,7] [,8]
[1,]
         0
               5
                     4
                           3
                                10
                                             5
                                                  10
[2,]
      Inf
               0
                  Inf
                        Inf
                                 5
                                      3
                                          Inf
                                                   6
[3,]
      Inf
            Inf
                     0
                        Inf
                              Inf
                                                   6
[4,]
      Inf
            Inf
                  Inf
                           0
                              Inf
                                    Inf
[5,]
      Inf
               5
                  Inf
                        Inf
                                 0
                                      8
                                          Inf
                                                   4
[6,]
      Inf
            Inf
                  Inf
                        Inf
                                          Inf
                                                   3
                              Inf
[7,]
      Inf
            Inf
                                                   5
                  Inf
                        Inf
                              Inf
                                    Inf
[8,]
                                                   0
      Inf
            Inf
                  Inf
                        Inf
                              Inf
                                    Inf
                                          Inf
```



- 最小生成树:
- > sum(E(mst)\$weight) #计算并输出最小生成树的权 [1] 20



旅行商问题

旅行商问题是图论和组合优化中的经典问题,属于 NP 难题。R中, TSP 包专门求解旅行商问题,核心函数为 solve_TSP():

旅行商问题

旅行商问题是图论和组合优化中的经典问题,属于 NP 难题。R中, TSP 包专门求解旅行商问题,核心函数为 solve_TSP():

solve_TSP(x, method, control)



旅行商问题

旅行商问题是图论和组合优化中的经典问题,属于 NP 难题。R中, TSP 包专门求解旅行商问题,核心函数为 solve_TSP():

solve_TSP(x, method, control)

走遍中国问题:



t性规划与整数规划 目标规划 非线性规划 **图与网络分析**

旅行商问题

旅行商问题是图论和组合优化中的经典问题,属于 NP 难题。R中, TSP 包专门求解旅行商问题,核心函数为 solve_TSP():

solve_TSP(x, method, control)

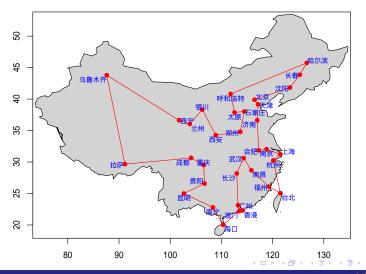
走遍中国问题:

你我周游全国,从北京出发,要遍游我国 34 个省级行政中心,最后要回到北京。假设各城市之间的路程可以视为它们在地球球面上的最短距离,请设计一条路线使得总行程最短。

走遍中国线路

线性规划与整数规划 目标规划 非线性规划 图与网络分析

走遍中国线路





中南大字 数字形

结束语

Thank you!



Email: weitaiyun@gmail.com

