

# 最优化理论与方法

## 第12讲

### 拟牛顿法

# 第4章 无约束问题算法(II)—— 拟Newton法(变尺度法)

## 第一节 拟Newton法及其性质

- 1、拟Newton方程与Dennis-Moré 条件
- 2、对称秩1(SR1)修正公式
- 3、BFGS修正公式与BFGS算法
- 4、Broyden族算法及其性质

# 1、拟Newton法的思想

考虑无约束问题：

$$\min f(x), \quad x \in R^n \quad (4.1)$$

拟Newton法是对Newton法的一种改善

保持其优点：快速收敛性；

克服其缺陷：需计算Hessian矩阵且要求其正定

方法：构造对称正定矩阵或 $H_k$ 满足

$$B_k \approx \nabla^2 f(x_k) \quad \text{或} \quad H_k \approx \nabla^2 f(x_k)^{-1}$$

计算搜索方向： $d_k = -B_k^{-1} \nabla f(x_k)$  (拟Newton方向)

或： $d_k = -H_k \nabla f(x_k)$  (拟Newton方向)

构造 $B_k$ 的要求如下：

- (1)  $B_k \approx \nabla^2 f(x_k)$  使得产生的拟Newton方向近似Newton方向；
- (2)  $\forall k \geq 0, B_k$  对称正定, 使得产生的拟Newton方向为下降方向；
- (3)  $B_k$  易于计算.

## 2、拟Newton方程与Dennis-Moré 条件

设函数 $f(x)$ 二次连续可微, 利用Taylor展开式, 我们得到  $f(x)$  在点 $x_{k+1}$ 处的近似二次函数为

$$f(x) \approx f(x_{k+1}) + \nabla f(x_{k+1})^T (x - x_{k+1}) + \frac{1}{2} (x - x_{k+1})^T \nabla^2 f(x_{k+1}) (x - x_{k+1})$$

求梯度并令  $x = x_k$  得:

$$\nabla f(x_k) \approx \nabla f(x_{k+1}) + \nabla^2 f(x_{k+1})(x_k - x_{k+1})$$

用 $B_{k+1}$ 取代 $\nabla^2 f(x_{k+1})$ 并取等号得:

$$\nabla f(x_k) - \nabla f(x_{k+1}) = B_{k+1}(x_k - x_{k+1})$$

记  $y_k = \nabla f(x_{k+1}) - \nabla f(x_k)$ ,  $s_k = x_{k+1} - x_k$ , 上式简写成:

$$B_{k+1}s_k = y_k \tag{4.2}$$

方程(4.2)称为拟Newton方程或割线方程(或拟Newton条件).

若令  $H_{k+1} = B_{k+1}^{-1}$ , 则(4.2)等价地写成:

$$H_{k+1} y_k = s_k \quad (4.3)$$

为方便起见, 我们称(4.3)为第二拟Newton方程, 而称(4.2)为第一拟Newton方程

由于产生的矩阵  $B_k$  (或它的逆  $H_k$ ) 是Newton法中Hessian矩阵  $\nabla^2 f(x_k)$  (或它的逆  $\nabla^2 f(x_k)^{-1}$ ) 的近似, 我们称之为拟Newton矩阵.

现在我们通过求解线性方程组:

$$B_k d + \nabla f(x_k) = 0 \quad (4.4)$$

来计算搜索方向  $d_k$ , 即

$$d_k = -B_k^{-1} \nabla f(x_k) = -H_k \nabla f(x_k)$$

显然该方向是Newton方向的近似, 我们称之为拟Newton方向

拟Newton矩阵的这种近似能使拟Newton法保持较快的收敛速度, 即超线性收敛速度.

定理4.1.1 设函数  $f : R^n \rightarrow R$  二次连续可微, 考察如下迭代过程:

$$x_{k+1} = x_k + d_k, \quad k = 0, 1, 2, \dots$$

其中  $d_k$  是线性方程组

$$B_k d + \nabla f(x_k) = 0 \quad (4.4)$$

的解, 设  $\{x_k\}$  收敛于  $x^*$  且  $\nabla f(x^*) = 0$ ,  $\nabla^2 f(x^*)$  正定. 则  $\{x_k\}$  超线性收敛当且仅当

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{\| (B_k - \nabla^2 f(x^*)) d_k \|}{\| d_k \|} = 0 \quad (4.5)$$

该定理是拟Newton法具有快速收敛性及良好数值效果的理论基础

## 定理的证明：

充分性：由于 $\{x_k\}$ 收敛于 $x^*$ ，及 $B_k d_k + \nabla f(x_k) = 0$ ，则

$$\begin{aligned} & \| \nabla f(x_k) + \nabla^2 f(x_k) d_k \| = \| (B_k - \nabla^2 f(x_k)) d_k \| \\ & \leq \| (B_k - \nabla^2 f(x^*)) d_k \| + \| (\nabla^2 f(x_k) d_k - \nabla^2 f(x^*) d_k) \| \\ & = \| (B_k - \nabla^2 f(x^*)) d_k \| + o(\| d_k \|) \end{aligned}$$

所以，若(4.5)成立，则得到

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{\| \nabla f(x_k) + \nabla^2 f(x_k) d_k \|}{\| d_k \|} \leq \lim_{k \rightarrow \infty} \frac{\| (B_k - \nabla^2 f(x^*)) d_k \|}{\| d_k \|} = 0$$

由定理2.5.2知序列 $\{x_k\}$ 超线性收敛于 $x^*$ 。

必要性：若 $\{x_k\}$ 超线性收敛于 $x^*$ ,即

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{\|x_{k+1} - x^*\|}{\|x_k - x^*\|} = 0 \quad (4.6)$$

由三角不等式可推出

$$0 \leq \left| \frac{\|x_k - x^*\|}{\|x_k - x^*\|} - \frac{\|d_k\|}{\|x_k - x^*\|} \right| \leq \frac{\|x_k + d_k - x^*\|}{\|x_k - x^*\|} = \frac{\|x_{k+1} - x^*\|}{\|x_k - x^*\|}$$

即可从(4.6)得：

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{\|x_k - x^*\|}{\|d_k\|} = 1 \quad (4.7)$$

从而由(4.4)可得

$$\begin{aligned} \|(B_k - \nabla^2 f(x^*))d_k\| &= \|\nabla f(x_k) + \nabla^2 f(x^*)d_k\| \\ &\leq \|\nabla f(x_k) - \nabla f(x^*) - \nabla^2 f(x^*)(x_k - x^*)\| + \|\nabla^2 f(x^*)(x_{k+1} - x^*)\| \\ &= o(\|x_k - x^*\|) = o(\|d_k\|) \end{aligned}$$

即得 (4.5) 成立.



注意到  $s_k = x_{k+1} - x_k$ , (4.5) 可以等价地写成:

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{\| (B_k - \nabla^2 f(x^*)) s_k \|}{\| s_k \|} = 0$$

上式或(4.5)称为Dennis - More'条件

在下面我们来介绍拟Newton矩阵  $B_k$  的计算:

给定初始对称正定矩阵:  $B_0 \in R^{n \times n}$ , 然后由修正公式

$$B_{k+1} = B_k + \Delta_k, \quad k \geq 0, \quad (4.8)$$

产生拟Newton矩阵序列  $\{B_k\}$ . 其中  $\Delta_k$  为低秩对称矩阵, 通常其秩为1或2.

注意:  $\Delta_k$  的构造方式不是惟一的, 不同的构造方式对应不同的拟Newton法

## 三类重要的修正公式：

对称秩1:  $SR1$  修正公式

对称秩2:  $BFGS$  修正公式

$DFP$  修正公式

## 2、对称秩1 (SR1) 修正公式

若在(4.8)中选 $\Delta_k$ 的秩为1, 则

$$\Delta_k = \beta_k u_k u_k^T$$

其中 $\beta_k \in R, u_k \in R^n$ , 因而

$$B_{k+1} = B_k + \beta_k u_k u_k^T$$

将其代入第一拟Newton方程(4.2)并整理, 得

$$\beta_k u_k u_k^T s_k = y_k - B_k s_k \quad (4.9)$$

上式说明:  $u_k \parallel y_k - B_k s_k$

不妨取 $u_k = y_k - B_k s_k$ , 则  $\beta_k = \frac{1}{u_k^T s_k} = \frac{1}{(y_k - B_k s_k)^T s_k}$

由此即得对称秩1修正公式:

$$B_{k+1} = B_k + \frac{(y_k - B_k s_k)(y_k - B_k s_k)^T}{(y_k - B_k s_k)^T s_k} \quad (4.10)$$

$$B_{k+1} = B_k + \frac{(y_k - B_k s_k)(y_k - B_k s_k)^T}{(y_k - B_k s_k)^T s_k} \quad (4.10)$$

类似地, 利用第二拟Newton方程(4.3)进行对称秩1修正得到:

$$H_{k+1} = H_k + \frac{(s_k - H_k y_k)(s_k - H_k y_k)^T}{(s_k - H_k y_k)^T y_k} \quad (4.11)$$

比较上述两式:

$$B_k \leftrightarrow H_k$$

$$s_k \leftrightarrow y_k$$

特点: ✖ 无需搜索 ( $\alpha_k = 1$ ), 具有二次终止性

✖ 遗传性质:  $B_k s_i = y_i, \forall i < k$ ; 自对偶性质

缺点: 正定性无保证, 因  $(y_k - B_k s_k)^T s_k > 0$  不一定成立

## 2、 BFGS 修正公式与 BFGS 算法

若在(4.8)中选 $\Delta_k$ 的秩为2,则

$$\Delta_k = a_k u_k u_k^T + b_k v_k v_k^T$$

其中 $a_k, b_k \in R, u_k, v_k \in R^n$ ,因而

$$B_{k+1} = B_k + a_k u_k u_k^T + b_k v_k v_k^T$$

将其代入第一拟Newton方程(4.2)并整理,得


$$a_k u_k u_k^T s_k + b_k v_k v_k^T s_k = y_k - B_k s_k \quad (4.12)$$

显然,上式中, $a_k, b_k \in R, u_k, v_k \in R^n$ 的取法不唯一,

简单的取法是两边一对一

$$a_k u_k u_k^T s_k + b_k v_k v_k^T s_k = y_k - B_k s_k \quad (4.12)$$

令  $u_k = y_k$ , 得  $a_k = \frac{1}{u_k^T s_k} = \frac{1}{y_k^T s_k};$

令  $v_k = B_k s_k$ , 得  $b_k = -\frac{1}{v_k^T s_k} = -\frac{1}{s_k^T B_k s_k};$

将它们代入 $\Delta_k$ 然后再代入(4.8), 得

BFGS修正公式:

$$B_{k+1} = B_k - \frac{B_k s_k s_k^T B_k}{s_k^T B_k s_k} + \frac{y_k y_k^T}{y_k^T s_k} \quad (4.13)$$

该公式由: Broyden-Fletcher-Goldfarb-Shanno 提出

# BFGS公式是迄今为止最好的拟Newton修正公式

- 特点：
- ※ 精确搜索下, 具有二次终止性
  - ※ 遗传性质:  $B_k s_i = y_i, \forall i < k$  (二次且精确)
  - ※ 正定性保证:  $y_k^T s_k > 0$ , 较易成立

命题3.1.1 设 $B_k$ 对称正定,  $B_{k+1}$ 由BFGS修正公式(4.13)确定. 则当且仅当 $y_k^T s_k > 0$ 时,  $B_{k+1}$ 对称正定.

证明: 若 $B_{k+1}$ 对称正定, 则由第一拟Newton方程得到

$$y_k^T s_k = s_k^T B_{k+1} s_k$$

显然, 我们有  $y_k^T s_k > 0$ .

在下面我们来证明:

$$y_k^T s_k > 0 \text{ 且 } B_k \text{ 正定} \Rightarrow d^T B_{k+1} d > 0, \forall 0 \neq d \in R^n$$

由BFGS修正公式得

$$d^T B_{k+1} d = d^T B_k d - \frac{d^T B_k s_k s_k^T B_k d}{s_k^T B_k s_k} + \frac{d^T y_k y_k^T d}{y_k^T s_k}$$

由于 $B_k$ 正定有正定分解： $B_k = B_k^{1/2} B_k^{1/2}$ ，然后由Cauchy - Schwarz不等式得

$$(d^T B_k s_k)^2 = (d^T B_k^{1/2} B_k^{1/2} s_k)^2 \leq \| B_k^{1/2} d \|^2 \| B_k^{1/2} s_k \|^2 = d^T B_k d \ s_k^T B_k s_k$$

当且仅当 $B_k^{1/2} d \parallel B_k^{1/2} s_k$ ，即 $B_k^{1/2} d = \lambda_k B_k^{1/2} s_k$  ( $\lambda_k \neq 0$ )或 $d = \lambda_k s_k$ 时上式取等号.

所以, 若 $d = \lambda_k s_k$ , 则

$$d^T B_{k+1} d = d^T B_k d - d^T B_k d + \frac{d^T y_k y_k^T d}{y_k^T s_k} = \frac{(d^T y_k)^2}{y_k^T s_k} = \lambda_k^2 y_k^T s_k > 0$$

$$\text{否则, } d^T B_{k+1} d > d^T B_k d - d^T B_k d + \frac{d^T y_k y_k^T d}{y_k^T s_k} \geq 0$$

综上分析,  $d^T B_{k+1} d > 0, \forall 0 \neq d \in R^n$ , 即 $B_{k+1}$ 正定.



## 算法4.1 (BFGS算法)

步1 给定初始点  $x_0 \in R^n$ , 初始对称正定矩阵  $B_0$ , 精度  $\varepsilon > 0$ .

令  $k = 0$ ;

步2 若  $\|\nabla f(x_k)\| \leq \varepsilon$ , 则得解  $x_k$ , 算法终止. 否则转下一步;

步3 解线性方程组

$$B_k d + \nabla f(x_k) = 0 \quad (4.16)$$

得解  $d_k$ ;

步4 由线性搜索计算步长  $\alpha_k$ ;

步5 令  $x_{k+1} = x_k + \alpha_k d_k$ , 若  $\|\nabla f(x_{k+1})\| \leq \varepsilon$ , 则得解  $x_{k+1}$ ,

算法终止. 否则由公式(4.13) 计算  $B_{k+1}$ ;

步6 令  $k := k + 1$ , 转步3.

与Newton法比较, BFGS算法避免了计算二阶导数, 计算量大幅减少.

由方程(4.16)知, 为确保BFGS算法每一步产生的搜索方向是下降的, 要求矩阵序列 $\{B_k\}$ 是正定的, 进一步由命题3.1.1知, 要求对所有  $k \geq 0$ ,  $y_k^T s_k > 0$ .

**问题：如何保证  $y_k^T s_k > 0$  ?**

**分析：从函数  $f$  本身以及迭代过程来分析**

**由于**

$$y_k^T s_k = [\nabla f(x_{k+1}) - \nabla f(x_k)]^T s_k = \alpha_k [\nabla f(x_{k+1}) - \nabla f(x_k)]^T d_k$$

**(1) 由Lagrange中值定理可知**

$$y_k^T s_k = [\nabla f(x_{k+1}) - \nabla f(x_k)]^T s_k = s_k^T \nabla^2 f(x_k + \theta_k \alpha_k d_k) s_k$$

**因此, 当 $\forall x, \nabla^2 f(x)$ 正定, 即 $f$ 具有某种凸性 (如一致凸) 时,**

**$y_k^T s_k > 0$ 成立,**

(2) 由 Wolfe - Powell搜索的第二个条件

$$\nabla f(x_{k+1})^T d_k \geq \sigma_2 \nabla f(x_k)^T d_k$$

知

$$y_k^T s_k = \alpha_k [\nabla f(x_{k+1}) - \nabla f(x_k)]^T d_k \geq \alpha_k (\sigma_2 - 1) \nabla f(x_k)^T d_k$$

这里  $\nabla f(x_k)^T d_k < 0$ . 因此, 当采用 Wolfe - Powell搜索时,

$y_k^T s_k > 0$  成立.

总结为如下命题:

命题4.1.2 设  $d_k$  满足  $\nabla f(x_k)^T d_k < 0$ . 若下面条件之一成立, 则

$$y_k^T s_k > 0, \quad \forall k \geq 0$$

(1) 算法中采用 Wolfe - Powell搜索或精确搜索;

(2) 函数  $f$  二次连续可微且  $\forall x \in R^n, \nabla^2 f(x)$  正定.

## BFGS修正公式的改进：

由前面的分析知，当在BFGS算法中使用弱的线性搜索（如Armijo搜索）或目标函数 $f$ 非凸时，拟Newton矩阵 $\{B_k\}$ 的正定性是没有保证的，为此，人们提出一些改进形式：

第一类方法：在BFGS修正公式中使用某种开关条件。

如Powell提出：

$$B_{k+1} = \begin{cases} B_k - \frac{B_k s_k s_k^T B_k}{s_k^T B_k s_k} + \frac{y_k y_k^T}{y_k^T s_k}, & \text{如果 } \underline{y_k^T s_k > 0} \\ B_k, & \text{否则} \end{cases}$$

如LI - Fukushima 提出：

$$B_{k+1} = \begin{cases} B_k - \frac{B_k s_k s_k^T B_k}{s_k^T B_k s_k} + \frac{y_k y_k^T}{y_k^T s_k}, & \text{如果 } \underline{\frac{y_k^T s_k}{s_k^T s_k} \geq \varepsilon \|\nabla f(x_k)\|^\beta} \\ B_k, & \text{否则} \end{cases}$$

其它类改进方法：形式多样.

在BFGS公式中修改 $y_k$ 确保 $y_k^T s_k > 0$

(1) 如Li - Fukushima 提出：

$$y_k \rightarrow \hat{y}_k = \nabla f(x_{k+1}) - \nabla f(x_k) + t_k s_k, \quad (t_k \geq 0)$$

这里参数 $t_k$ 依据某种开关条件取值. 然后得到

$$B_{k+1} = B_k - \frac{B_k s_k s_k^T B_k}{s_k^T B_k s_k} + \frac{\hat{y}_k \hat{y}_k^T}{\hat{y}_k^T s_k}$$

(2) 如Cheng - Li提出：

$$y_k \rightarrow \hat{y}_k = \tau_k y_k, \quad \tau_k = \frac{y_k^T s_k}{y_k^T y_k}$$

上面的公式实际修改了拟Newton方程为：

$$B_{k+1} s_k = \hat{y}_k$$

$$B_{k+1} = B_k - \frac{B_k s_k s_k^T B_k}{s_k^T B_k s_k} + \frac{y_k y_k^T}{y_k^T s_k} \quad (4.13)$$

关于BFGS修正公正公式的逆修正：

令 $H_k = B_k^{-1}$ 及 $H_{k+1} = B_{k+1}^{-1}$ ，利用Sherman - Morison公式 (1.16)

两次,可以得到BFGS公式的逆修正公式为：

$$H_{k+1} = \left( I - \frac{s_k y_k^T}{y_k^T s_k} \right) H_k \left( I - \frac{s_k y_k^T}{y_k^T s_k} \right)^T + \frac{s_k s_k^T}{y_k^T s_k} \quad (4.18)$$

或简写成

$$H_{k+1} = V_k H_k V_k^T + \rho_k s_k s_k^T$$

这里  $\rho_k = \frac{1}{y_k^T s_k}$ ,  $V_k = I - \rho_k s_k y_k^T$

大家可以自己去推导一下公式(4.18),以一小时为限

例4.1.1 用精确搜索的BFGS算法求解下面的无约束问题：

$$\min f(x) = \frac{1}{2}x_1^2 + x_2^2 - x_1x_2 - 2x_1$$

其中初始点 $x^{(0)} = (1, 1)^T$ , 初始矩阵 $B_0 = I$ .

解：  $\nabla f(x) = \begin{pmatrix} x_1 - x_2 - 2 \\ -x_1 + 2x_2 \end{pmatrix}$ , 令 $d = \begin{pmatrix} d_1 \\ d_2 \end{pmatrix}$ . 由 $\phi(\alpha) = f(x + \alpha d)$ ,

并令 $\phi'(\alpha) = 0$ , 即可得精确搜索的步长

$$\alpha = \frac{x_1d_1 - x_2d_1 - 2d_1 - x_1d_2 + 2x_2d_2}{(d_1 - d_2)^2 + d_2^2}$$

第一次迭代：

$$x^{(0)} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}, \nabla f(x^{(0)}) = \begin{pmatrix} -2 \\ 1 \end{pmatrix}, d^{(0)} = -B_0^{-1}\nabla f(x^{(0)}) = \begin{pmatrix} 2 \\ -1 \end{pmatrix}, \alpha_0 = \frac{1}{2}$$

所以 
$$x^{(1)} = x^{(0)} + \alpha_0 d^{(0)} = \begin{pmatrix} 2 \\ 1/2 \end{pmatrix}$$

## 第二次迭代：先计算 $B_1$

$$s_0 = x^{(1)} - x^{(0)} = \begin{pmatrix} 1 \\ -1/2 \end{pmatrix}, y_0 = \nabla f(x^{(1)}) - \nabla f(x^{(0)}) = \begin{pmatrix} 3/2 \\ -2 \end{pmatrix}$$

$$B_1 = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} \frac{4}{5} & -\frac{2}{5} \\ \frac{2}{5} & \frac{1}{5} \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} \frac{9}{10} & -\frac{6}{5} \\ -\frac{6}{5} & \frac{8}{5} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \frac{11}{10} & -\frac{4}{5} \\ \frac{4}{5} & \frac{12}{5} \end{pmatrix}$$

$$\text{所以 } d^{(1)} = -B_1^{-1} \nabla f(x^{(1)}) = \begin{pmatrix} \frac{9}{10} & -\frac{4}{5} \\ \frac{4}{5} & \frac{12}{5} \end{pmatrix}^{-1} \begin{pmatrix} -\frac{1}{2} \\ -1 \end{pmatrix}, \quad \alpha_1 = 2$$

$$\text{从而 } x^{(2)} = x^{(1)} + \alpha_1 d^{(1)} = \begin{pmatrix} 4 \\ 2 \end{pmatrix}, \quad \nabla f(x^{(2)}) = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \quad x^* = x^{(2)}$$



# 总结

拟Newton法具有超线性收敛性，其理论非常成熟。拟Newton法在使用精确搜索或非精确的Armijo搜索及Wolfe-Powell搜索时不具有全局收敛性。因而人们提出了有许多改正的方法。其全局收敛性理论近年来也取得了重要的进展。然而，拟Newton法具有非常好的数值效果。被广泛用来求解无约束问题。

# 作 业

- 作业：习题4： 5(1), 6, 15
- 课后练习：编写BFGS法的程序，并与Newton法和最速下降法进行比较
- 思考题：可否不要求目标函数凸性,获得BFGS的收敛性?Newton算法的收敛性结果?