最优化方法复习笔记(四)拟牛顿法与SR1,DFP,BFGS三种拟牛顿算法的推导与代码实现

锦恢

想做小说家的AI全栈工程师、弹吉他和做网站只是业余爱好

关注他

182 人赞同了该文章

上一章传送门:

锦恢:最优化方法复习笔记(三)牛顿法及 其收敛性分析

341 赞同 · 37 评论 文章



下个星期课变得好少, 我最爱的咸鱼生活开始喽~~~

接上上次的牛顿法,这次开始的两篇文章写写拟牛顿法。

目录:

- 拟牛顿法
- 拟牛顿法框架
- 拟牛顿法是在 $||\cdot||_{B_k}$ 下的最速下降法
- 几种经典的拟牛顿算法
 - SR1
 - DFP
 - BFGS
- SR1,DFP,BFGS之间的关系
- Broyden族
- 代码实现三种拟牛顿算法

拟牛顿法

回顾一下牛顿法的表达式:

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

上一节说过了牛顿法的缺陷主要在于 $abla^2 f(x_k)$ 的求取和存储很消耗资源,对于较高维度的数据使用牛顿法求解比较困难。既然 $abla^2 f(x_k)$ 的求取和存储很困难,那么我们是否可以近似求得 $abla^2 f(x_k)$ 呢?

拟牛顿法(Quasi-Newton methods)的思路就是通过在牛顿法的迭代中加入近似求取每一步 Hessian矩阵的迭代步,仅通过迭代点处的梯度信息来求取Hessian矩阵的近似值。现在我们把 Hessian矩阵在第 k 步的迭代的近似值记作 B_k 。很显然,我们希望 $\nabla^2 f(x_k) \approx B_k$,在原本的牛顿法中,我们有:

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

那么通过 B_k 使用代替 $abla^2 f(x_k)$,我们的迭代式就变成了:

$$x_{k+1} = x_k - B_k^{-1}
abla f(x_k)$$

当然,既然是近似,我们当然不能保证 B_k 能够比较好地近似 k+1 步迭代的Hessian矩阵,所



以我们需要通过某种映射来对 B_k 多迭代得到 B_{k+1} 来使得 B_{k+1} 能够比较好地近似第 k+1 步的Hessian矩阵。除此之外,你会发现,牛顿法需要的Hessian矩阵实际上只是需要使用它的逆矩阵,既然计算Hessian矩阵很烦,计算逆矩阵也很烦,那我们何不直接近似Hessian矩阵的逆矩阵呢?我们记 $H_k=B_k^{-1}$,再结合迭代近似值的想法,我们有如下的式子:

$$egin{aligned} x_{k+1} &= x_k - H_k
abla f(x_k) \ H_{k+1} &= f(H_k) \end{aligned}$$

fine,其实我们已经得到拟牛顿法了。不同于之前的优化方法,拟牛顿法是一个思想而不是具体的方法,**只要迭代形式满足上述迭代式,并且能够收敛**,那么这样的方法都是拟牛顿法。那么接下来介绍的每一个具体的拟牛顿法都是在确定 H_k 怎么确定,怎么更新。

拟牛顿法框架

有了之前的认识, 我们可以大致写出拟牛顿法的算法过程。

令 $H_0=I$,给出迭代初值 x_0 和迭代停止阈值 $\epsilon>0$,重复如下过程: 计算梯度: $abla f(x_k)$ 如果 $||
abla f(x_k)||<\epsilon$,break计算搜索方向: $d_k=-H_k
abla f(x_k)$ 更新迭代点 $x_{k+1}=x_k+d_k$ 根据 x_k 处的信息更新 H_k

当然,你也可以在更新迭代点时增加步长因子,使其变成阻尼拟牛顿法:

令 $H_0=I,$ 给出迭代初值 x_0 和迭代停止阈值 $\epsilon>0,$ 重复如下过程: 计算梯度: $abla f(x_k)$ 如果 $||
abla f(x_k)||<\epsilon, break$ 计算搜索方向: $d_k=-H_k
abla f(x_k)$ 计算最优搜索步长 $lpha_k=rg\min_{lpha}f(x_k+lpha d_k)$ 更新迭代点 $x_{k+1}=x_k+lpha_k d_k$ 根据 x_k 处的信息更新 H_k

如何根据 x_k 处的信息更新 H_k 会在后面讲到,它确定了具体的拟牛顿法。

拟牛顿法是 $||\cdot||_{B_k}$ 在下的最速下降法

在具体展开有哪些可以使用的拟牛顿法之前,我觉得我们可以对牛顿法和拟牛顿法来做个比较,来获取一些拟牛顿法本身的性质亦或是难能可贵的认识,这会是在实际工程应用中难以获取的。

我们完全可以从另一个角度来看这个问题,类似于牛顿法的推导过程,我们现在处在迭代点 x_k 处,我们希望在下一步迭代 $x_{k+1}=x_k+d$ 后, $f(x_{k+1})$ 能尽可能地比 $f(x_k)$ 小。为了更好地观察 $f(x_{k+1})$ 和 $f(x_k)$ 之间到底差多少,我们可以使用Taylor展开式:

 $f(x_{k+1}) = f(x_k + d) = f(x_k) + g_k^T d + O(||d||^2)$

舍去的高阶项, 我们有:

·的最速下降法

顿算法

$$f(x_{k+1}) = f(x_k + d) = f(x_k) + g_k^T d + O(||d||^2)$$

为了使得 $f(x_{k+1}) < f(x_k)$,此处默认 $g_k^T d < 0$

收起

之间的关系

牛顿算法(Pyth...

也就是说,在误差允许的情况下(不要太大,Taylor展开式的领域近似,懂的都懂,不懂的我也没有办法=_=), $f(x_{k+1})$ 比 $f(x_k)$ 小 $|g_k^Td|$ 。因为我们希望 $f(x_{k+1})$ 尽可能比 $f(x_k)$ 小,自然而然我们希望他们两之间的差值 $|g_k^Td|$ 尽可能大。注意到此处的 x_k 是固定的,也就是我们此时考察的函数在迭代点 x_k 处的梯度 g_k 是固定的,所以我们希望动一动 d ,来让 $|g_k^Td|$ 尽可能变大。因此,我们的问题变成了如下的优化问题

$$\max_d |g_k^T d|$$

但是,你会发现,当 g_k 与 d 的夹角固定时,只要我们把 ||d|| 拉得足够大,那么 $|g_k^Td|$ 就会变得无限大,这样的结果是没有意义的。因此我们需要对 ||d|| 做一个约束,为了和之前的拟牛顿法的 B_k 联系起来,我们使用椭球范数 $||\cdot||_{B_k}$ 来约束 d 的取值,我们将约束为一个定值($||d||_{B_k}$ 定义为 $||d^TB_kd||$),不妨就把这个定值设为1吧。那么我们要优化的问题就是如下的式子:

$$\max_{d}|g_k^T d| \qquad ||d||_{B_k} = 1$$

由Cauchy-Schwartz不等式,可得:

$$|g_k^T d| = \sqrt{(g_k^T d)^2} \leq \sqrt{(g_k^T B_k^{-1} g_k)(d^T B_k d)} = \sqrt{g_k^T B_k^{-1} g_k}$$

当且仅当 $d=-B_k^{-1}g_k$ 时,上述不等式等号成立。

故,在我们将 d 在 $||\cdot||_{B_k}$ 意义下的椭球范数设为定值时,可以得到下降幅度最大的方向为 $d=-B_k^{-1}g_k$ 。因此我们可以说拟牛顿法是在 $||\cdot||_{B_k}$ 下的最速下降法。

由于每次迭代时的 B_k 都会变化,那么度量 d 的范数也会随之变化,因此,我们会将这样的方法称为**变尺度法**

那么当 $B_k=I$ 时,拟牛顿方向变为梯度下降方向,所以我们也可以说梯度下降法是在 $||\cdot||$ (L_2 范数)下的最速下降法;而普通的牛顿法则是在 $||\cdot||_{
abla^2 f(x_k)}$ 下的最速下降法。

几种典型的拟牛顿算法

还记得在**拟牛顿法框架**中讲到的模糊不清的最后一步——"根据 x_k 处的信息更新 H_k "吗?下面所述便是这个步骤的具体展开。

下面介绍三种具体的拟牛顿法,而推导它们的关键则是确定如何迭代得到每步迭代点Hessian矩阵 逆矩阵的倒数 $abla^2 f(x_k)^{-1}$ 的近似值 H_k 。也就是**如何确定** H_k **的迭代更新式**。

首先做几个符号的规定,来为我们后续的推导做符号运算上的简化。记 $s_k=x_{k+1}-x_k,y_k=
abla f(x_{k+1})abla f(x_k)$ 。

很明显,我们就有:

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

SR1

SR1的全称为Symmetric Rank-One,是William C. Davidon在1956年提出的,但由于缺少收敛性分析,所以Davidon的论文被拒稿,导致SR1算法没能成为第一个公认的拟牛顿法。

SR1确定迭代式的逻辑比较简单——根据 x_k 处的信息得到一个修正量 ΔH_k 来直接加上 H_k 来更新 H_k ,也就是如下的式子:

$$H_{k+1} = H_k + \Delta H_k$$

由于我们希望 $H_k pprox
abla^2 f(x_k)^{-1}, H_{k+1} pprox
abla^2 f(x_{k+1})^{-1}$,所以我们有:

$$\Delta H_k pprox
abla^2 f(x_{k+1})^{-1} -
abla^2 f(x_k)^{-1}$$

由于 $abla^2 f(x_{k+1})^{-1}$ 和 $abla^2 f(x_k)^{-1}$ 都是对称矩阵,所以 ΔH_k 也应该是一个对称矩阵。

而SR1算法就直接把这个对称矩阵 ΔH_k 设为 $eta uu^T$,那么迭代式为:

$$H_{k+1} = H_k + eta u u^T$$
 ①

其中 $\beta \in \mathbb{R}, u \in \mathbb{R}^n$ 。

很显然 $eta uu^T$ 是对称矩阵。至少这个设置上是合理的,那么接下来就根据整个拟牛顿法中的其他条件来把 eta 和 u 给表示或是整合成其他的表达。

我们在①的两边乘上 y_k ,再根据 $H_{k+1}y_k=s_k$,我们有:

$$egin{aligned} H_{k+1}y_k = & H_ky_k + eta uu^Ty_k = s_k \ \Rightarrow & s_k - H_ky_k = & eta(u^Ty_k)u \end{aligned}$$

其中 $\beta(u^Ty_k)$ 是实数,所以我们有:

$$u=rac{1}{eta(u^Ty_k)}(s_k-H_ky_k)$$

为了后续的运算方便,我们把 $\frac{1}{\beta(u^Ty_k)}$ 记作 γ ,也就是:

$$u=\gamma(s_k-H_ky_k)$$
 ③

②式还可以写成 $s_k - H_k y_k = eta u u^T y_k$,我们将③式带入其中可得:

$$egin{align} s_k - H_k y_k &= eta \gamma^2 (s_k - H_k y_k) (s_k - H_k y_k)^T y_k &= eta \gamma^2 (s_k - H_k y_k) \Big[(s_k - H_k y_k)^T y_k \Big] \end{aligned}$$

注意到 $eta \gamma^2$ 和 $(s_k - H_k y_k)^T y_k$ 都是实数,所以上式也能写成:

$$egin{aligned} s_k - H_k y_k &= \left\lceil eta \gamma^2 (s_k - H_k y_k)^T y_k
ight
ceil (s_k - H_k y_k) \end{aligned}$$

很显然 $eta \gamma^2 (s_k - H_k y_k)^T y_k = 1$ 才能使上式成立,因此:

$$eta \gamma^2 = rac{1}{(s_k - H_k y_k)^T y_k}$$
 s

将③和⑤代入①中可得:

$$egin{aligned} H_{k+1} &= H_k + eta \gamma^2 (s_k - H_k y_k) (s_k - H_k y_k)^T \ &= H_k + rac{(s_k - H_k y_k) (s_k - H_k y_k)^T}{(s_k - H_k y_k)^T y_k} \end{aligned}$$

因此我们得到了SR1更新的迭代式:

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

结合之前的拟牛顿法框架,我们可以整合出SR1算法的具体步骤:

令 $H_0=I,$ 给出迭代初值 x_0 和迭代停止阈值 $\epsilon>0,$ 重复如下过程:

计算梯度: $abla f(x_k)$

如果 $||
abla f(x_k)|| < \epsilon$

计算搜索方向: $d_k = -H_k
abla f(x_k)$

更新迭代点 $x_{k+1} = x_k + d_k$

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

SR1虽然能近似 $abla^2 f(x_k)^{-1}$,但是我们无法证明SR1更新得到的 H_k 一定是正定的。也就是说,SR1拟牛顿法确定的拟牛顿方向不一定是下降方向==。

DFP

DFP是其发现者Davidon, Fletcher, Powell的开头大写字母拼成的, 也是第一个公认的拟牛顿法。

其基本思路和SR1差不多,也是想着确定一个对称矩阵修正量 ΔH_k 来更新 H_k ,只不过SR1是令 $\Delta H_k = \beta u u^T$,而DFP是给与了 ΔH_k 更大的自由度。DFP中,我们令 $\Delta H_k = \beta u u^T + \gamma v v^T$,那么 H_k 的迭代更新式为:

$$H_{k+1} = H_k + eta u u^T + \gamma v v^T$$
 ①

其中的 β 和 γ 都是待定的系数。

那么接下来和推导SR1一样咯,我们在①式的两边右乘上 y_k 可得:

$$egin{aligned} s_k &= H_{k+1} y_k = H_k y_k + eta u u^T y_k + \gamma v v^T y_k \end{aligned}$$
 ②

由于我们给与了 ΔH_k 更多的自由度,因此,仅凭上述的信息,我们当然是无法确定 eta,γ,u,v 的值的。也就说满足上式的的 eta,γ,u,v 取值其实是不唯一的。在DFP中,我们取 $u=s_k,v=H_ky_k$ 。别问为什么,问就是推导方便、结果简单、结果收敛性好说明。

接下来便是确定 β 和 γ 的过程了。很显然,这两个量的取值也不唯一。对于②式,我们可以改写为:

$$s_k - H_k y_k = eta u u^T y_k + \gamma v v^T y_k$$

为了好算且方便,我们干脆直接令 $eta u u^T y_k = s_k, \gamma v v^T y_k = -H_k y_k$ 。

对于 $eta u u^T y_k = s_k$,由于我们之前取了 $u = s_k$,所以

$$u = s_k = eta u u^T y_k = (eta u^T y_k) u$$

为了使得上式恒成立,我们有 $eta u^T y_k = 1$,因此,我们有 $eta = rac{1}{u^T y_k} = rac{1}{s_k^T y_k}$ 。

同理我们也可以得到 $\gamma v^T y_k = -1$,因此,我们有 $\gamma = -rac{1}{v^T y_k} = -rac{1}{y_k^T H_k y_k}$ 。

将 eta,γ,u,v 的取值代入①式中,我们就可以得到DFP更新 H_k 的迭代式了:

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

DFP的推导过程看似随意,但是DFP的迭代公式也可以通过如下的优化问题的解得到:

$$egin{aligned} \min_{H} \left| \left| W^{-T} (H - H_k) W^{-1}
ight|
ight|_F \ st. \ H = H^T, H y_k = s_k \end{aligned}$$

其中 $W \in \mathbb{R}^{n \times n}$ 且 $W^T W$ 满足拟牛顿方程。此处不做推导,无聊的同学请自行推导。

结合之前的拟牛顿法框架,我们可以整合出DFP算法的具体步骤(水行数警告):

令 $H_0=I$,给出迭代初值 x_0 和迭代停止阈值 $\epsilon>0$, 重复如下过程:

计算梯度: $abla f(x_k)$

如果 $||\nabla f(x_k)|| < \epsilon$

计算搜索方向: $d_k = -H_k \nabla f(x_k)$

更新迭代点 $x_{k+1} = x_k + d_k$

更新矩阵: $H_{k+1} = H_k + rac{s_k s_k^T}{s_k^T y_k} - rac{H_k y_k y_k^T H_k}{y_k^T H_k y_k}$

BFGS

BFGS这个算法的记忆没有诀窍=_=,因为它是下面这四个人分别提出的,所以和DFP一样,用四个人的名字的开头字母命名。



其推导其实和DFP一样,不过BFGS是从 B_k 出发来推导的。(还记得 B_k 是啥吗? B_k 是我们对 $abla^2 f(x_k)$ 的近似)

对于 B_k ,我们采用和DFP一样的思路,也就是考虑 B_k 的rank-tow修正:

$$B_{k+1} = B_k + \beta u u^T + \gamma v v^T$$

后面和DFP一模一样,我们可以得到 B_k 的迭代公式:

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

你会发现,我们其实就是把DFP中的 s_k 与 y_k 互换位置,把 H_k 换成 B_k 罢了。

那么我们要求的 H_{k+1} 不就是 B_{k+1}^{-1} 吗?那么我们直接对①式两边取逆就行了。你会发现右式的取逆你算不出来,这时你就需要SMW公式了:

Shermann-Morrison-Woodbury Let A is $n \times n$ invertible matrix, $u, v \in \mathbb{R}^n$. Then $A + uv^T$ is invertible iff $1 + v^T A^{-1} u \neq 0$, and

$$(A + uv^T)^{-1} = A^{-1} - \frac{A^{-1}uv^TA^{-1}}{1 + v^TA^{-1}u}$$

我们可以递归地使用上面的式子,令 $A=B_k+rac{y_ky_k^T}{y_k^Ts_k}, u=-rac{B_ks_k}{s_k^TB_ks_k}, v=B_ks_k$ 代入SMW公式中。其中 A^{-1} 的计算再用一次SMW公式,反正通过一通暴算,最终我们得到:

$$egin{aligned} H_{k+1} &= B_{k+1}^{-1} = \left(B_k + rac{y_k y_k^T}{y_k^T s_k} - rac{B_k s_k s_k^T B_k}{s_k^T B_k s_k}
ight)^{-1} \ &= H_k + \left(1 + rac{y_k^T H_k y_k}{s_k^T y_k}
ight) rac{s_k s_k^T}{s_k^T y_k} - \left(rac{s_k y_k^T H_k + H_k y_k s_k^T}{s_k^T y_k}
ight) \end{aligned}$$

如此,我们便得到了BFGS H_k 的迭代更新式:

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

于是, 我们得到了BFGS拟牛顿法的具体步骤(我真不是在水行数~~~):

令 $H_0=I$,给出迭代初值 x_0 和迭代停止阈值 $\epsilon>0$,重复如下过程:

计算梯度: $abla f(x_k)$

如果 $||\nabla f(x_k)|| < \epsilon$

计算搜索方向: $d_k = -H_k
abla f(x_k)$

更新迭代点 $x_{k+1} = x_k + d_k$

更新矩阵:
$$H_{k+1} = H_k + \left(1 + rac{y_k^T H_k y_k}{s_k^T y_k}
ight) rac{s_k s_k^T}{s_k^T y_k} - \left(rac{s_k y_k^T H_k + H_k y_k s_k^T}{s_k^T y_k}
ight)$$

SR1, DFP, BFGS之间的关系

有了之前的SMW公式,我们可以尝试求取上述的三个拟牛顿法的 B_{k+1} 的更新公式,毕竟 B_k 才是对Hessian矩阵的近似,我们需要知道每步对Hessian矩阵的近似情况,这个对收敛性分析会有比较大的帮助。

SR1的迭代式为

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

两边取逆,使用SMW公式,可以得到SR1中, $m{B_k}$ 的迭代式

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

可以发现,结果就是将 s_k 和 y_k 交换,把 B_k 和 H_k 交换。

因此,我们说SR1是**自对偶**的。

再看看DFP和BFGS迭代公式两边取逆后的结果:

$$egin{aligned} ext{DFP} : H_{k+1} &= H_k + rac{s_k s_k^T}{s_k^T y_k} - rac{H_k y_k y_k^T H_k}{y_k^T H_k y_k} \ B_{k+1} &= B_k + \left(1 + rac{s_k^T B_k s_k}{s_k^T y_k}\right) rac{y_k y_k^T}{s_k^T y_k} - \left(rac{y_k s_k^T B_k + B_k s_k y_k^T}{s_k^T y_k}
ight) \ BFGS : H_{k+1} &= H_k + \left(1 + rac{y_k^T H_k y_k}{s_k^T y_k}\right) rac{s_k s_k^T}{s_k^T y_k} - \left(rac{s_k y_k^T H_k + H_k y_k s_k^T}{s_k^T y_k}
ight) \ B_{k+1} &= B_k + rac{y_k y_k^T}{y_k^T s_k} - rac{B_k s_k s_k^T B_k}{s_k^T B_k s_k} \end{aligned}$$

可以看到DFP和BFGS公式高度对称,只需 $s_k \leftrightarrow y_k, B_k \leftrightarrow H_k$ 就可以在DFP和BFGS公式之间相互转换。

因此,我们说DFP和BFGS**互为对偶**。

Broyden族

既然DFP和BFGS是互为对偶的,那用哪一个比较好呢?你当然可以通过若干组实验来测试哪个的性能的更优,或者对其收敛一通验证。但是一个比较的朴素的做法就是"我都要",也就是取DFP 迭代式和BFGS迭代式的正加权组合:

$$B_{k+1}^{\phi} = \phi_k B_{k+1}^{DFP} + (1-\phi_k) B_{k+1}^{BFGS}$$

其中 $\phi_k\in[0,1]$ 。我们记 $w_k=rac{y_k}{y_k^Ts_k}-rac{B_ks_k}{s_k^TB_ks_k}$,然后将 B_{k+1}^{DFP} 和 B_{k+1}^{BFGS} 的表达式代入其中可得:

$$B_{k+1}^{\phi} = B_k - rac{B_k s_k s_k^T B_k}{s_k^T B_k s_k} + rac{y_k y_k^T}{s_k^T y_k} + \phi_k (s_k^T B_k s_k) w_k w_k^T$$

随着 ϕ_k 遍历 [0,1] 内的值,我们可以得到一系列的 B_{k+1}^ϕ 。我们将这一系列的 B_{k+1}^ϕ 的集合称为Broyden族。

而且根据定义, $\phi_k=0$ 时, B_{k+1}^ϕ 即为BFGS校正; $\phi_k=1$ 时, B_{k+1}^ϕ 即为DFP校正。而且可以证明,DFP和BFGS校正都是保持正定的,且我们的 $\phi_k\geq 0$,所以我们只要满足 $y_k^Ts_k>0$ 就可以保证Broyden族校正都是保持正定的。

代码实现三种拟牛顿算法(Python)

终于到了我最爱的编程环节了,这次我们就不像上次的梯度下降法一样造轮子了,我们直接调取写好的优化库来快速完成项目需求。

因为笔者是个Python小白,所以关于数值优化的Python第三方库我知道如下三个: cvxpy, cvxopt, scipy。其中 scipy.optimize 子库有关于优化的算子。

由于上述的三个库都是基于 numpy 库开发的,所以在调用 pip 指令安装时,请先安装 numpy 库

我翻了一上午的源代码和document,并没有在 cvxpy 和 cvxopt 中找到关于拟牛顿法的算子。因此,笔者下面采用 scipy.optimize 来实现三种拟牛顿法。如果你没有安装相关的依赖库,请打开命令行,输入以下命令来自动安装(请确保你的Python解释器的Script文件夹的路径已被添加到环境变量Path中):

pip install numpy, matplotlib, scipy -i https://pypi.tuna.tsinghua.edu.cn/simple

此处我们分别使用SR1, DFP和BFGS拟牛顿法优化如下的函数:

$$\min f(x) = \sum_{i=1}^4 r_i(x)^2$$

其中 $r_{2i-1}(x)=10(x_{2i}-x_{2i-1}^2), r_{2i}(x)=1-x_{2i-1}$, $x\in\mathbb{R}^4$, x_k 代表向量x 的第k个维度上的元素。

已知上述的优化问题的最优点为 $(1,1,1,1)^T$,取迭代初值为 $x_0=(1.2,1,1,1)^T$ 。

我们首先先实现上述的函数,我通过一个函数获取一个映射 f:

下面所有的代码都写在一个文件中

```
# -*- utf-8 -*-
# date: 2020-10-22
# author: 锦恢

from scipy.optimize import fmin_powell, fmin_bfgs, fmin_cg, minimize, SR1
import numpy as np
import matplotlib.pyplot as plt

def r(i, x):
    if i % 2 == 1:
        return 10 * (x[i] - x[i - 1] ** 2) # 因为ndarray数组的index是从0开始的,i多减一else:
        return 1 - x[i - 2]

def f(m):
    def result(x):
        return sum([r(i, x) ** 2 for i in range(1, m + 1)])
    return result
```

通过 f(4) 我们就可以获取上述需要优化的函数的映射。

为了观察拟牛顿法运行过程中迭代点的下降情况, 我们需要计算

```
# 获取retall的每个点的值损失/f(x) - f(x^*)/

def getLosses(retall, target_point, func):
    """
    :param retall: 存储迭代过程中每个迭代点的列表,列表的每个元素时一个ndarray对象
    :param target_point: 最优点,是ndarray对象
    :param func: 优化函数的映射f
    :return: 返回一个列表,代表retall中每个点到最优点的欧氏距离
    """
    losses = []
    for point in retall:
        losses.append(np.abs(func(target_point) - func(point)))
    return losses
```

scipy.optimize 子库中的许多执行拟牛顿法的算子提供了 call_back 参数,该参数要求传入一个函数对象,在拟牛顿每步迭代完后,传入的 call_back 函数会被调用。由于使用 SR1 法的算子 minimize 无法返回迭代过程中的每一个迭代点(也就是 retall),于是我们需要 call_back 函数来将迭代完的点传入外部的列表,从而获取SR1的 retall。除此之外,我们可以使用 call_back 函数来指定迭代停止的条件。

我们编写一个返回函数对象的函数,它会根据我们传入参数的不同返回不同的 call_back 函数:

```
sr1_losses = [] # 存储SR1的retall的列表
func = f(4) # 获取需要优化的函数
```

```
# 通过callback方法来添加迭代的停止条件
 def getCallback(func, target_point, ftol, retall):
     :param func: 优化目标的函数
     :param target_point: 目标收敛点
     :param ftol: 收敛条件: |f(x) - f(x^*)| < ftol时,迭代停止
     :param retall: 是否存储迭代信息
     :param extern_retall: 如果retall为True, 填入一个列表,迭代信息会存在这个列表中
     :return: call_back函数对象
     ....
     def result(xk, state=None):
        if retall:
            global func, sr1_losses
        loss = np.abs(func(target_point) - func(xk))
        if loss < ftol:</pre>
            return True
        else:
            if retall:
                sr1_losses.append(loss)
            return False
     return result
为了方便可视化,我们将数据可视化的逻辑封装到一个函数中:
 # 绘制下降曲线
 def plotDownCurve(dpi, losses, labels, xlabel=None, ylabel=None, title=None, grid=True
     plt.figure(dpi=dpi)
     for loss, label in zip(losses, labels):
        plt.plot(loss, label=label)
     plt.xlabel(xlabel, fontsize=12)
     plt.ylabel(ylabel, fontsize=12)
     plt.title(title, fontsize=18)
     plt.yscale("log")
     plt.grid(grid)
     plt.legend()
接着我们定义一下迭代初值、最优点和终止条件的阈值 \epsilon (|f(x_{k+1}) - f(x_k)| < \epsilon 时,迭代
停止) 并获取三个拟牛顿法需要的 call_back 函数。
 x_0 = np.array([1.2,1.0,1.0,1.0]) # 迭代初值
 target_point = np.array([1,1,1,1], dtype="float32") # 最优点
 FTOL = 1e-8
               # 终止阈值
 sr1_callback = getCallback(func, target_point, ftol=FTOL, retall=True)
 dfp_callback = getCallback(func, target_point, ftol=FTOL, retall=False)
 bfgs_callback = getCallback(func, target_point, ftol=FTOL, retall=False)
下面我们我们使用 minimum,fmin_powell,fmin_bfgs 来实现三种拟牛顿法的迭代,并把DFP和
BFGS的 retall 存入列表中。
                                          # 通过minimize函数执行SR1,根据内嵌的callback
 minimum = minimize(fun=f(4), x0=x_0,
                   method="trust-constr",
                   hess=SR1(),
                   callback=sr1_callback)
 dfp minimum, dfp retall = fmin powell(func=func, x0=x 0,
                                    retall=True,
                                    disp=False,
                                    callback=dfp_callback)
 dfp_losses = getLosses(dfp_retall, target_point, func=func)
 bfgs_minimum, bfgs_retall = fmin_bfgs(f=func, x0=x_0,
```

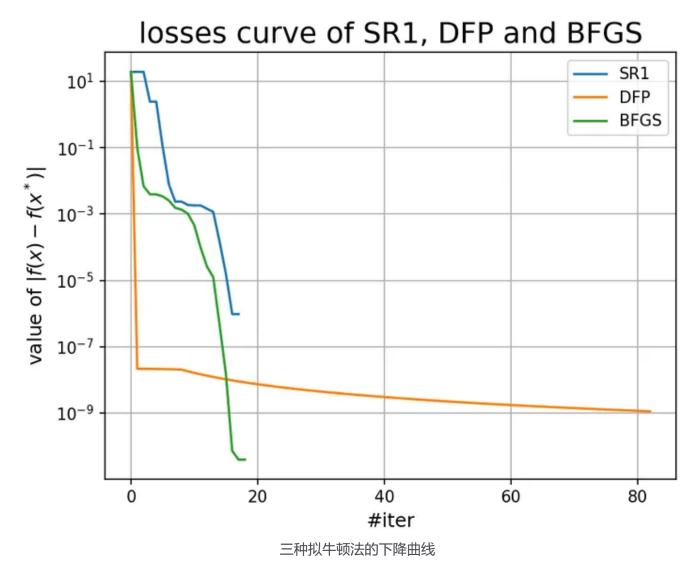
https://zhuanlan.zhihu.com/p/306635632

retall=True,

```
callback=bfgs_callback)
bfgs_losses = getLosses(bfgs_retall, target_point, func=func)
```

迭代做完后,我们自然想知道结果如何,可视化是一个直观的方法,我们将 plt 画布的分辨率调为150,设置一下各个轴的名称,将它可视化出来:





我们可以查看三种方法得到的最优点和它们具体的迭代次数:

```
      print(f"SR1\t最终迭代点:{minimum.x.tolist()}, 共经历{minimum.cg_niter}次迭代")

      print(f"DFP\t最终迭代点:{dfp_minimum}, 共经历{len(dfp_losses)}次迭代")

      print(f"BFGS\t最终迭代点:{bfgs_minimum}, 共经历{len(bfgs_losses)}次迭代")

      out:

      SR1 最终迭代点:[0.9999962062462336, 0.99999929560009194, 0.9999943517470878, 0.999991518

      DFP 最终迭代点:[0.99998036 0.99996341 1.
      1.
      ], 共经历83次迭代

      BFGS 最终迭代点:[0.99999547 0.9999909 0.99999572 0.99999144], 共经历19次迭代
```

可以看到三种方法都成功收敛到了 $(1,1,1,1)^T$,说明程序是没问题滴~~~

https://zhuanlan.zhihu.com/p/306635632