

拟牛顿法

拟牛顿法就是找到一个迭代式子来代替H或H-1。根据泰勒二阶展开的求导，可以有以下等式，称为拟牛顿条件。

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

$$\begin{aligned} \nabla f(x) &= \nabla f(x^{(k)}) + H_k(x - x^{(k)}) = 0 \\ \Rightarrow x^{(k+1)} &= x^{(k)} - H_k^{-1} \nabla f(x^{(k)}) \quad (H_k \text{需为正定矩阵}) \end{aligned}$$

$$\nabla f(x^{(k+1)}) = \nabla f(x^{(k)}) + H_k(x - x^{(k)})$$

$$H_k(x - x^{(k)}) = \nabla f(x^{(k+1)}) - \nabla f(x^{(k)})$$

$$H_k \delta_k = y_k \quad (\text{拟牛顿条件})$$

$$\Rightarrow \delta_k = H_k^{-1} y_k$$

也就是说这里没有直接令x点处的梯度为0，而是使用了迭代形式，为了进一步推出Hk的迭代近似。

记 $y_k = g_{k+1} - g_k$, $\delta_k = x^{(k+1)} - x^{(k)}$, 则

$$y_k = H_k \delta_k \quad (\text{B.12})$$

或

$$H_k^{-1} y_k = \delta_k \quad (\text{B.13})$$

式 (B.12) 或式 (B.13) 称为拟牛顿条件。

如果 H_k 是正定的 (H_k^{-1} 也是正定的), 那么可以保证牛顿法搜索方向 p_k 是下降方向。这是因为搜索方向是 $p_k = -H_k^{-1} g_k$, 由式 (B.8) 有

$$x = x^{(k)} + \lambda p_k = x^{(k)} - \lambda H_k^{-1} g_k \quad (\text{B.14})$$

所以 $f(x)$ 在 $x^{(k)}$ 的泰勒展开式 (B.2) 可以近似写成:

$$f(x) = f(x^{(k)}) - \lambda g_k^T H_k^{-1} g_k \quad (\text{B.15})$$

因 H_k^{-1} 正定, 故有 $g_k^T H_k^{-1} g_k > 0$ 。当 λ 为一个充分小的正数时, 总有 $f(x) < f(x^{(k)})$, 也就是说 p_k 是下降方向。

拟牛顿法将 G_k 作为 H_k^{-1} 的近似, 要求矩阵 G_k 满足同样的条件。首先, 每次迭代矩阵 G_k 是正定的。同时, G_k 满足下面的拟牛顿条件:

$$G_{k+1} y_k = \delta_k \quad (\text{B.16})$$

按照拟牛顿条件选择 G_k 作为 H_k^{-1} 的近似或选择 B_k 作为 H_k 的近似的算法称为拟牛顿法。

按照拟牛顿条件, 在每次迭代中可以选择更新矩阵 G_{k+1} :

$$G_{k+1} = G_k + \Delta G_k \quad (\text{B.17})$$

DFP算法

DFP是近似H-1计算的。使用类似待定系数法的方法将G拆成三部分, 然后根据拟牛顿条件列出等式解方程。

3. DFP (Davidon-Fletcher-Powell) 算法 (DFP algorithm)

DFP 算法选择 G_{k+1} 的方法是, 假设每一步迭代中矩阵 G_{k+1} 是由 G_k 加上两个附加项构成的, 即

$$G_{k+1} = G_k + P_k + Q_k \quad (B.18)$$

其中 P_k, Q_k 是待定矩阵。这时,

$$G_{k+1}y_k = G_k y_k + P_k y_k + Q_k y_k \quad (B.19)$$

为使 G_{k+1} 满足拟牛顿条件, 可使 P_k 和 Q_k 满足:

$$P_k y_k = \delta_k \quad (B.20)$$

$$Q_k y_k = -G_k y_k \quad (B.21)$$

事实上, 不难找出这样的 P_k 和 Q_k , 例如取

$$P_k = \frac{\delta_k \delta_k^T}{\delta_k^T y_k} \quad (B.22)$$

$$Q_k = -\frac{G_k y_k y_k^T G_k}{y_k^T G_k y_k} \quad (B.23)$$

这样就可得到矩阵 G_{k+1} 的迭代公式:

$$G_{k+1} = G_k + \frac{\delta_k \delta_k^T}{\delta_k^T y_k} - \frac{G_k y_k y_k^T G_k}{y_k^T G_k y_k} \quad (B.24)$$

称为 DFP 算法。

BFGS算法

跟DFP思路类似, 只不过是近似HK。此时拟牛顿条件就应该转化成

这时，相应的拟牛顿条件是

$$B_{k+1} \delta_k = y_k \quad (B.25)$$

可以用同样的方法得到另一迭代公式。首先令

$$B_{k+1} = B_k + P_k + Q_k \quad (B.26)$$

$$B_{k+1} \delta_k = B_k \delta_k + P_k \delta_k + Q_k \delta_k \quad (B.27)$$

考虑使 P_k 和 Q_k 满足：

$$\begin{cases} P_k \delta_k = y_k & P_k = \frac{y_k y_k^T}{\delta_k^T \delta_k} \end{cases} \quad (B.28)$$

$$\begin{cases} Q_k \delta_k = -B_k \delta_k & Q_k = -\frac{B_k \delta_k \delta_k^T}{\delta_k^T B_k \delta_k} \end{cases} \quad (B.29)$$

找出适合条件的 P_k 和 Q_k ，得到 **BFGS 算法矩阵 B_{k+1} 的迭代公式：**

$$B_{k+1} = B_k + \frac{y_k y_k^T}{\delta_k^T \delta_k} - \frac{B_k \delta_k \delta_k^T B_k}{\delta_k^T B_k \delta_k} \quad (B.30)$$

可以证明，如果初始矩阵 B_0 是正定的，则迭代过程中的每个矩阵 B_k 都是正定的。