# 数值优化 (Numerical Optimization) 学习系列-拟牛顿方法 (Quasi-Newton)

下一步 于 2015-12-27 18:48:32 发布



数值优化 专栏收录该内容

94 订阅 17 篇文章

已订阅

# 概述

拟牛顿方法类似于最速下降法,在每一步迭代过程中仅仅利用梯度信息,但是通过度量梯度之间的变化,能够产生超线性的收敛效果。本节主要学习一下知识点:

- 1. 拟牛顿方程推导
- 2. 几个常见的拟牛顿方法
- 3. 拟牛顿方法的收敛性

# 拟牛顿方程

拟牛顿方法既有线搜索的影子也有牛顿方法的思想,下面从两个角度分别介绍拟牛顿方程,即在拟牛顿方法中要遵循的一个原则。

## 线搜索角度

假设在第K步迭代过程中,对点 $x_k$ 进行建模

$$m_k(p) = f_k + 
abla f_k^T + rac{1}{2} p^T B_k p^T$$

,这是一个相对标准的建模过程,在点x\_k处寻找下一个搜索方向。该模型满足  $m_k(0)=f_k;\; \nabla m_k(0)=\nabla f_k^T$ 。此时如果B为正定矩阵,则最优解为  $p_k=-B_k^{-1}\nabla f_k$ 。则下一个迭代值  $x_{k+1}=x_k+\alpha_k p_k$ .问题来了如何构造有效的  $B_k$ 呢,如果选择Hessian矩阵该方法就为线搜索的牛顿方法。

高人就想出了通过当前点和上一步的搜索点构造该矩阵的方法,需要满足模型m和目标函数f在 $x_k, x_{k+1}$ 保持梯度一致。

此时在 $x_{k+1}$ 处的模型为

$$m_{k+1}(p) = f_{k+1} + 
abla f_{k+1}^T + rac{1}{2} p^T B_{k+1} p$$

,需要满足  $x_k$ , $x_{k+1}$ 梯度一致。则有

内容来源:csdn.net

原文链接: https://blog.csdn.net/fangqingan\_java/article/details/47158115

作者丰页: https://blog.csdn.net/fanggingan java

$$egin{aligned} 
abla m_{k+1}(x_{k+1}) &= 
abla f_{k+1} \ 
abla m_{k+1}(x_k) &= 
abla f_k \end{aligned}$$

等价于

$$egin{aligned} 
abla m_{k+1}(0) &= 
abla f_{k+1} \ 
abla m_{k+1}(-lpha_k p_k) &= 
abla f_k \end{aligned}$$

从而有

$$abla m_{k+1}(-lpha_k p_k) = 
abla f_{k+1} - lpha_k B_{k+1} p_k = 
abla f_k$$

。根据  $x_{k+1}=x_k+lpha_k p_k$ 有  $B_{k+1}(x_{k+1}-x_k)=
abla f_{k+1}abla f_k$ 。一般情况下记

$$egin{aligned} s_k &= x_{k+1} - x_k \ y_k &= 
abla f_{k+1} - 
abla f_k \end{aligned}$$

可以推出拟牛顿方程也叫 (Secant equation):

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

## 牛顿法角度

拟牛顿方法也可以认为是一种特殊的共轭梯度算法,其主要思想是利用目标函数梯度的差分构造目标函数Hessian矩阵的某种近似,然后基于牛顿方程产生搜索方向,最后通过线搜索完成迭代过程。

假设在点 $x_{k+1}$ 处进行泰勒展开有

$$f(x) = f_{k+1} + 
abla f_{k+1}^T (x - x_{k+1}) + rac{1}{2} (x - x_{k+1})^T 
abla^2 f_{k+1} (x - x_{k+1})$$

两端对x求梯度并且  $x = x_k$ 有

$$abla f_k = 
abla f_{k+1} + 
abla^2 f_{k+1}(x_k - x_{k+1})$$

,整理后得到

$$abla^2 f_{k+1}(x_{k+1}-x_k) = 
abla f_{k+1} - 
abla f_k$$

由于Hessian矩阵比较难求解,用其近似矩阵  $B_{k+1}$ 代替,同时借用上面的表达式有  $B_{k+1}s_k=y_k$ 。 如果记  $H_{k+1}=B_{k+1}^{-1}$ ,也有  $H_{k+1}s_k=y_k$ 。

内容来源: csdn.ne 作者昵称: 下一步

原文链接: https://blog.csdn.net/fangqingan\_java/article/details/47158115

作者主页: https://blog.csdn.net/fanggingan jav

以上两种形式都称为拟牛顿方程。

拟牛顿方程:  $B_{k+1}s_k = y_k$ 或者 $H_{k+1}s_k = y_k$ 

#### 拟牛顿方程成立条件

由于 $B_k$ 需要满足对称正定,因此需要满足 $s_k^T y_k \geq 0$ ,如果步长满足一定条件,例如Wolfe条件,则上式一定成立。

前半部分是由于 $s_k^T B_{k+1} s_k = s_k y_k$ ,由于B是正定的,肯定必须满足两个向量相乘大于0

后半部分是由于, Wolfe条件的第二个约束是

$$egin{aligned} 
abla f_{k+1}^T s_k &\geq c_2 
abla f_k^T s_k <=> \ 
abla f_{k+1}^T s_k - 
abla f_k^T s_k &\geq c_2 
abla f_k^T s_k - 
abla f_k^T s_k <=> \ 
abla f_k^T s_k &\geq (c_1-1)lpha_k 
abla f_k^T p_k \end{aligned}$$

由于  $c_2 < 1$ 如果搜索方向是下降方向则一定是大于0的。

## 拟牛顿方法

根据拟牛顿方程可以找到很多满足约束的矩阵,为求解方便需要进行一些约束,主要是秩的约束,由此产生了下面一些方法。

#### DFP方法

为保证B求解的唯一性,寻找满足条件约束并且离 $B_k$ 最近的一个矩阵,因此问题转变为:

$$min||B-B_k||\ s.\ tB=B^T\ Bs_k=y_k$$

如果上面范数选择Weighted Frobenius范数并且加权矩阵采用平均Hessian,则可以推导出一个唯一确定的解

$$B_{k+1} = (\mathbf{I} - 
ho_k y_k s_k^T) B_k (\mathbf{I} - 
ho_k y_k s_k^T) + 
ho_k y_k y_k^T$$

其中

$$ho_k = 1/(y_k^T s_k)$$

。由于实际应用时会用到  $H_{k+1}=B_{k+1}^{-1}$ ,根据一个求逆公式(Morrison-Woodbury)可以得到

内容来源: csdn.net

作者昵称:下一步

原文链接: https://blog.csdn.net/fangqingan\_java/article/details/47158115

作者王贞: https://blog.csdn.net/fangqingan\_java

$$H_{k+1} = H_k - rac{H_k y_k y_k^T H_k}{y_k^T H_k y_k} + rac{s_k s_k^T}{y_k^T s_k}$$

该构造方法称之为DFP方法

## BFGS方法

类似于DFP方法,如果利用第二个拟牛顿方程,问题转变为:

$$min||H-H_k|| \ s. \ tH=H^T \ Hs_k=y_k$$

如果上面范数选择Weighted Frobenius范数并且加权矩阵采用平均Hessian,则可以推导出一个唯一确定的解

$$H_{k+1} = (\mathbf{I} - 
ho_k s_k y_k^T) H_k (\mathbf{I} - 
ho_k s_k y_k^T) + 
ho_k s_k s_k^T$$

其中

$$ho_k = 1/(y_k^T s_k)$$

。根据一个求逆公式 (Morrison-Woodbury) 可以得到

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

该构造方法称之为BFGS方法,利用四个发明者名字进行命名。

#### DFP和BFGS关系

可以看到DFP和BFGS好像是将 $s_k, y_k$ 以及 $B_k$ , $H_k$ 进行了位置替换。理论证明他们互为对偶。

- 1. BFGS和DFP一个比较好的性质是,如果H\_k是正定的,则下一个 $H_{k+1}$ 也是正定的,可以从公式中推导出来。
- 2. BFGS和DFP都有一定能力进行自我修正,如果某个位置选择的矩阵不好,在未来几步呢,可以自我修复。这个能力,BFGS比DFP效果要好,这也是BFGS比较常用的原因。
- 3. 不好的地方就是: 需要存储这个对称矩阵。

作者昵称:下一步

原文链接: https://blog.csdn.net/fanggingan\_iava/article/details/47158115

作者丰页: https://blog.csdn.net/fanggingan java

#### Algorithm 6.1 (BFGS Method).

Given starting point  $x_0$ , convergence tolerance  $\epsilon > 0$ , inverse Hessian approximation  $H_0$ ;

$$k \leftarrow 0$$
;

while 
$$\|\nabla f_k\| > \epsilon$$
;

Compute search direction

$$p_k = -H_k \nabla f_k;$$

Set  $x_{k+1} = x_k + \alpha_k p_k$  where  $\alpha_k$  is computed from a line search procedure to satisfy the Wolfe conditions (3.6);

Define 
$$s_k = x_{k+1} - x_k$$
 and  $y_k = \nabla f_{k+1} - \nabla f_k$ ;  
Compute  $H_{k+1}$  by means of (6.17);  
 $k \leftarrow k+1$ ;

end (while)

BFGS算法如下图所示

实际实现中初始值 $H_0$ 一般选择单位,初始化步长为1。 Wolfe条件中的参数 $c_1=10^{-1},c_2=0.9$ 

#### SR-1方法

上面推导DFP和BFGS方法是从最优化角度进行考虑,由于满足拟牛顿方程解个数不止一个,另外一个自然的想法就是通过对 $B_k$ 进行修正从而得到 $B_{k+1}$ ,即

$$B_{k+1} = B_k + \Delta B_k$$

。习惯上根据  $\Delta B_k$ 的秩来称呼校正公司,例如秩-1校正公式和秩-2校正公式

#### 秩-2校正公式

DFP秩-2校正公式

$$H_{k+1} = H_k + as_k s_k^T + b H_k y_k y_k^T H_k$$

BFGS秩-2校正公式

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

内容来源: csdn.net

作者昵称:下一步

原文链接: https://blog.csdn.net/fangqingan\_java/article/details/47158115

作者王贞: https://blog.csdn.net/fangqingan\_jav

根据拟牛顿方程可以推导出参数a和b的值,最终结果和上述最优化问题保持一致。

## 秩-1校正公式 (SR-1)

SR-1校正公式为

$$H_{k+1} = H_k + v_k v_k^T$$

根据拟牛顿条件可以推导出

$$H_{k+1} = H_k + rac{(s_k - H_k y_k)(s_k - H_k y_k)^T}{(s_k - H_k y_k)^T y_k}$$

#### 优缺点

相对与BFGS

- 1. SR1能够更好的拟合Hessian矩阵,因此在一些带约束的问题或者部分可导的函数,不总是能满足Wolfe条件或者 $s_k^Ty_k$ 是大于0的
- 2. SR1最大缺点是不能保证每一求解到的矩阵 $H_{k+1}$ 是正定的

# Broyden族校正公式

校正公式为:

$$H_{k+1} = H_k + as_k s_k^T + b(H_k y_k s_k^T + s_k y_k^T H_k) + cH_k y_k y_k^T H_k$$

可以根据牛顿条件求解到参数值。

SR-1、DFP和BFGS都是该一族算法,共同的问题是

- 1) 不能利用目标函数的稀疏性质
- 2) 需要存储中间矩阵H

## 收敛性

拟牛顿方法具有全局收敛性并且有超线性的收敛速度

总结

内容来源: csdn.net

原文链接: https://blog.csdn.net/fangqingan\_java/article/details/47158115

作者主页: https://blog.csdn.net/fanggingan jav

#### 通过本节的学习能够了解

- 1. 拟牛顿方程以及由来
- 2. DFP、BFGS方法的迭代公式以及使用条件、场景和优缺点
- 3. 了解其收敛速度



https://blog.csdn.net/fangqingan\_java/article/details/47158115