牛顿类算法

1/33

梯度法的困难

考虑无约束优化问题

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

使用梯度下降法,给出的迭代格式是

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

由于梯度下降的基本策略是沿一阶最速下降方向迭代。当 $\nabla^2 f(x)$ 的条件数较大时,它的收敛速度比较缓慢(只用到一阶信息).

如果f(x)足够光滑, 我们可以利用f(x)的二阶信息改进下降方向, 以加速算法的迭代.

提纲

- 🚺 经典牛顿法
- 2 收敛性分析
- 3 修正牛顿法
- 4 非精确牛顿法
- 5 应用举例:逻辑回归模型

经典牛顿法

• 对于可微二次函数f(x), 考虑目标函数 f 在点 x_k 的二阶泰勒近似

$$f\left(x^{k}+d^{k}\right)=f\left(x^{k}\right)+\nabla f\left(x^{k}\right)^{\mathrm{T}}d^{k}+\frac{1}{2}\left(d^{k}\right)^{\mathrm{T}}\nabla^{2}f\left(x^{k}\right)d^{k}+o\left(\left\|d^{k}\right\|^{2}\right).$$

忽略高阶项 $o(\|d^k\|^2)$,并将等式右边视作 d^k 的函数并极小化,得

$$\nabla^2 f(x^k) d^k = -\nabla f(x^k). \tag{1}$$

方程(1)被称为牛顿方程, dk 被称为牛顿方向.

• 若 $\nabla^2 f(x^k)$ 非奇异, 可构造迭代格式

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

当步长 $\alpha_k = 1$ 时迭代格式(2)被称为经典牛顿法.

提纲

- 1 经典牛顿法
- ② 收敛性分析
- 3 修正牛顿法
- 4 非精确牛顿法
- 5 应用举例:逻辑回归模型

经典牛顿法的收敛性

定理

经典牛顿法的收敛性 假设 f 二阶连续可微,且存在 x^* 的一个邻域 $N_\delta\left(x^*\right)$ 及常数L>0 使得

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

如果 f(x) 满足 $\nabla f(x^*) = 0, \nabla^2 f(x^*) \succ 0$, 则对于迭代格式(2)有:

- 如果初始点离 x^* 足够近,则迭代点列 $\{x^k\}$ 收敛到 x^* ;
- {x^k} Q-二次收敛到x*;
- $\{\|\nabla f(x^k)\|\}$ Q-二次收敛到0.

定理证明

根据经典牛顿法定义以及 $\nabla f(x^*) = 0$,得

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

$$= \nabla^2 f(x^k)^{-1} \left[\nabla^2 f(x^k) (x^k - x^*) - (\nabla f(x^k) - \nabla f(x^*)) \right],$$
(3)

注意到

$$\nabla f(x^k) - \nabla f(x^*) = \int_0^1 \nabla^2 f(x^k + t(x^* - x^k))(x^k - x^*) dt,$$

由此

$$\|\nabla^{2}f\left(x^{k}\right)\left(x^{k}-x^{*}\right)-\left(\nabla f\left(x^{k}\right)-\nabla f\left(x^{*}\right)\right)\|$$

$$=\left\|\int_{0}^{1}\left[\nabla^{2}f\left(x^{k}+t\left(x^{*}-x^{k}\right)\right)-\nabla^{2}f\left(x^{k}\right)\right]\left(x^{k}-x^{*}\right)dt\right\|$$

 $\leq \int_{0}^{1} \|\nabla^{2} f(x^{k} + t(x^{*} - x^{k})) - \nabla^{2} f(x^{k})\| \|x^{k} - x^{*}\| dt$

(4)

注意到, $\exists r > 0$, 当 $\|x - x^*\| \le r$ 时有 $\|\nabla^2 f(x)^{-1}\| \le 2 \|\nabla^2 f(x^*)^{-1}\|$ 成立 (由于 $\nabla^2 f(x^*)$ 非奇异的且二阶连续可微), 故结合(3)及(4),得到

$$\|x^{k+1} - x^*\|$$

$$\leq \|\nabla^2 f(x^k)^{-1}\| \|\nabla^2 f(x^k)(x^k - x^*) - (\nabla f(x^k) - \nabla f(x^*))\|$$

$$\leq \|\nabla^2 f(x^k)^{-1}\| \cdot \frac{L}{2} \|x^k - x^*\|^2$$

$$\leq L \|\nabla^2 f(x^*)^{-1}\| \|x^k - x^*\|^2.$$
(5)

当初始点 x^0 满足 $\|x^0 - x^*\| \le \min \left\{ \delta, r, \frac{1}{2L\|\nabla^2 f(x^*)^{-1}\|} \right\}$ 时,迭代点列一直处于邻域 $N_{\hat{\delta}}(x^*)$ 中,故 $\{x^k\}$ Q-二次收敛到 x^* .

8/33

另一方面,由牛顿方程(1)可知

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

$$= \left\| \int_0^1 \nabla^2 f(x^k + t d^k) d^k dt - \nabla^2 f(x^k) d^k \right\|$$

$$\leqslant \int_0^1 \|\nabla^2 f(x^k + t d^k) - \nabla^2 f(x^k)\| \|d^k\| dt$$

$$\leqslant \frac{L}{2} \|d^k\|^2 \leqslant \frac{1}{2} L \|\nabla^2 f(x^k)^{-1}\|^2 \|\nabla f(x^k)\|^2$$

$$\leqslant 2L \|\nabla^2 f(x^*)^{-1}\|^2 \|\nabla f(x^k)\|^2.$$

这证明梯度的范数Q-二次收敛到0.

收敛速度分析

牛顿法收敛速度非常快,但实际使用中会存在若干限制因素.

- 初始点x⁰ 需要距离最优解充分近(因为局部收敛性)
 应用时常以梯度类算法先求得较低精度的解,后用牛顿法加速.
- $\nabla^2 f(x^*)$ 需正定, 半正定条件下可能退化到Q-线性收敛.
- $\nabla^2 f$ 的条件数较高时, 将对初值的选择作出较严苛的要求.

提纲

- 1 经典牛顿法
- 2 收敛性分析
- ③ 修正牛顿法
- 4 非精确牛顿法
- 5 应用举例:逻辑回归模型

修正牛顿法

经典牛顿法的基本格式如下:

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

除了计算、存储代价昂贵之外, 经典牛顿法还存在如下问题:

- 海瑟矩阵可能非正定,导致牛顿方向其实并非下降方向;
- 初始点离最优值点较远时候迭代不稳定(步长固定),因而算法可能不收敛.

为提高算法的稳定性,从以上两方面考虑,应该:

- 对∇²f(x)进行修正,使其正定(所有特征值大于0);
- 用线搜索确定步长来增加算法的稳定性(Wolfe, Goldstein, Armijo).

综上考虑, 我们提出下面带线搜索的牛顿方法, 并称其为修正牛顿方法.

带线搜索的修正牛顿法

Algorithm 1 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 $B^k \stackrel{\text{def}}{=} \nabla^2 f(x^k) + E^k$ 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 α_k .
- 5: 使用任意一种线搜索准
- 7: end for

在上述算法中, B^k (即 E^k) 的选取较为关键, 需要注意:

- Bk 应具有较低的条件数(原因见收敛性定理);
- 对 $\nabla^2 f(x)$ 的改动较小, 以保存二阶信息;
- B^k 本身的计算代价不应太高.

修正牛顿法的全局收敛性

定理

修正牛顿法全局收敛性定理 令f 在开集D 上二阶连续可微,且初始 点 x^0 满足 $\{x \in \mathcal{D}: f(x) \leq f(x_0)\}$ 为紧集.若算法 $\mathbf{1}$ 中 \mathbf{B}^k 的条件数上界存在,即

$$\kappa(B_k) = \|B_k\| \|B_k^{-1}\| \le C, \quad \exists C > 0, \forall k = 0, 1, 2, \cdots$$
 (6)

则

$$\lim_{k\to\infty}\nabla f\left(x_k\right)=0,$$

即算法具有全局收敛性.

上述定理的证明冗长, 读者可具体参考: Newton's method, in Studies in Numerical Analysis, vol. 24 of MAA Studies in Mathematics, The Mathematical Association of America, 1984, pp. 29–82.

修正矩阵Ek的显式选取

进一步地, 在修正步长后, 为还使 B^k 正定, 我们修正海瑟矩阵的特征值. 首先做特征分解

$$\nabla^2 f(x_k) = Q\Lambda Q^T,$$

其中,Q为正交矩阵, Λ 为对角矩阵.

取 $E^k = \tau_k I$,即单位阵的常数倍,代入上式,则有

$$B^k = Q\left(\Lambda + \tau_k I\right) Q^T.$$

当正数 T_k 足够大的时候,可保证 B^k 正定, 但 d^k 会接近负梯度方向,退化为一阶方法.

一种简单的技巧是对 τ_k 做截断,即

$$\tau_k = \max\left\{0, \delta - \lambda_{\min}(\nabla^2 f\left(x^k\right))\right\}, \quad (\text{给定}\delta > 0)$$

然而, 此时 $\lambda_{\min}(\nabla^2 f\left(x^k\right))$ 通常难以计算. 我们通常使用Cholesky分解试探性取 τ_k , 从而避免这个问题.

下面利用Cholesky分解给出另一种算法 $(a_{ii}$ 表示 $\nabla^2 f(x^k)$ 的对角元素)

Algorithm 2 Cholesky分解(增加数量矩阵)

```
1: 选取\beta, \sigma. (\omega\beta = 10^{-3}, \sigma = 2)
```

2: **if**
$$\min_{i} \{a_{ii}\} > 0$$
 then

3:
$$\tau_0 = 0$$

4: **else**

5:
$$\tau_0 = -\min_i \{a_{ii}\} + \beta$$

7: **for**
$$t = 0, 1, 2, \cdots$$
 do

8: 尝试用Cholesky算法计算:
$$LL^T = \nabla^2 f(x^k) + \tau_t I$$

12:
$$\tau_{t+1} = \max \{ \sigma \tau_t, \beta \}$$

14: end for

缺陷:可能需要多次的试验,而每一步都对 $\nabla^2 f(x^k) + \tau_t I$ 做分解的计算代价大(可考虑较大的 σ ,如 $\sigma = 10$)

修正矩阵Ek的隐式选取

直接对 $\nabla^2 f\left(x^k\right)$ 进行Cholesky分解可能会失败, 因此考虑修正分解算法. 回顾Cholesky 分解的定义:

$$A = LDL^{\mathrm{T}},$$

其中, $A = (a_{ij})$ 对称正定, $L = (l_{ij})$ 是对角线元素均为1的下三角矩阵, $D = \mathrm{Diag}(d_1, d_2, \cdots, d_n)$ 是对角矩阵且对角线元素均为正.

Algorithm 3 标准Cholesky分解

- 1: 给定对称矩阵 $A = (a_{ij})$.
- 2: **for** $j = 1, 2, \dots, n$ **do**
- 3: $c_{jj} = a_{jj} \sum_{s=1}^{j-1} d_s l_{js}^2$
- 4: $d_j = c_{jj}$
- 5: **for** $i = j + 1, j + 2, \dots, n$ **do**
- 6: $c_{ij} = a_{ij} \sum_{s=1}^{j-1} d_s l_{is} l_{js}$
- 7: $l_{ij} = c_{ij}/d_i$.
- 8: end for
- 9: end for

修正Cholesky分解

修正的目标:使 d_i 为正数,且 D 和 L 中元素值不太大. 具体地, 选取正的参数 δ , β , 并要求在算法(3)中第j个外循环满足:

$$d_j \ge \delta, \quad \left| l_{ij} \sqrt{d_j} \right| \le \beta, \quad i = j + 1, j + 2, \dots, n$$
 (7)

考虑下面的更新方式:

$$d_{j} = \max \left\{ \left| c_{jj} \right|, \left(\frac{\theta_{j}}{\beta} \right)^{2}, \delta \right\}, \quad \theta_{j} = \max_{i > j} \left| c_{ij} \right|$$

注意到算法(3)中有 $c_{ij} = l_{ij}d_i$,根据下式可知条件(7)成立:

$$\left| l_{ij} \sqrt{d_j} \right| = \frac{|c_{ij}|}{\sqrt{d_i}} \le \frac{|c_{ij}| \beta}{\theta_i} \le \beta, \quad \forall i > j$$

- θ_j 可以在之前 d_j 计算, 因为 c_{ij} 在算法(3)内循环的计算不包含 d_j .
- 修正算法其实是在计算 $\nabla^2 f\left(x^k\right) + E^k$ 的Cholesky 分解 (E^k 为对角元素非负的对角阵). 当 $\nabla^2 f\left(x^k\right)$ 正定且条件数足够小时有 $E^k=0$.
- \bullet 可证明, 由修正算法得到的 B_k 的条件数存在上界, 即满足(6)。

提纲

- 1 经典牛顿法
- 2 收敛性分析
- ③ 修正牛顿法
- 4 非精确牛顿法
- 5 应用举例:逻辑回归模型

非精确牛顿法

当变量维数很大时,牛顿法可能有如下困难:

- 海瑟矩阵 $\nabla^2 f(x)$ 本身的计算、存储存在困难;
- 对 $\nabla^2 f(x)$ 求逆或者做Cholesky分解的代价很高.

非精确牛顿法

- 使用迭代法(如共轭梯度法)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rk 来表示残差,将上述方程记为

$$\nabla^2 f(x^k) d^k = -\nabla f(x^k) + r^k.$$
 (8)

因此终止条件可设置为

$$||r^k|| \leqslant \eta_k ||\nabla f(x^k)||. \tag{9}$$

• 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.

收敛性分析

我们叙述非精确牛顿法的局部收敛定理.

定理

非精确牛顿法的收敛定理 设函数f(x) 二阶连续可微, 且 $\nabla^2 f(x^*)$ 正定, 则在非精确牛顿法中,

- (1) 若 $\exists t < 1$,使得 η_k 满足 $0 < \eta_k < t, k = 1, 2, \cdots$, 且起始点 x_0 充分靠近 x^* 并迭代最终收敛到 x^* ,则梯度 $\nabla f(x^k)$ 以Q-线性收敛速度收敛;
- (2) 若 $\lim_{k \to \infty} \eta_k = 0$ 成立, 则梯度 $\nabla f(x^k)$ 以Q-超线性收敛速度收敛;
- (3) 若(1)或(2)成立, 且 $\nabla^2 f$ 在 x^* 附近Lip.连续, $\eta_k = O(\|\nabla f(x^k)\|)$, 则梯度 $\nabla f(x^k)$ 以Q-二次收敛速度收敛.

定理证明

我们只给出一个不严格的证明,请读者主要体会证明思路.

注意到 $\nabla^2 f(x)$ 在 x^* 处正定,在 x^* 附近连续,故存在正常数L,使得

$$\left\| \left(\nabla^2 f(x^k) \right)^{-1} \right\| \le L, \quad (\forall x^k \exists x^* \mathcal{L} \, \mathfrak{B} \, \mathop{
orange} k \, \mathcal{L},$$

代入(8), 得(第二个不等式用到了 $\eta_k < 1$)

$$||d^k|| \le L(||\nabla f(x^k)|| + ||r^k||) \le 2L||\nabla f(x^k)||.$$

利用Taylor展式和 $\nabla^2 f$ 的连续性, 得到

$$\nabla f(x^{k+1}) = \nabla f(x^k) + \nabla^2 f(x^k) d^k + \int_0^1 \left[\nabla^2 f(x^k + t d^k) - \nabla^2 f(x^k) \right] d^k dt$$

$$= \nabla f(x^k) + \nabla^2 f(x^k) d^k + o(\|d^k\|)$$

$$= \nabla f(x^k) - (\nabla f(x^k) - r^k) + o(\|\nabla f(x^k)\|)$$

$$= r^k + o(\|\nabla f(x^k)\|).$$

定理证明

上式中两边取范数,结合精度控制式(9),得到

$$\left\|\nabla f(x^{k+1})\right\| \leq \eta_k \left\|\nabla f(x^k)\right\| + o\left(\left\|\nabla f(x^k)\right\|\right) \leq (\eta_k + o(1))\right) \left\|\nabla f(x^k)\right\|.$$

当 x^k 足够接近 x^* 时,o(1)项可被(1-t)/2控制,则

$$\|\nabla f(x^{k+1})\| \le (\eta_k + (1-t)/2) \|\nabla f(x^k)\| \le \frac{1+t}{2} \|\nabla f(x^k)\|.$$

由于t < 1,故梯度梯度 $\nabla f(x^k)$ 以Q-线性收敛速度收敛.

推论

从以上证明过程可以看出如下的结果:

$$\frac{\left\|\nabla f(x^{k+1})\right\|}{\left\|\nabla f(x^k)\right\|} \le \eta_k + o(1).$$

$$\lim_{k \to \infty} \frac{\left\| \nabla f(x^{k+1}) \right\|}{\left\| \nabla f(x^k) \right\|} = 0.$$

若 $\nabla^2 f$ 在 x^* 附近Lip.连续, 令 $\eta_k = O(||\nabla f(x^k)||)$, 可有二次收敛的结论

$$\|\nabla f(x^{k+1})\| = O\left(\|\nabla f(x^k)\|^2\right).$$

因此, 在实际应用时:

- 取 $\eta_k = \min\left(0.5, \sqrt{\|\nabla f(x^k)\|}\right)$, 可成立局部的超线性收敛;
- 取 $\eta_k = \min \left(0.5, \|\nabla f(x^k)\|\right)$, 可成立局部的二次收敛.



线搜索Newton-CG法

最后我们讨论求解牛顿方程的方法.

一种广泛应用的方法是线搜索Newton-CG法, 它利用共轭梯度迭代求解牛顿方程.

• 由于共轭梯度法要求被解方程的系数矩阵正定, 但 $\nabla^2 f$ 可能非正定, 因此在迭代时需要辨别 $\nabla^2 f$ 的正定性以保证算法有效.

具体算法在下一面给出. 其中 B_k 表示 $\nabla^2 f(x^k)$; $\{z_j\}$ 表示 \mathbf{CG} 法从零向量开始的迭代序列,最终收敛到牛顿方向.

我们采用的迭代终止条件是 $\eta_k = \min\left(0.5, \sqrt{\|\nabla f(x^k)\|}\right)$.

CG法解牛顿方程的优势是只用到海瑟矩阵-向量积而无需求出 $\nabla^2 f$,故可以被设计成Hessian-free方法,在大规模问题下解决Hessian矩阵计算或存储的困难.

线搜索Newton-CG法:算法

Algorithm 4 线搜索Newton-CG法

```
1: 给定初始点x<sup>0</sup>.
 2: for k = 0, 1, 2, \cdots do
       \Leftrightarrow \epsilon_k = \eta_k \|\nabla f(x^k)\|, \ z_0 = 0, r_0 = \nabla f(x^k), p_0 = -r_0 = -\nabla f(x^k).
 3:
       for j = 0, 1, 2, \cdots do
 4:
           if p_i^T B_k p_i \leq 0 (判断是否是负曲率方向) then
 5:
              终止循环.j=0 则返回d^k=-\nabla f,否则返回d^k=z_i.
 6:
           end if
 7:
 8:
           \alpha_{i} = r_{i}^{T} r_{i} / p_{i}^{T} B_{k} p_{i}, \ z_{i+1} = z_{i} + \alpha_{i} p_{i}, \ r_{i+1} = r_{i} + \alpha_{i} B_{k} p_{i}
           if r_i < \epsilon_k (判断是否达到收敛条件) then
 9:
              终止循环. 返回d^k = z_{i+1}.
10:
           end if
11:
           \beta_{i+1} = r_{i+1}^T r_{j+1} / r_i^T r_j, \ d_{j+1} = -r_{j+1} + \beta_{j+1} d_j
12:
13:
        end for
        线搜索确定步长\alpha_k(符合条件则取\alpha_k = 1),更新x^{k+1} = x^k + \alpha_k d^k.
14:
15: end for
```

提纲

- 1 经典牛顿法
- 2 收敛性分析
- 3 修正牛顿法
- 4 非精确牛顿法
- 5 应用举例:逻辑回归模型

考虑二分类的逻辑回归模型

$$\min_{x} \quad \ell(x) \stackrel{\mathsf{def}}{=} \frac{1}{m} \sum_{i=1}^{m} \ln \left(1 + \exp \left(-b_i a_i^{\mathsf{T}} x \right) \right) + \lambda ||x||_2^2.$$

为使用牛顿法,需要计算目标函数的梯度与海瑟矩阵:

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

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

进一步对
$$\nabla \ell(x)$$
求导,成立

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

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

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

引入矩阵
$$A=[a_1,a_2,\cdots,a_m]^{\mathrm{T}}\in\mathbb{R}^{m\times n}$$
,向量 $b=(b_1,b_2,\cdots,b_m)^{\mathrm{T}}$,以及 $p(x)=(p_1(x),p_2(x),\cdots,p_m(x))^{\mathrm{T}}$,

则可重写梯度和海瑟矩阵为

$$\nabla \ell(x) = -\frac{1}{m} A^{\mathrm{T}} (b - b \odot p(x)) + 2\lambda x,$$

$$\nabla^2 \ell(x) = \frac{1}{m} A^{\mathrm{T}} W(x) A + 2\lambda I,$$

其中W(x) 为由 $\{p_i(x)(1-p_i(x))\}_{i=1}^m$ 生成的对角矩阵.

则最终牛顿法迭代格式可以写作:

$$x^{k+1} = x^k + \left(\frac{1}{m}A^{\mathrm{T}}W\left(x^k\right)A + 2\lambda I\right)^{-1}\left(\frac{1}{m}A^{\mathrm{T}}\left(b - b\odot p\left(x^k\right)\right) - 2\lambda x^k\right).$$

我们得到了牛顿法的迭代格式,因此可以调用牛顿法直接求解逻辑回归问题.正如我们对牛顿方程处理思路的不同,若变量规模不大,则可尝试利用正定矩阵的Cholesky分解求解牛顿方程;若变量规模较大,则可以使用共轭梯度法对方程进行不精确的求解.

我们使用LIBSVM网站的数据集(具体数据集见下表),对不同的数据集均调用非精确CG-牛顿法求解,设置精度条件为

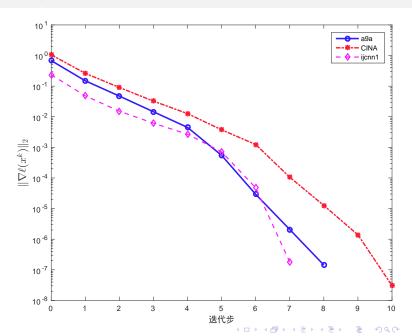
$$\left\| \nabla^{2} \ell\left(x^{k}\right) d^{k} + \nabla \ell\left(x^{k}\right) \right\|_{2} \leqslant \min\left\{ \left\| \nabla \ell\left(x^{k}\right) \right\|_{2}^{2}, 0.1 \left\| \nabla \ell\left(x^{k}\right) \right\|_{2} \right\},$$

Table: LIBSVM数据集(部分)

维数 名称	m	n
a9a	16281	122
ijcnn1	91701	22
CINA	3206	132

在数据集中进行算法测试,数值结果如下 图所示. 从图中可以看到,精确解附近梯度 范数具有Q-超线性收敛性.

数值结果



参考文献

[1] Nocedal J, Wright S. Numerical optimization[M]. Springer Science and Business Media, 2006.

[2] Hu J, Milzarek A, Wen Z, et al. Adaptive quadratically regularized Newton method for Riemannian optimization[J]. SIAM Journal on Matrix Analysis and Applications, 2018, 39(3): 1181-1207.