# **Optimal Theory and Method**



程春杰 杭州电子科技大学 自动化学院 科技馆512

Email: cjzhai@hdu.edu.cn







# 约束非线性优化方法

# ■ 直接法

- 在满足不等式约束的可行设计区域内直接求出问题的约束最优解
- > 可行方向法

# ■ 间接法

- 将约束优化问题转化为一系列无约束优化问题来解的 一种方法
- > 惩罚函数法
  - 外点法

■ 内点法







# 目录

- 外点法 (考)
- 内点法 (考)







# 目录

- 外点法 (考)
- 内点法 (考)







- >外点法的基本思想
- >外点法的惩罚函数构造
- >外点法的特点





#### >基本思想

#### 考虑约束问题

min 
$$f(x)$$
  
s. t  $g_i(x) \ge 0$ , i=1,2,...,m  
 $h_j(x) = 0$ , j=1,2,...,l

其中f(x),  $g_i(x)$ ,  $h_j(x)$ 是 $E^n$ 上的连续函数

由目标函数和约束函数组成辅助函数,把原来的约束问题转化为极小化辅助函数的无约束问题

- 在可行点辅助函数值等于原来的目标函数值
- 在不可行点,辅助函数值等于原来的目标函数值加上 一个很大的正数





#### >惩罚函数的构造

#### 对于等式约束问题

min 
$$f(x)$$
  
s. t  $h_i(x) = 0$  j=1,2,...,l (13.1.2)

#### 可定义辅助函数

$$F_1(x, \sigma) = f(x) + \sigma \sum_{j=1}^{l} h_j^2(x)$$
 (13.1.3)

#### **参数**σ是**很大的正数**

#### 转化为无约束问题 min $F_1(x,\sigma)$ (13.1.4)

- $\rightarrow$  (13.1.4)的最优解必使得 $h_j(x)$  接近零;
- ▶ 问题(13.1.4)的解即是问题(13.1.2)的近似解

## 第13章 惩罚函数法



# ■ 外点法

#### >惩罚函数的构造

#### 对于不等式约束问题

$$\min f(x)$$

s. 
$$t g_i(x) \ge 0 i=1,2,\cdots,m$$
 (13.1.2)

#### 定义函数

$$F_2(x,\sigma) = f(x) + \sigma \sum_{i=1}^{m} [max\{0, -g_i(x)\}]^2$$

#### $\sigma$ 是很大的正数

$$max\{0,-g_i(x)\}=$$
$$\begin{cases} 0, \exists x \text{为可行点时} \\ -g_i(x), \exists x \text{不是可行点时} \end{cases}$$

## 转化为无约束问题 $\min F_2(x,\sigma)$

→ 求得原约束问题的近似解







#### >惩罚函数的构造

#### 对于一般情形的约束优化问题

min 
$$f(x)$$
  
s. t  $g_i(x) \ge 0$ , i=1,2,...,m  
 $h_j(x) = 0$ , j=1,2,...,l

#### 定义函数

$$F(x, \sigma) = f(x) + \sigma P(x)$$

#### 其中P(x)具有下列形式

$$\mathbf{P}(\mathbf{x}) = \sum_{i=1}^{m} \phi(g_i(x)) + \sum_{j=1}^{l} \varphi(h_j(x))$$

#### 典型取法

$$\phi = [\max\{0, -g_i(x)\}]^{\alpha}$$

$$\varphi = |h_j(x)|^{\beta}$$

通常取
$$\alpha = \beta = 2$$







#### >惩罚函数的构造

这样,把一般约束优化问题转化为无约束优化问题  $min \ F(x,\sigma) = f(x) + \sigma P(x)$  其中 $\sigma$ 是很大的正数, P(x)是连续函数

σP(x)称为惩罚项 σ称为惩罚因子 F(x,σ)称为罚函数

求解无约束优化问题能够得到一般约束优化问题的近似解,而且 $\sigma$ 越大,近似解越好





#### >惩罚函数的构造

#### 用外点法求解规划问题

$$\min x$$

s. t 
$$x-2\geq 0$$

解:惩罚项:

$$\mathbf{P(x)} = [\max\{0, -g_i(x)\}]^2 = \begin{cases} 0, \exists x \ge 2 \\ (\mathbf{x} - \mathbf{2})^2, \exists x < 2 \end{cases}$$

## 罚函数:

$$F(x, \sigma) = x + \sigma P(x)$$







#### >惩罚函数的构造

# 求解下列无约束问题,求得原约束问题的近似解 min $x+\sigma P(x)$

#### 解析方法解无约束问题

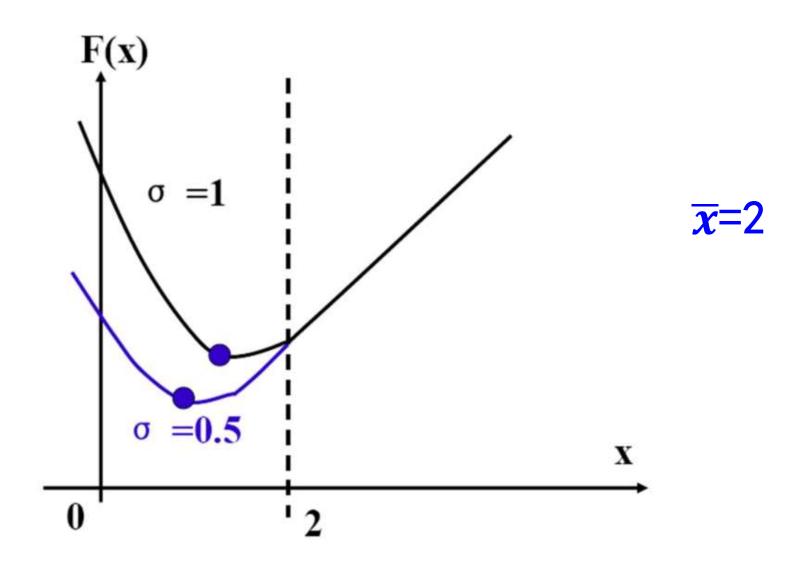
$$\frac{dF}{dx} = \begin{cases} 1, \stackrel{\triangle}{\exists} x \geq 2 \\ 1 + 2\sigma(x-2), \stackrel{\triangle}{\exists} x < 2 \end{cases}$$

令
$$\frac{dF}{dx}$$
=0 ,  $\overline{x}_{\sigma}=2-\frac{1}{2\sigma}$  显然, $\sigma$ 越大, $\overline{x}_{\sigma}$ 越接近(13.1.11)的最优解  $\sigma \to +\infty$ 时, $\overline{x}_{\sigma} \to \overline{x}=2$ 





# >惩罚函数的构造







#### >惩罚函数的构造

#### 用外点法求解规划问题

min 
$$f(x) \triangleq (x_1 - 1)^2 + x_2^2$$
 (13.1.11)  
s. t  $g(x) = x_2 - 1 \ge 0$ 

#### 解:

#### 罚函数:

$$F(x,\sigma) = (x_1 - 1)^2 + x_2^2 + \sigma[\max\{0, -(x_2 - 1)\}]^2$$

$$= \begin{cases} (x_1 - 1)^2 + x_2^2, & \exists x_2 \ge 1 \\ (x_1 - 1)^2 + x_2^2 + \sigma(x_2 - 1)^2, & \exists x_2 < 1 \end{cases}$$







#### >惩罚函数的构造

#### 解析方法

$$\frac{\mathrm{dF}}{\mathrm{d}x_1} = 2(x_1 - 1) = 0$$

$$\frac{dF}{dx_2} = \begin{cases} 2x_2, & \exists x_2 \ge 1 \\ 2x_2 + 2\sigma(x_2 - 1), & \exists x_2 < 1 \end{cases} = 0$$

$$x_2 = \frac{\sigma}{1+\sigma}$$
  $\overline{x} = \begin{bmatrix} \frac{1}{\sigma} \\ \frac{1+\sigma}{1+\sigma} \end{bmatrix}$ 

令
$$\sigma$$
 → +∞时, $\overline{x}_{\sigma}$  →  $\overline{x}$ = $\begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$ 







#### ▶特点

➤ 无约束问题的最优解录,往往不满足原来的约束条件,它是从可行域外部趋向x的

F(x, σ)也称为外罚函数,相应的最优化方法也 称为外点法或外罚函数法

ightharpoonup 罚因子 $\sigma$ 的选择十分重要 如果 $\sigma$ 过大,增加计算上的困难 如果 $\sigma$ 太小,罚函数的极小点远离约束问题的最优解







# 目录

- 外点法 (考)
- 内点法 (考)







# ■ 内点法

- ▶内点法的基本思想
- ▶内点法的障碍函数构造
- **≻内点法的特点**





# ■ 内点法

#### ▶基本思想

内点法在迭代中总是从内点出发,并保持在可行域内部进行搜索。

## 适用于下列只有不等式约束的问题:

min f(x)

s. t.  $g_i(x) \ge 0$  i=1,2,…,m  $f(x), g_i(x)$ 是 $E^n$ 上的连续函数

将可行域记作 S={x|  $g_i(x)$  ≥0,i=1,2,···,m}





# ■ 内点法

#### ▶障碍函数

# 保持迭代点含于可行域内部的方法是定义<mark>障</mark> 碍函数

$$G(x,r) = f(x) + rB(x)$$

其中B(x)是连续函数,当点x趋向可行域边界时,  $B(x) \rightarrow +\infty$ 

# 两种最重要的形式

$$\mathbf{B}(\mathbf{x}) = \sum_{i=1}^{m} \frac{1}{g_i(\mathbf{x})}$$
 倒数形式  $\mathbf{B}(\mathbf{x}) = -\sum_{i=1}^{m} \log g_i(\mathbf{x})$  对数形式(常用)



## 第13章 惩罚函数法



# ■ 内点法

#### G(x,r) = f(x) + rB(x)

#### ▶障碍函数

r是很小的正数,当x趋向边界时,函数 $G(x,r) \to +\infty$ ;否则,由于r很小,则函数G(x,r)的取值近似f(x)。

#### 求解下列问题得到原优化问题的近似解:

min G(x,r)

s. t.  $x \in \text{intS}$ 

由于B(x)的存在,在可行域边界形成"围墙",因此解 $\overline{x_r}$ 必含于可行域的内部。

由于B(x)的阻挡作用是自动实现的,因此从计算的观点看,可当作无约束问题来处理



## 第13章 惩罚函数法



# ■ 内点法

▶障碍函数

$$\mathbf{B}(\mathbf{x}) = \sum_{i=1}^{m} \frac{1}{g_i(\mathbf{X})}$$

倒数形式

$$B(\mathbf{x}) = -\sum_{i=1}^{m} \log g_i(\mathbf{x})$$
 对数形式

#### 用内点法求解规划问题

min 
$$\frac{1}{12}(x_1+1)^3 + x_2$$
  
s. t  $x_1 - 1 \ge 0$   
 $x_2 \ge 0$ 

解: 罚函数:

$$G(x, r_k) = \frac{1}{12}(x_1 + 1)^3 + x_2 + r_k \left(\frac{1}{x_1 - 1} + \frac{1}{x_2}\right)$$







#### **▶障碍函数**

## 用解析法求解

min 
$$G(x, r_k)$$

s. t. 
$$x \in S$$

$$\frac{dG}{dx_1} = \frac{1}{4} (x_1 + 1)^2 - \frac{r_k}{(x_1 - 1)^2} = 0$$

$$\frac{\mathrm{dG}}{\mathrm{d}x_2} = 1 - \frac{r_k}{x_2^2} = 0$$

$$\overline{x}_{r_k} = (x_1, x_2) = \left(\sqrt{1 + 2\sqrt{r_k}}, \sqrt{r_k}\right)$$

$$r_k \to 0$$
时, $\overline{x}_{r_k} \to \overline{x}=(1,0)$ , $\overline{x}$ 是问题的最优解





# ■ 作业

413:

1(4), 3(2)







# 目录

- **■** Lagrange方法
- 起作用集方法







# 目录

- Lagrange方法
- 起作用集方法







- Lagrange方法
- ▶面向什么规划问题
- **≻Lagrange函数的构造**
- **≻Lagrange方法的最优解**





# ■ Lagrange方法

#### >面向二次规划

#### 考虑二次规划问题

$$\min \frac{1}{2}x^T H x + c^T x$$
  
s.t.  $Ax = b$ 

(14.1.1)

其中**H**是**n**阶对称矩阵,A是**m**×**n**矩阵, $x \in \mathbb{R}^n$ ,b是**m**维列向量





# ■ Lagrange方法

## >Lagrange 函数

下面推导用Lagrange乘子法求解二次规划问题的公式

定义Lagrange函数

$$L(x,\lambda) = \frac{1}{2}x^{T}Hx + c^{T}x - \lambda^{T}(Ax - b)$$

**今** 

$$\nabla_{\mathbf{x}} \mathbf{L}(\mathbf{x}, \lambda) = 0, \ \nabla_{\lambda} \mathbf{L}(\mathbf{x}, \lambda) = 0$$

得到方程组

$$Hx + c - A^{T}\lambda = 0$$
$$-Ax + b = 0$$

将此方程组写成

$$\begin{bmatrix} H & -A^{T} \\ -A & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} X \\ \lambda \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -c \\ -b \end{bmatrix}$$

Lagrange矩阵







# ■ Lagrange方法

## >Lagrange 函数

设上述Lagrange矩阵可逆,则可以表示为

$$\begin{bmatrix} H & -A^{T} \\ -A & 0 \end{bmatrix}^{-1} = \begin{bmatrix} Q & -R^{T} \\ -R & S \end{bmatrix}$$

由式

$$\begin{bmatrix} H & -A^{T} \\ -A & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} Q & -R^{T} \\ -R & S \end{bmatrix} = I_{m+n}$$

推得

$$\begin{cases} HQ + A^TR = I_n \\ -HR^T - A^TS = 0_{m+n} \\ -AQ = 0_{m+n} \\ AR^T = I_m \end{cases}$$





# ■ Lagrange方法

# **≻Lagrange方法的最优解**

$$\begin{cases} HQ + A^{T}R = I_{n} \\ -HR^{T} - A^{T}S = 0_{m+n} \\ -AQ = 0_{m+n} \\ AR^{T} = I_{m} \end{cases}$$

假设逆矩阵H<sup>-1</sup>存在,得到矩阵Q,R,S的表达式

$$\begin{bmatrix} H & -A^{T} \\ -A & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} X \\ \lambda \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -c \\ -b \end{bmatrix}$$

将上式等号两端乘以Lagrange矩阵的逆,则得到问题的解

$$\begin{cases} \bar{\mathbf{x}} = -Qc + \mathbf{R}^{\mathrm{T}}b \\ \bar{\lambda} = Rc - Sb \end{cases}$$
 (14.1.7)  
(14.1.8)







# ■ Lagrange方法

## **≻Lagrange方法的最优解**

$$\begin{cases} \overline{x} = -Qc + R^{T}b \\ \overline{\lambda} = Rc - Sb \end{cases}$$
 (14.1.7)

#### $\bar{x}$ 和 $\bar{\lambda}$ 的另一种表达式:

设 $\mathbf{x}^{(\mathbf{k})}$ 是任一可行解,即 $\mathbf{x}^{(\mathbf{k})}$ 满足 $\mathbf{A}\mathbf{x}^{(\mathbf{k})} = \mathbf{b}$ 。在此点目标函数的梯度

$$\mathbf{g}_{\mathbf{k}} = \nabla \mathbf{f}(\mathbf{x}^{(\mathbf{k})}) = \mathbf{H}\mathbf{x}^{(\mathbf{k})} + \mathbf{c}$$

利用 $\mathbf{x^{(k)}}$ 和 $\mathbf{g_k}$ ,可将(14.1.7)和(14.1.8)改写成

$$\begin{cases} \overline{x} = \mathbf{x}^{(\mathbf{k})} - \mathbf{Q}\mathbf{g}_{\mathbf{k}} \\ \overline{\lambda} = \mathbf{R}\mathbf{g}_{\mathbf{k}} \end{cases}$$
(14.1.9)



# ■ Lagrange方法

# $\min \frac{1}{2} x^T H x + c^T x$

#### ➢例子

s.t. 
$$Ax = b$$

min 
$$x_1^2 + 2x_2^2 + x_3^2 - 2x_1x_2 + x_3$$
  
s.t.  $x_1 + x_2 + x_3 = 4$   
 $2x_1 - x_2 + x_3 = 2$ 

# 解: 易知

$$H = \begin{bmatrix} 2 & -2 & 0 \\ -2 & 4 & 0 \\ 0 & 0 & 2 \end{bmatrix}, c = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}, A = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 2 & -1 & 1 \end{bmatrix}, b = \begin{bmatrix} 4 \\ 2 \end{bmatrix},$$

H的逆矩阵H<sup>-1</sup>=
$$\begin{bmatrix} 1 & \frac{1}{2} & 0 \\ \frac{1}{2} & \frac{1}{2} & 0 \\ 0 & 0 & \frac{1}{2} \end{bmatrix}$$





# ■ Lagrange方法

#### ≻例子

$$\begin{cases} \overline{x} = -Qc + R^{T}b \\ \overline{\lambda} = Rc - Sb \end{cases}$$

由(14.1.4)至(14.1.6)得

$$Q = \frac{4}{11} \begin{bmatrix} \frac{1}{2} & \frac{1}{4} & -\frac{3}{4} \\ \frac{1}{4} & \frac{1}{8} & -\frac{3}{8} \\ -\frac{3}{4} & -\frac{3}{9} & \frac{9}{9} \end{bmatrix} R = \frac{4}{11} \begin{bmatrix} \frac{3}{4} & \frac{7}{4} & \frac{1}{4} \\ \frac{3}{4} & -1 & \frac{1}{4} \end{bmatrix} S = -\frac{4}{11} \begin{bmatrix} 3 & -\frac{5}{2} \\ -\frac{5}{2} & 3 \end{bmatrix}$$

把Q,R代入(14.1.7),得到问题的最优解

$$\bar{\mathbf{x}} = \begin{bmatrix} \mathbf{X}_1 \\ \mathbf{X}_2 \\ \mathbf{X}_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{21}{11} \\ \frac{43}{22} \\ \frac{3}{22} \end{bmatrix}$$





 $\bar{\mathbf{x}} = \begin{bmatrix} \mathbf{x}_1 \\ \mathbf{x}_2 \\ \mathbf{x}_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{21}{11} \\ \frac{43}{22} \\ \frac{3}{22} \end{bmatrix}$ 

# ■ Lagrange方法

#### ≻例子

$$Q = \frac{4}{11} \begin{bmatrix} \frac{1}{2} & \frac{1}{4} & -\frac{3}{4} \\ \frac{1}{4} & \frac{1}{8} & -\frac{3}{8} \\ \frac{3}{4} & -\frac{3}{4} \end{bmatrix}, R = \frac{4}{11} \begin{bmatrix} \frac{3}{4} & \frac{7}{4} & \frac{1}{4} \\ \frac{3}{4} & -1 & \frac{1}{4} \end{bmatrix}$$

$$H = \begin{bmatrix} 2 & -2 & 0 \\ -2 & 4 & 0 \\ 0 & 0 & 2 \end{bmatrix}, c = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}$$

$$\begin{cases} \overline{x} = x^{(k)} - Qg_k \\ \overline{\lambda} = Rg_k \\ g_k = \nabla f(x^{(k)}) = Hx^{(k)} + c \end{cases}$$







# 目录

- **■** Lagrange方法
- 起作用集方法







- 起作用集方法
- >面向什么规划问题
- **▶起作用集方法的基本思想**
- >起作用集方法的计算步骤







#### **▶面向的规划问题**

# 考虑具有不等式约束二次规划问题

min 
$$f(\mathbf{x}) \stackrel{\text{def}}{=} \frac{1}{2} \mathbf{x}^{T} \mathbf{H} \mathbf{x} + \mathbf{c}^{T} \mathbf{x}$$
  
s. t  $\mathbf{A} \mathbf{x} \ge \mathbf{b}$  (14.2.1)

其中H是n阶对称矩阵, c是n维列向量, A是m×n 矩阵, A的秩为m, b是m维列向量, x∈ R<sup>n</sup>.







#### ▶基本思想

由于不等式约束的出现,不能直接使用消元法和Lagrange 方法求解,解决这个问题的策略之一,是用起作用集方法将 它转化为求解等式约束问题。

#### 基本思路:

在每次迭代中,以已知的可行点为起点,把在该点起作用约束作为等式约束,在此约束下极小化目标函数f(x),而其余的约束暂且不管,求得新的比较好的可行点后,再重复以上做法。





#### >搜索方向和步长

设在第k次迭代中,已知可行点x<sup>(k)</sup>,在该点起作用约束指标集用I<sup>(k)</sup>表示,这时需要求解等式约束问题

min 
$$f(x)$$
  
s. t  $a^{(i)}x=b_i$ ,  $i \in I^{(k)}$  (14.2.2)

其中a<sup>(i)</sup>是矩阵A的第i行。





# ■ 起作用集方法

#### **≻搜索方向和步长**

#### min f(x)s. t $a^{(i)}x=b_i$ , $i \in I^{(k)}$

## 为方便起见,现将坐标原点移至x<sup>(k)</sup>,令

$$\delta = \mathbf{x} - \mathbf{x}^{(\mathbf{k})}$$

$$\mathbb{J}f(\mathbf{x}) = \frac{1}{2} (\delta + \mathbf{x}^{(k)})^{T} \mathbf{H} (\delta + \mathbf{x}^{(k)}) + \mathbf{c}^{T} (\delta + \mathbf{x}^{(k)})$$

$$= \frac{1}{2} \delta^{T} \mathbf{H} \delta + (\mathbf{H} \mathbf{x}^{(k)})^{T} \delta + \frac{1}{2} \mathbf{x}^{(k)}^{T} \mathbf{H} \mathbf{x}^{(k)} + \mathbf{c}^{T} \delta + \mathbf{c}^{T} \mathbf{x}^{(k)}$$

$$= \frac{1}{2} \delta^{T} \mathbf{H} \delta + \nabla f(\mathbf{x}^{(k)})^{T} \delta + f(\mathbf{x}^{(k)}) \qquad (14.2.3)$$

### 于是问题 (14.2.2) 转化成求校正量 $\delta^{(k)}$ 的问题

min 
$$\frac{1}{2} \delta^{T} \mathbf{H} \delta + \nabla f(\mathbf{x}^{(k)})^{T} \delta$$
  
s. t  $a^{(i)} \delta = 0$ ,  $i \in I^{(k)}$  (14.2.4)







#### >搜索方向和步长

如果 $x^{(k)}+\delta^{(k)}$ 是可行点,且 $\delta^{(k)}\neq 0$ ,则在第k+1次 迭代中,已知点取作

$$x^{(k+1)} = x^{(k)} + \delta^{(k)}$$

如果 $x^{(k)} + \delta^{(k)}$ 不是可行点,则令方向 $d^{(k)} = \delta^{(k)}$ ,并沿 $d^{(k)}$ 搜索,令 $x = x^{(k)} + \alpha d^{(k)}$ 

确定沿 $d^{(k)}$ 方向的步长 $\alpha_k$ ,根据保持可行性的要求,  $\alpha_k$  的取值应使得对于每个 $i \notin I^{(k)}$ 成立

$$a^{(i)}(x^{(k)} + \alpha d^{(k)}) \ge b_i$$
 (14.2.5)





# ■ 起作用集方法

 $a^{(i)}(x^{(k)} + \alpha d^{(k)}) \ge b_i$ 

#### >搜索方向和步长

由于 $x^{(k)}$ 是可行点, $a^i x^{(k)} \ge b_i$ 

当 $a^i d^{(k)} \geq 0$ 时,对任意的非负数 $\alpha_k$ ,(14.2.5)总成立;

当 $a^id^{(k)} < 0$ 时,只要取正数

$$\alpha_k \leq \min \left\{ \frac{\mathbf{b_i} - a^i x^{(\mathbf{k})}}{a^i d^{(\mathbf{k})}} \middle| \mathbf{i} \notin \mathbf{I}^{(\mathbf{k})}, a^i d^{(\mathbf{k})} < 0 \right\},$$

对于每个i ∉ I<sup>(k)</sup>, (14.2.5) 成立。

$$\widehat{\boldsymbol{\alpha}}_{k} = \min \left\{ \frac{\mathbf{b}_{i} - a^{i} x^{(k)}}{a^{i} d^{(k)}} \middle| \mathbf{i} \notin \mathbf{I}^{(k)}, a^{i} d^{(k)} < 0 \right\}$$





# ■ 起作用集方法

 $a^{(i)}(x^{(k)} + \alpha d^{(k)}) \ge b_i$ 

>搜索方向和步长

综上,为在第k次迭代中得到较好可行点,应取

$$\alpha_k = \min \{1, \widehat{\alpha}_k\} \qquad (14.2.6)$$

于是

$$x^{(k+1)} = x^{(k)} + \alpha_k \mathbf{d}^{(k)}$$

如果

$$\alpha_k = \frac{b_p - a^p x^{(k)}}{a^p d^{(k)}} < 1$$
 (14.2.7)

则在点
$$x^{(k+1)}$$
,有 $a^p x^{(k+1)} = a^p (x^{(k)} + \alpha_k d^{(k)}) = b_p$ 

因此,在 $x^{(k+1)}$ 处,  $a^p x \ge b_p$ 为起作用约束。这时,把指标p加入 $I^{(k)}$ ,得到在 $x^{(k+1)}$ 处的起作用约束指标集 $I^{(k+1)}$ 





# ■ 起作用集方法

> 迭代终止条件

min 
$$f(x)$$
  
s. t  $a^{(i)}x=b_i$ ,  $i \in I^{(k)}$ 

如果 $\delta^{(k)}=0$ ,则 $x^{(k)}$ 是问题14.2.2的最优解。这时应判断 $x^{(k)}$ 是否为原约束问题的最优解:

为此,需计算起作用约束的乘子 $\lambda_i^{(k)}$ ( $i \in I^{(k)}$ )。若 $\lambda_i^{(k)} \ge 0$ ,则点 $x^{(k)}$ 是问题的K-T点,也是最优解。

如果存在 $q \in I^{(k)}$ ,使得 $\lambda_q^{(k)}$ <0,则 $x^{(k)}$ 不可能是最优解。

当 $\lambda_q^{(\mathbf{k})}$ <0时,把下标q从 $\mathbf{I}^{(\mathbf{k})}$ 中删除。如果有几个乘子同时为负数,令 $\lambda_q^{(\mathbf{k})}$ = min  $\left\{\lambda_i^{(\mathbf{k})}\middle|i\in\mathbf{I}^{(\mathbf{k})}\right\}$ 

将对应 $\lambda_q^{(\mathbf{k})}$ 的约束从起作用约束集中去掉,再解转化问题





# ■ 起作用集方法

#### ≻计算步骤

min 
$$\frac{1}{2} \delta^{T} H \delta + \nabla f(x^{(k)})^{T} \delta$$
  
s. t  $a^{(i)} \delta = 0$ ,  $i \in I^{(k)}$ 

- (1).给定初始可行解 $x^{(1)}$ ,相应的起作用约束指标集为 $I^{(k)}$ ,置 k=1。
- (2).求解问题 (14.2.4) , 设其最优解为 $\delta^{(k)}$ , 若 $\delta^{(k)}=0$ , 则进行步骤(5); 否则, 进行步骤(3)。
- (3).令 $d^{(k)} = \delta^{(k)}$ , 由 (14.2.6) 确定 $\alpha_k$ , 令  $x^{(k+1)} = x^{(k)} + \alpha_k d^{(k)}$

计算∇*f*(x<sup>(k+1)</sup>)

- (4)若 $\alpha_k$ <1,则置 $I^{(k+1)} = I^{(k)} \cup \{p\}$ , k:=k+1, 返回步骤(2);若 $\alpha_k=1$ , 记点 $x^{(k+1)}$ 处起作用约束指标集为 $I^{(k+1)}$ ,置k:=k+1,进行步骤(5)。
- (5)用 (14.1.10) 计算对应起作用约束的Lagrange乘子 $\lambda^{(k)}$ , 设  $\lambda_q^{(k)} = \min \left\{ \lambda_i^{(k)} \middle| i \in I^{(k)} \right\}$ , 若 $\lambda_q^{(k)} \geq 0$ , 则停止计算,得到最优解 $x^{(k)}$ ; 否则,从 $I^{(k)}$ 中删除q,返回步骤(2)





# ■ 起作用集方法

≻例子

min 
$$\frac{1}{2} \delta^{T} H \delta + \nabla f(\mathbf{x}^{(k)})^{T} \delta$$
  
s. t  $a^{(i)} \delta = 0$ ,  $i \in I^{(k)}$ 

#### 用起作用集方法求解下列二次规划问题:

min 
$$f(x) \stackrel{\text{def}}{=} x_1^2 - x_1 x_2 + 2x_2^2 - x_1 - 10x_2$$
  
s.  $t - 3x_1 - 2x_2 \ge -6$   
 $x_1$ ,  $x_2 \ge 0$ 

#### 解:目标函数f(x)写成

$$f(x) = \frac{1}{2}(x_1, x_2)\begin{bmatrix} 2 & -1 \\ -1 & 4 \end{bmatrix}\begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} + (-1, -10)\begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix}$$

#### 由此可知

$$\mathsf{H} = \begin{bmatrix} 2 & -1 \\ -1 & 4 \end{bmatrix}, \ \mathsf{c} = \begin{bmatrix} -1 \\ -10 \end{bmatrix}$$





# ■ 起作用集方法

#### ➢例子

min 
$$\frac{1}{2} \delta^{T} H \delta + \nabla f(x^{(k)})^{T} \delta$$
  
s. t  $a^{(i)} \delta = 0$ ,  $i \in I^{(k)}$ 

取初始可行点 $x^{(1)} = (0,0)^{T}$ , 在点 $x^{(1)}$ , 起约束作用指标集  $I^{(1)} = \{2, 3\}$ ,求解相应的转化问题

min 
$$f(x) \triangleq \delta_1^2 - \delta_1 \delta_2 + 2\delta_2^2 - \delta_1 - 10\delta_2$$

$$\mathbf{s.} \ \mathbf{t} \ \mathbf{\delta}_1 = \mathbf{0}$$

$$\delta_2 = 0$$

得解
$$\delta^{(1)} = (0,0)^{T}$$

因此 $x^{(1)}$ 是相应转化问题的最优解,计算Lagrange乘子,由

$$I^{(1)} = \{2, 3\}$$
知

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}, \mathbf{b} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{g_k} = \nabla \mathbf{f}(\mathbf{x^{(k)}}) = \mathbf{H}\mathbf{x^{(k)}} + \mathbf{c}$$
$$\mathbf{R} = (\mathbf{A}\mathbf{H}^{-1}\mathbf{A}^{\mathrm{T}})^{-1}\mathbf{A}\mathbf{H}^{-1}$$

$$\bar{\lambda} = Rg_k$$

 $\overline{\lambda} = Rg_{k}$ 算得乘子 $\lambda_{2}^{(1)} = -1$ ,  $\lambda_{3}^{(1)} = -10$ ,  $x^{(1)}$ 不是例题的最优解。





# ■ 起作用集方法

#### ≻例子

min 
$$\frac{1}{2} \delta^{T} H \delta + \nabla f(\mathbf{x}^{(k)})^{T} \delta$$
  
s. t  $a^{(i)} \delta = 0$ ,  $i \in I^{(k)}$ 

将 $\lambda_3^{(1)}$ 对应的约束,即原来问题的第3个约束,从起作用约束集中去掉,置 $\mathbf{I}^{(1)}$ ={2},再解相应的转化问题 min  $\mathbf{f}(\mathbf{x})$  $\le \delta_1^2 - \delta_1\delta_2 + 2\delta_2^2 - \delta_1 - 10\delta_2$  s. t.  $\delta_1 = 0$ 

得解
$$\delta^{(1)} = (0, \frac{5}{2})^{T}$$
。

由于 $\delta^{(1)} \neq 0$ ,需要计算 $\alpha_1$ 。由于 $\alpha_1 = \min \{1, \frac{6}{5}\} = 1$ 

$$�x^{(2)} = x^{(1)} + \alpha_1 \delta^{(1)} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \end{bmatrix} + 1 \cdot \begin{bmatrix} 0 \\ \frac{5}{2} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ \frac{5}{2} \end{bmatrix}, 算出∇f(x^{(2)}) = (-\frac{7}{2}, 0)^T$$





# ■ 起作用集方法

 $\min \ \frac{1}{2} \, \boldsymbol{\delta}^{\mathrm{T}} \mathbf{H} \boldsymbol{\delta} + \nabla f(\mathbf{x}^{(k)})^{\mathrm{T}} \boldsymbol{\delta}$ 

➢例子

s. t  $a^{(i)}\delta = 0$ ,  $i \in I^{(k)}$ 

由于 $\alpha_1=1$ ,置 $I^{(2)}=\{2\}$ ,在点 $x^{(2)}$ 处,计算相应的 Lagrange乘子。

此时
$$A = (1,0), b = 0$$

算得 $\lambda_2^{(2)} = -\frac{7}{2}$ ,因此 $x^{(2)}$ 不是问题的最优解。

将指标2从 $I^{(2)}$ 中剔除,于是 $I^{(2)}$ = $\phi$ ,再解相应的转化问题 min  $\delta_1^2 - \delta_1\delta_2 + 2\delta_2^2 - \frac{7}{2}\delta_1$ 

得解
$$δ^{(2)} = (2, \frac{1}{2})^{T}$$
。

由于 $\delta^{(2)} \neq 0$ ,需要计算 $\alpha_2$ 。由(14.2.6),有

$$\alpha_2 = \min\{1, \frac{1}{7}\} = \frac{1}{7}$$





## ■ 起作用集方法

 $\min \ \frac{1}{2} \, \boldsymbol{\delta}^{\mathrm{T}} \mathbf{H} \boldsymbol{\delta} + \nabla f(\mathbf{x}^{(k)})^{\mathrm{T}} \boldsymbol{\delta}$ 

≻例子

s. t 
$$a^{(i)}\delta = 0$$
,  $i \in I^{(k)}$ 

算出
$$\nabla f(x^{(3)}) = (-3,0)^{\mathrm{T}}$$

在点 $x^{(3)}$ ,第1个约束起作用约束,这时 $I^{(3)}$ ={1},解相应的转化问题

min 
$$\delta_1^2 - \delta_1 \delta_2 + 2\delta_2^2 - \frac{7}{2} \delta_1$$
  
s. t  $-3\delta_1 - 2\delta_2 = 0$ 

得解
$$δ^{(3)}$$
=  $(\frac{3}{14}, -\frac{9}{28})^T$ 。 计算 $α_3$ :

$$\alpha_3 = \min \{1, 8\} = 1$$





## ■ 起作用集方法

#### ≻例子

min 
$$\frac{1}{2} \delta^{T} \mathbf{H} \delta + \nabla f(\mathbf{x}^{(k)})^{T} \delta$$
  
s. t  $a^{(i)} \delta = 0$ ,  $i \in I^{(k)}$ 

算出
$$\nabla f(x^{(4)}) = (-\frac{9}{4}, -\frac{3}{2})^{\mathrm{T}}$$

在点 $x^{(4)}$ ,  $I^{(4)}=\{1\}$ , 计算相应的Lagrange乘子,得 到 $\lambda_1^{(4)}=\frac{3}{4}$ , 点 $x^{(4)}=(\frac{1}{2},\frac{9}{4})^{\mathrm{T}}$ 是所求的最优解。