非精确一维搜索求解无约束最优化问题

PB19030861 王湘峰

一、问题描述

给定一个无约束最优化问题

$$min \quad f(x) = 100(x_3 - x_2^2)^2 + (x_2 - 1)^2 + 100(x_2 - x_1^2)^2 + (x_1 - 1)^2.$$

实验使用拟牛顿法中的 DFP 以及 BFGS 作为下降方法,同时采用基于**Wolfe-Powell**准则的非精确一维搜索确定步长 α 的值

二、算法原理

① 拟牛顿法

无约束最优化最经典的方法是牛顿法,牛顿法具有二阶收敛的良好性质。

记
$$g(x) = \nabla f(x)$$
, $H(x) = \nabla^2 f(x)$. 牛顿法的迭代形式为

$$x_{k+1} = x_k + H_k^{-1} g_k$$

牛顿法虽然收敛速度快,但是需要计算海塞矩阵的逆矩阵 H^{-1} ,计算工作量较大且目标函数的海森矩阵不能保证正定,从而使得牛顿法失效。为了克服这两个问题,人们提出了拟牛顿法。

拟牛顿条件

对 $\nabla f(x)$ 在 x_k 处做泰勒展开我们得到了以下近似:

$$\nabla f(x) = q_k + H_k(x - x_k)$$

取
$$x = x_{k+1}$$
 即可得到 $g_{k+1} - g_k = H_k(x_{k+1} - x_k)$

记
$$y_k = g_{k+1} - g_k, \delta_k = x_{k+1} - x_k$$
,则

$$y_k = H_k \delta_k$$

此为拟牛顿条件,DFP算法以 G_k 作为对 H_k^{-1} 的近似,并且使其满足拟牛顿条件

DFP方法

DFP算法以 G_k 作为对 H_k^{-1} 的近似,它的迭代格式为:

$$G_{k+1} = G_k + rac{\delta_k \delta_k^T}{\delta_L^T y_k} - rac{G_k y_k y_k^T G_k}{y_L^T G_k y_k}$$

BFGS方法

BFGS算法用 B_k 作为 H_k 的近似,与DFP相比,BFGS性能更佳。若记 $G_k=B_k^{-1}$,那么应用Sherman-Morrison公式可以得到BFGS的迭代格式为:

$$G_{k+1} = (I - rac{\delta_k y_k^T}{\delta_{\iota}^T y_k})G_k(I - rac{\delta_k y_k^T}{\delta_{\iota}^T y_k})^T + rac{\delta_k \delta_k^T}{\delta_{\iota}^T y_k}$$

不论是哪种方法,都可以证明,如果初始矩阵 G_0 是正定的,那么迭代过程中的每个矩阵 G_k 都是正定的。一般选取 $G_0=I$

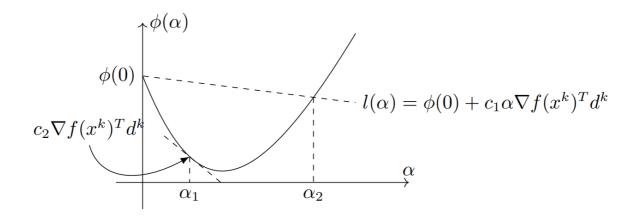
②非精确一维搜索之Wolfe-Powell准则

Wolfe-Powell准则

设 d_k 是点 x_k 处的下降方向, 若:

$$egin{aligned} f(x_k + lpha d_k) & \leq f(x_k) +
ho lpha
abla f(x_k)^T d_k & condition 1 \end{aligned}$$
 $abla f(x_k + lpha d_k)^T d_k & condition 2 \end{aligned}$

则称步长 α 满足Wolfe准则,其中 $\rho \in (0, \frac{1}{2}), \sigma \in (\rho, 1)$,是给定的常数。



当目前所选取的 α 不满足Wolfe准则时,可构造二次插值多项式并求其极小点 $\hat{\alpha}$ 来更新 α 的值。

搜索算法 (伪代码)

```
# initiate a1,a2 and original alpha
while iteration_times < iteration_limit:
    if condition1 == True:
        if condition2 == True:
            return alpha
        else:
            alpha = interpolation_method
    else:
        alpha = expolation_method
return alpha</pre>
```

其中interpolation_method(内插法)公式为

$$\hat{lpha} = lpha_1 - rac{
abla f(x_k)^T d_k (lpha - lpha_1)^2}{2[f(x_k + lpha d_k) - f(x_k) -
abla f(x_k)^T d_k (lpha - lpha_1)]}$$

并更新 $\alpha_2 = \alpha, \alpha = \hat{\alpha}$

extrapolation_method(外插法)公式为

$$\hat{lpha} = lpha + rac{
abla f(x_k + lpha d_k)^T d_k (lpha - lpha_1)}{
abla f(x_k)^T d_k -
abla f(x_k + lpha d_k)^T d_k}$$

并更新 $\alpha_1 = \alpha, \alpha = \hat{\alpha}$

三、源码展示

```
def Quasi_Newton(x, method):
    # 初始化
    epsilon, limit = 1e-5, 2000
    n = x.shape[0]
    H = np.eye(n)
    step = 1
    q0 = gradient(x)
    d = -H @ g0
    Y = [f(x)]
    I = np.eye(n)
    while step < limit and np.sqrt(np.sum(g0 ** 2)) > epsilon:
        alpha = Wolfe_Powell(x, d)
        delta = alpha * d
        x += delta
        g1 = gradient(x)
        y = g1 - g0
        if method == '1':
            H += (delta @ delta.T) / (delta.T @ y) - (H @ y @ y.T @ H) / (y.T @
H @ y)
        else:
            H = (I - delta @ y.T / (delta.T @ y)) @ H @ (I - delta @ y.T /
(delta.T @ y)).T + delta @ delta.T / (delta.T @ y)
        d = -H @ gradient(x)
        g0 = g1
        Y.append(f(x))
        step += 1
    print('x = ', x.tolist())
    print(' \nabla f(x) = ', gradient(x).tolist())
    print('f(x) = ', f(x))
    print('迭代次数为', step)
    X = range(step)
    plt.xlabel('Iteration steps')
    plt.ylabel('f(x)')
    plt.plot(X, Y)
    plt.show()
```

以上为函数Quasi_Newton的执行过程,其中while循环中的部分即是函数值下降的过程;最大迭代次数为2000次。

```
def Wolfe_Powell(x, d):
    # 初始化
    step, limit = 0, 1000
    rho, sigma = 0.15, 0.75
    Alpha = 100
    al, a2 = 0, Alpha
    alpha = (a1 + a2) / 2
    phi1 = f(x)
    phi1_ = gradient(x).T @ d
    while step < limit:
        step += 1
        phi = f(x + alpha * d)
        if phi <= phi1 + rho * alpha * phi1_: # condition1
            phi_ = gradient(x + alpha * d).T @ d
            if phi_ >= sigma * phi1_: # condition2
```

```
return alpha
else: # 外插法
    new = alpha + phi_ * (alpha - a1) / (phi1_ - phi_)
    a1 = alpha
    alpha = new
    phi1 = phi
    phi1_ = phi_
    else: # 內插法
        new = a1 - 0.5 * phi1_ * (alpha - a1) ** 2 / (phi - phi1 - (alpha - a1) * phi1_)
        a2 = alpha
        alpha = new
    return alpha
```

以上代码为应用Wolfe-Powell准则的非精确一维搜索的函数,最大迭代次数为1000次。

四、用户指南

环境配置

本程序使用Python 3.8编写,请使用Python3及以上编译器运行。本程序需要调用numpy库和matplotlib库,安装方式为,在cmd中输入

```
pip install numpy
pip install matplotlib
```

输入说明

本程序支持二维和三维情况下的Rosenbrock函数,如果输入为两个坐标则自动识别为二维函数;输入三个坐标则按照三维情况处理。

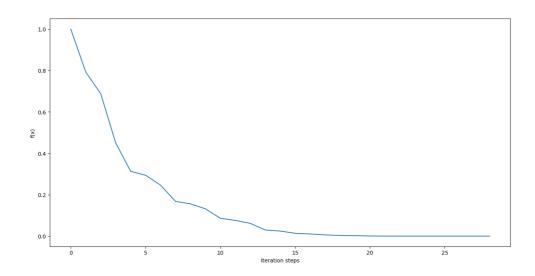
输出说明

程序输出结果为: 算法终止时的坐标、该点的梯度、该点的函数值、迭代次数,以及函数值的下降曲线。

五、程序测试结果

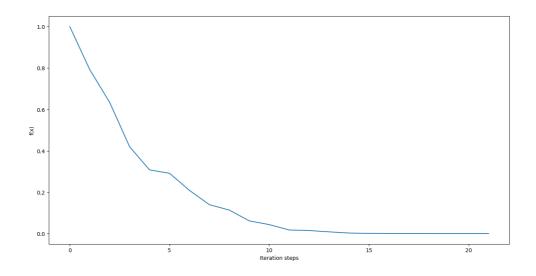
测试1:初始点:(0,0),下降方法:DFP

下降曲线如下:



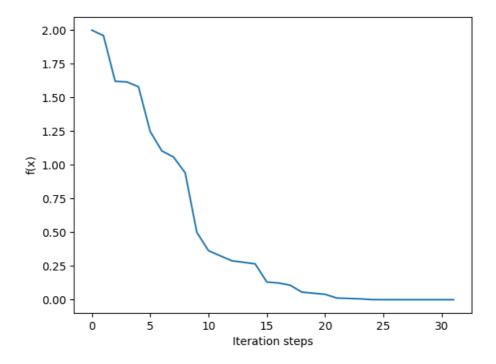
测试2:初始点:(0,0),下降方法:BFGS

下降曲线如下:



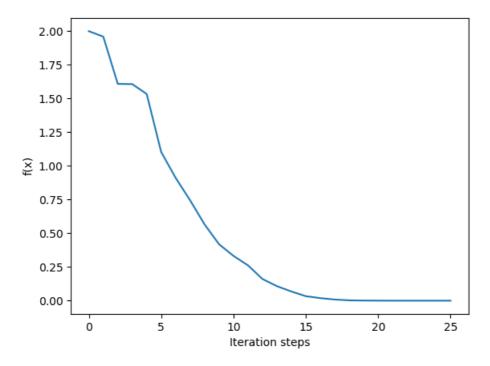
测试3:初始点:(0,0,0),下降方法:DFP

下降曲线如下:



测试4:初始点:(0,0,0),下降方法:BFGS

下降曲线如下:



由Rosenbrock函数的性质知,函数有且仅有一个极小值点(1,1,1),二维时为(1,1).这与程序给出的结果一致,证明了程序的正确性。

同时发现,在相同的初始点和参数的条件下,BFGS方法要比DFP法迭代次数要少,同时目标函数的值也更小,因此BFGS方法效更佳。

六、总结与分析

本次实验同时实现了基于Wolfe-Powell准则的非精确一维搜索和基于拟牛顿法的DFP下降方法。从下降曲线中可以看出该方法收敛速度是很快的;同时由于下降函数的性质,不同的初始点最终得到的结果会有略微不同(偏"左"或者偏"右"),但是条件 $||\nabla f(x)||<\epsilon$ 的存在保证了解的误差在可接受的范围内。

总之,本次实验使我更加直观的认识了运筹学算法的巧妙之处,也加深了我对算法的理解,锻炼了动手能力,收获良多。