## 第五章 无约束优化算法

## 修贤超

https://xianchaoxiu.github.io

## 目录

- 5.1 线搜索方法
- 5.2 梯度类算法
- 5.3 次梯度算法
- 5.4 牛顿类算法
- 5.5 拟牛顿类算法
- 5.6 信赖域算法
- 5.7 非线性最小二乘问题算法

## 梯度法的困难

■ 考虑无约束优化问题

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad f(x)$$

■梯度下降法

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

- $\blacksquare$  当  $\nabla^2 f(x)$  的条件数较大时, 收敛速度比较缓慢
- 如果 f(x) 足够光滑, 可利用 f(x) 的二阶信息改进下降方向以加速迭代

## 经典牛顿法

■ 对于可微二次函数 f(x), 考虑在点  $x^k$  的二阶泰勒近似

$$f(x^k + d^k) = f(x^k) + \nabla f(x^k)^{\top} d^k + \frac{1}{2} (d^k)^{\top} \nabla^2 f(x^k) d^k + o(\|d^k\|^2)$$

■ 将等式右边视作 d<sup>k</sup> 的函数并极小化, 得到牛顿方程

$$\nabla^2 f(x^k) d^k = -\nabla f(x^k)$$

■ 若  $\nabla^2 f(x^k)$  非奇异, 可构造迭代格式

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

■ 当步长  $\alpha_k = 1$  时, 称为<mark>经典牛顿法</mark>

## 经典牛顿法的收敛性

■ 定理 5.6 假设目标函数 f 是二阶连续可微函数, 且海瑟矩阵在最优值点  $x^*$  的一个邻域  $N_\delta(x^*)$  内是利普希茨连续的, 即存在常数 L>0 使得

$$\|\nabla^2 f(x) - \nabla^2 f(y)\| \leqslant L\|x - y\|, \quad \forall x, y \in N_\delta(x^*)$$

如果 f(x) 在点  $x^*$  处满足

$$\nabla f(x^*) = 0, \nabla^2 f(x^*) \succ 0$$

#### 则对于经典牛顿法有

- lue 如果初始点离  $x^*$  足够近, 则迭代点列  $\{x^k\}$  收敛到  $x^*$
- $\square$   $\{x^k\}$  是 Q-二次收敛到  $x^*$

## 收敛速度分析

- 经典牛顿法说明
  - □ 初始点 x<sup>0</sup> 需要距离最优解充分近,即只有局部收敛性

  - lue  $abla^2 f$  的条件数较高时,将对初值的选择作出较严苛的要求
- 解决方案
  - □ 先以梯度类算法求得较低精度的解,然后用牛顿法加速
  - □ 修正牛顿法
  - □非精确牛顿法
  - □ 拟牛顿类算法

## 修正牛顿法

#### 算法 5.3 带线搜索的修正牛顿法

- 1 给定初始点  $x^0$
- **2** for  $k = 0, 1, 2, \cdots$  do
- 3 确定矩阵  $E^k$  使得矩阵  $B^k = \nabla^2 f(x^k) + E^k$  正定且条件数较小
- 4 求解修正的牛顿方程  $B^k d^k = -\nabla f(x^k)$  得方向  $d^k$
- 5 使用任意一种线搜索准则确定步长  $\alpha_k$
- 6 更新  $x^{k+1} = x^k + \alpha_k d^k$
- 7 end for

\_\_\_\_\_

- B<sup>k</sup> 应具有较低的条件数
- 对  $\nabla^2 f(x)$  的改动较小, 以保存二阶信息

## 非精确牛顿法

- lacksquare 当变量维数很大时,海瑟矩阵  $abla^2 f(x)$  计算存在困难,且求逆代价很高
- 使用迭代法求解牛顿方程,在一定的精度下提前停机,以提高求解效率
- 引入向量 r<sup>k</sup> 来表示残差, 将上述方程记为

$$\nabla^2 f(x^k) d^k = -\nabla f(x^k) + r^k$$

因此终止条件可设置为

$$||r^k|| \leqslant \eta_k ||\nabla f(x^k)||$$

■ 不同的  $\{\eta_k\}$  将导致不同的精度要求, 使算法有不同的收敛速度

■ 考虑二分类的逻辑回归模型

$$\min_{x} \quad \ell(x) = \frac{1}{m} \sum_{i=1}^{m} \ln(1 + \exp(-b_i a_i^{\top} x)) + \lambda ||x||_2^2$$

■ 计算目标函数的梯度与海瑟矩阵

$$\nabla \ell(x) = \frac{1}{m} \sum_{i=1}^{m} \frac{1}{1 + \exp(-b_i a_i^{\top} x)} \cdot \exp(-b_i a_i^{\top} x) \cdot (-b_i a_i) + 2\lambda x$$
$$= -\frac{1}{m} \sum_{i=1}^{m} (1 - p_i(x)) b_i a_i + 2\lambda x$$

其中 
$$p_i(x) = \frac{1}{1 + \exp(-b_i a_i^\top x)}$$

■ 进一步对  $\nabla \ell(x)$  求导

$$\nabla^{2}\ell(x) = \frac{1}{m} \sum_{i=1}^{m} b_{i} \cdot \nabla p_{i}(x) a_{i}^{\top} + 2\lambda I$$

$$= \frac{1}{m} \sum_{i=1}^{m} b_{i} \frac{-1}{(1 + \exp(-b_{i}a_{i}^{\top}x))^{2}} \cdot \exp(-b_{i}a_{i}^{\top}x) \cdot (-b_{i}a_{i}a_{i}^{\top}) + 2\lambda I$$

$$= \frac{1}{m} \sum_{i=1}^{m} (1 - p_{i}(x)) p_{i}(x) a_{i} a_{i}^{\top} + 2\lambda I \quad (b_{i}^{2} = 1)$$

■ 引入矩阵  $A = [a_1, a_2, \cdots, a_m]^{\top} \in \mathbb{R}^{m \times n}$ ,向量  $b = (b_1, b_2, \cdots, b_m)^{\top}$ ,以及

$$p(x) = (p_1(x), p_2(x), \cdots, p_m(x))^{\top}$$

■ 重写梯度和海瑟矩阵为

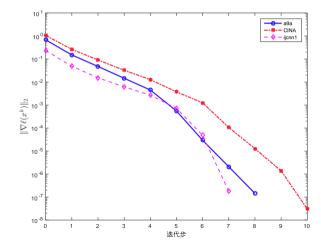
$$\nabla \ell(x) = -\frac{1}{m} A^{\top} (b - b \odot p(x)) + 2\lambda x$$
$$\nabla^2 \ell(x) = \frac{1}{m} A^{\top} W(x) A + 2\lambda I$$

■ 最终牛顿法迭代格式为

$$x^{k+1} = x^k + (\frac{1}{m}A^{\top}W(x^k)A + 2\lambda I)^{-1}(\frac{1}{m}A^{\top}(b - b \odot p(x^k)) - 2\lambda x^k)$$

#### ■ 设置精度条件为

$$\|\nabla^2 \ell(x^k) d^k + \nabla \ell(x^k)\|_2 \leqslant \min\{\|\nabla \ell(x^k)\|_2^2, 0.1\|\nabla \ell(x^k)\|_2\}$$



## 目录

- 5.1 线搜索方法
- 5.2 梯度类算法
- 5.3 次梯度算法
- 5.4 牛顿类算法
- 5.5 拟牛顿类算法
- 5.6 信赖域算法
- 5.7 非线性最小二乘问题算法

## 割线方程的推导

 $lacksymbol{\bullet}$  设 f(x) 是二阶连续可微函数. 对  $\nabla f(x)$  在点  $x^{k+1}$  处一阶泰勒近似

$$\nabla f(x) = \nabla f(x^{k+1}) + \nabla^2 f(x^{k+1})(x - x^{k+1}) + \mathcal{O}(\|x - x^{k+1}\|^2)$$

ullet 令  $x=x^k$ , 且  $s^k=x^{k+1}-x^k$ 为点差,  $y^k=\nabla f(x^{k+1})-\nabla f(x^k)$ 为梯度差, 得

$$\nabla^2 f(x^{k+1}) s^k + \mathcal{O}(\|s^k\|^2) = y^k$$

 $lacksymbol{\blacksquare}$  忽略高阶项  $\|s^k\|^2$ , 近似海瑟矩阵的矩阵  $B^{k+1}$  满足方程

$$B^{k+1}s^k = y^k$$

或其逆矩阵  $H^{k+1}$  满足

$$H^{k+1}y^k = s^k$$

■ 上述两个方程称为割线方程

## 曲率条件

■ 近似矩阵 B<sup>k</sup> 正定, 即有必要条件

$$(s^k)^\top B^{k+1} s^k > 0 \quad \Rightarrow \quad (s^k)^\top y^k > 0$$

■ 如果线搜索使用 Wolfe 准则

$$\nabla f(x^k + \alpha d^k)^\top d^k \geqslant c_2 \nabla f(x^k)^\top d^k$$

$$\downarrow \downarrow$$

$$\nabla f(x^{k+1})^\top s^k \geqslant c_2 \nabla f(x^k)^\top s^k$$

■ 两边同时减去  $\nabla f(x^k)^{\top} s^k$ , 由于  $c_2 - 1 < 0$  且  $s^k$  是下降方向得到

$$(y^k)^{\top} s^k \geqslant (c_2 - 1) \nabla f(x^k)^{\top} s^k > 0$$

## 拟牛顿算法的基本框架

#### 算法 5.4 拟牛顿算法框架

- 1 给定初始坐标  $x^0 \in \mathbb{R}^n$ , 初始矩阵  $B^0 \in \mathbb{R}^{n \times n}$ (或  $H^0$ ), k = 0
- 2 while 未达到停机准则 do
- 3 计算方向  $d^k = -(B^k)^{-1}\nabla f(x^k)$  或  $d^k = -H^k\nabla f(x^k)$
- 4 通过线搜索 (Wolfe) 产生步长  $\alpha_k > 0$ , 令  $x^{k+1} = x^k + \alpha_k d^k$
- 5 更新海瑟矩阵的近似矩阵  $B^{k+1}$  或其逆矩阵  $H^{k+1}$
- 6  $k \leftarrow k+1$
- 7 end while

========

- $\blacksquare$  基于  $H^k$  的拟牛顿算法更实用
- $\blacksquare$  基于  $B^k$  的拟牛顿算法有较好的理论性质

## 秩一更新 (SR1)

■ 对于拟牛顿矩阵  $B^k \in \mathbb{R}^{n \times n}$ , 设  $0 \neq u \in \mathbb{R}^n$  且  $a \in \mathbb{R}$  待定, 则  $uu^{\top}$  是秩一矩阵,且有秩一更新

$$B^{k+1} = B^k + auu^{\top}$$

■ 根据割线方程  $B^{k+1}s^k = y^k$ , 代入秩一更新得到

$$(B^k + auu^\top)s^k = y^k$$

$$auu^{\top}s^k = (a \cdot u^{\top}s^k)u = y^k - B^ks^k$$

$$(a \cdot (y^k - B^k s^k)^{\mathsf{T}} s^k) (y^k - B^k s^k) = y^k - B^k s^k$$

## 秩一更新公式

- **假设**  $(a \cdot (y^k B^k s^k)^{\top} s^k) \neq 0$ , 则  $a = \frac{1}{(y^k B^k s^k)^{\top} s^k}$
- 拟牛顿矩阵  $B^k$  的秩一更新公式为

$$B^{k+1} = B^k + \frac{uu^\top}{u^\top s^k}, \quad u = y^k - B^k s^k$$

拟牛顿矩阵  $H^k$  的秩一更新公式为

$$H^{k+1} = H^k + \frac{vv^{\top}}{v^{\top}y^k}, \quad v = s^k - H^k y^k$$

 $\blacksquare$   $B^k$  和  $H^k$  的公式在形式上互为对偶

#### BFGS 公式

■ 设  $0 \neq u, v \in \mathbb{R}^n$  且  $a, b \in \mathbb{R}$  待定, 则有秩二更新形式

$$B^{k+1} = B^k + auu^\top + bvv^\top$$

■ 根据割线方程  $B^{k+1}s^k = y^k$ , 将秩二更新的待定参量式代入得到

$$B^{k+1}s^k = (B^k + auu^\top + bvv^\top)s^k = y^k,$$

$$\downarrow \downarrow$$

$$(a \cdot u^\top s^k)u + (b \cdot v^\top s^k)v = y^k - B^k s^k.$$

ullet 令  $(a \cdot u^{\top} s^k) u$  对应  $y^k$  相等,  $(b \cdot v^{\top} s^k) v$  对应  $-B^k s^k$  相等, 即有

$$a \cdot u^{\top} s^k = 1, \quad u = y^k, \quad b \cdot v^{\top} s^k = -1, \quad v = B^k s^k$$

#### BFGS 公式

■ 将上述参量代入割线方程, 即得 BFGS 更新公式

$$B^{k+1} = B^k + \frac{uu^\top}{(s^k)^\top u} - \frac{vv^\top}{(s^k)^\top v}$$

■ 在拟牛顿类算法中, 基于 B<sup>k</sup> 的 BFGS 公式为

$$B^{k+1} = B^k + \frac{y^k (y^k)^\top}{(s^k)^\top y^k} - \frac{B^k s^k (B^k s^k)^\top}{(s^k)^\top B^k s^k}$$

利用 Sherman-Morrison-Woodbury (SMW) 公式,基于  $H^k$  的 BFGS 公式为

$$H^{k+1} = (I - \frac{s^k(y^k)^\top}{(s^k)^\top y^k})^\top H^k (I - \frac{s^k(y^k)^\top}{(s^k)^\top y^k}) + \frac{s^k(s^k)^\top}{(s^k)^\top y^k}$$

## 拟牛顿法的全局收敛性

■ 定理 5.8 假设初始矩阵  $B^0$  是对称正定矩阵, 目标函数 f(x) 是二阶连续可微函数, 下水平集

$$\mathcal{L} = \{ x \in \mathbb{R}^n \mid f(x) \leqslant f(x^0) \}$$

是凸的, 且存在  $m, M \in \mathbb{R}^+$  使得对  $\forall z \in \mathbb{R}^n, x \in \mathcal{L}$  满足

$$m \|z\|^2 \leqslant z^{\top} \nabla^2 f(x) z \leqslant M \|z\|^2$$

那么 BFGS 结合 Wolfe 线搜索的拟牛顿算法全局收敛到 f(x) 的极小值点  $x^*$ 

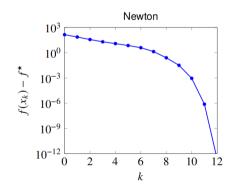
■ 如果海瑟矩阵在  $x^*$  处 Lip-连续, 则迭代点列  $\{x^k\}$  为 Q-超线性收敛到  $x^*$ 

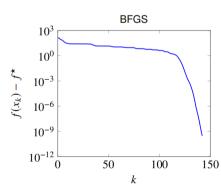
## 例子

■ 考虑极小化问题

$$\min_{x \in \mathbb{R}^{100}} \quad c^{\top} x - \sum_{i=1}^{500} \ln(b_i - a_i^{\top} x)$$

■ 牛顿法每次迭代的计算代价为  $\mathcal{O}(n^3)$  加上计算海瑟矩阵, 而 BFGS 方法的每步计算代价仅为  $\mathcal{O}(n^2)$ , 因此 BFGS 算法可能更快取得最优解





# Q&A

# Thank you!

感谢您的聆听和反馈