

Gauss-Newton 法恰 2 阶收敛性及其有效实现^①

周志坚^② 王兆智

(中国农业大学工程基础科学部)

摘要 研究求解零残差非线性最小二乘问题的算法。给出了保证 Gauss-Newton 法恰 2 阶收敛的条件,在此基础上构造了利用条件预优共轭梯度法求解 Gauss-Newton 方程的新的有效算法。新算法与传统的使用 Choleski 技术的 Gauss-Newton 法具有相同的收敛速率,但在求解 Gauss-Newton 方程组时减少了代数运算的计算量。如维数 $n=200$ 时,其计算量大体可减少 35%,且当 n 趋于无穷时,两者的计算量之比以 $\ln 2/\ln n$ 的速度趋于零。

关键词 非线性最小二乘; Gauss-Newton 法; 条件预优共轭梯度法

分类号 O 221.2

Exactly Quadratic Convergence and Efficient Implementation of Gauss-Newton Method

Zhuo Zhijian Wang Zhaozhi

(College of Applied Engineering Sciences, CAU)

Abstract The methods to solve the nonlinear least squares problem with zero residual are discussed. A sufficient condition ensuring the Gauss-Newton method quadratically convergent exactly is given. Based on it, a new efficient implementation of preconditioned conjugate gradient is put forward to solve the Gauss-Newton equation and save the cost on computation with the same exactly quadratic convergence to the traditional choleski factorization. The ratio of computation will decrease 35% when $n=200$ and reduce to zero at the rate of $\ln 2/\ln n$ when n is infinite.

Key words nonlinear least squares; Gauss-Newton method; preconditioned conjugate gradient

考虑求解非线性最小二乘问题

$$\min_{x \in \mathbf{R}^n} f(x) = \frac{1}{2} \mathbf{R}(x)^T \mathbf{R}(x) = \frac{1}{2} \sum_{i=1}^m [r_i(x)]^2 \quad (m \geq n) \quad (1)$$

其中 $\mathbf{R}(x) = [r_1(x), r_2(x), \dots, r_m(x)]^T$, 这里 $r_i(x) (i=1, 2, \dots, m)$ 为一般非线性函数。

假设在问题(1)的局部解 x^* 的某领域内满足下列条件:

A1 $f(x^*) = 0$;

A2 $r_i(x)$ 的 Hesse 矩阵 $\nabla^2 r_i(x)$ Lipschitz 连续, $i=1, 2, \dots, m$;

A3 $\mathbf{J}(x^*)^T \mathbf{J}(x^*)$ 正定, 其中 $\mathbf{J}(x)$ 是 $m \times n$ 阶矩阵, $\mathbf{J}(x) = [\partial r_i(x)/\partial x_j]$;

收稿日期:1998-08-07

①国家自然科学基金资助项目

②周志坚,北京清华东路 17 号 中国农业大学(东校区)71 信箱,100083

A4 对于任何一个非零向量 $\mathbf{h} = (h_1, h_2, \dots, h_n)^T \in \mathbf{R}^n$, 有 $\mathbf{J}(x^*)^T \nabla^2 \mathbf{R}(x^*) \mathbf{h} \mathbf{h} \neq 0$, 其中 $\nabla^2 \mathbf{R}(x^*) \mathbf{h} \mathbf{h}$ 是 m 维向量, $\nabla^2 \mathbf{R}(x^*) \mathbf{h} \mathbf{h} = (a_1, a_2, \dots, a_m)^T$,

$$a_l = \sum_{i=1}^n \left[\sum_{j=1}^n \frac{\partial}{\partial x_j} \left(\frac{\partial r_i(x^*)}{\partial x_i} \right) h_i h_j \right], l = 1, 2, \dots, m$$

为了更清楚地理解条件 A4 的含义, 现考虑 $m=n=1$ 的特殊情形, 此时的条件 A4 等价于 $r_1'(x^*)r_1''(x^*) \neq 0$. 由此可见这不是一个限制性很强的条件.

Gauss-Newton 法是求解上述非线性最小二乘问题的基本方法, 其迭代步骤如下: 给定当前点 x^k 后, 求解 Gauss-Newton 方程

$$\mathbf{J}(x^k)^T \mathbf{J}(x^k) s = -\mathbf{J}(x^k)^T \mathbf{R}(x^k) \quad (2)$$

得到增量 $s = s^k$, 从而确定下一个迭代点

$$x^{k+1} = x^k + s^k \quad (3)$$

笔者首先进一步研究 Gauss-Newton 法的局部收敛性质, 即证明它具有恰 2 阶收敛性, 然后在此基础上提出一个新的更有效的实现方案. 事实上, 在传统的 Gauss-Newton 法中, 对于方程(2)通常采用 Choleski 分解技术求解. 本文中研究求解方程(2)的更有效的方法. 根据文献[1], 这里将 Choleski 分解与条件预优共轭梯度(PCG)法相结合, 给出一种近似求解方程(2)的方法. 它所得到的点列与用 Choleski 分解方法具有相同的收敛速率, 即它们都具有恰 2 阶收敛性, 但当自变量个数 $n \geq 55$ 时, 可以减少计算量.

1 Gauss-Newton 法的恰二阶收敛性

在假设 A1~A4 成立的条件下, Gauss-Newton 法构造的迭代点列至少是 2 阶收敛的. 下面证明它的恰 2 阶收敛性.

定理 1 考虑 Gauss-Newton 法产生的迭代点列 $\{x^k\}$. 设条件 A1~A4 成立, 则存在正数 δ, M_1 及 M_2 , 使当 $\|x^0 - x^*\| < \delta$ 时, 点列 $\{x^k\}$ 满足

$$M_1 \|x^k - x^*\|^2 \leq \|x^{k+1} - x^*\| \leq M_2 \|x^k - x^*\|^2 \quad (4)$$

证明 由于式(4)右端不等式是众所周知的结论(事实上它的成立并不依赖于条件 A4), 故只需证明左端不等式. 而对此只需证明存在正数 δ_1 和 M_1 , 使当 $\|x^k - x^*\| < \delta_1$ 时, 有 $\|x^{k+1} - x^*\| < \delta_1$, $M_1 \|x^k - x^*\|^2 \leq \|x^{k+1} - x^*\|$. 根据式(4)右端不等式, 又只需证明存在正数 δ_2 和 M_1 使当 $\|x^k - x^*\| < \delta_2$ 时有

$$M_1 \|x^k - x^*\|^2 \leq \|x^{k+1} - x^*\| \quad (5)$$

事实上, 当记 $\mathbf{h}^k = (h_1^k, \dots, h_n^k)^T = x^k - x^*$, 新迭代点 x^{k+1} 满足

$$x^{k+1} - x^* = x^k - [\mathbf{J}(x^k)^T \mathbf{J}(x^k)]^{-1} \mathbf{J}(x^k)^T \mathbf{R}(x^k) - x^* = [\mathbf{J}(x^k)^T \mathbf{J}(x^k)]^{-1} \mathbf{J}(x^k)^T [\mathbf{J}(x^k) \mathbf{h}^k - \mathbf{R}(x^k)] \quad (6)$$

记

$$\mathbf{Q}_1(x) = \mathbf{R}(x) - \mathbf{J}(x^*) (x - x^*) - (1/2) \nabla^2 \mathbf{R}(x^*) (x - x^*) (x - x^*) \quad (7)$$

则式(6)可写为

$$x^{k+1} - x^* = [\mathbf{J}(x^k)^T \mathbf{J}(x^k)]^{-1} \{ \mathbf{J}(x^k)^T [\mathbf{J}(x^k) - \mathbf{J}(x^*)] \mathbf{h}^k - (1/2) \mathbf{J}(x^k)^T \nabla^2 \mathbf{R}(x^*) \mathbf{h}^k \mathbf{h}^k - \mathbf{J}(x^k)^T \mathbf{Q}_1(x^k) \}$$

再记

$$Q_2(x) = J(x) - J(x^*) - \nabla^2 R(x^*)(x - x^*) \tag{8}$$

$$Q_3(x) = J(x)^T - J(x^*)^T \tag{9}$$

便有

$$x^{k+1} - x^* = [J(x^k)^T J(x^k)]^{-1} \{ (1/2)J(x^*)^T \nabla^2 R(x^*) h^k h^k + (1/2)Q_3(x^k) \nabla^2 R(x^*) h^k h^k + J(x^k)^T Q_2(x^k) h^k - J(x^k)^T - Q_1(x^k) \} \tag{10}$$

下面逐项分析式(10)右端花括弧内各项的量级。考虑非零 n 维向量 h 的函数 $\|(1/2) \cdot J(x^*)^T \nabla^2 R(x^*)(h/\|h\|)(h/\|h\|)\|$, 由于 $h/\|h\|$ 是单位向量, 而单位球面是有界闭集, 所以上述函数在单位球面上必有最小值 c_1 ; 再由假设 A4 可推知 $c_1 > 0$; 故对任意非零向量 h 有 $\|(1/2) \cdot J(x^*)^T \nabla^2 R(x^*)(h/\|h\|)(h/\|h\|)\| \geq c_1$, 即

$$\|(1/2)J(x^*)^T \nabla^2 R(x^*) h h\| \geq c_1 \|h\|^2 \tag{11}$$

另外, 由假设条件 A1 和 A2 可知, 对分别由式(7), (8)和(9)定义的 $Q_1(x), Q_2(x)$ 和 $Q_3(x)$ 当 $x \rightarrow x^*$ 时有 $\|Q_1(x)\| = o(\|x - x^*\|^2), \|Q_2(x)\| = o(\|x - x^*\|), \|Q_3(x)\| = o(1)$, 所以在假设条件 A1~A3 情况下, 存在充分小的 $\delta_2 > 0$, 使当 $\|x - x^*\| \leq \delta_2$ 时, 有

$$\|J(x)^T\| \leq 2\|J(x^*)^T\|$$

$$\|[J(x)^T J(x)]^{-1} h\| \geq (2\lambda_{\max})^{-1} \|h\|, \forall h \neq 0 \tag{12}$$

$$\|J(x)^T Q_1(x)\| \leq \|J(x)^T\| \|Q_1(x)\| \leq 2\|J(x^*)^T\| \|Q_1(x)\| \leq (1/4)c_1 \|x - x^*\|^2 \tag{13}$$

$$\|J(x)^T Q_2(x)(x - x^*)\| \leq \|J(x)^T\| \|Q_2(x)\| \|x - x^*\| \leq (1/4)c_1 \|x - x^*\|^2 \tag{14}$$

$$\|(1/2)Q_3(x) \nabla^2 R(x^*)(x - x^*)(x - x^*)\| \leq (1/4)c_1 \|x - x^*\|^2 \tag{15}$$

其中 λ_{\max} 是 $J(x^*)^T J(x^*)$ 的最大特征值。

利用式(11)和式(12)~(15), 便知当 $\|x^k - x^*\| \leq \delta_2$ 时, 式(10)右端花括弧内各项之和满足 $\| \{ (1/2)J(x^*)^T \nabla^2 R(x^*) h^k h^k + (1/2)Q_3(x^k) \nabla^2 R(x^*) h^k h^k + J(x^k)^T Q_2(x^k) h^k - J(x^k)^T Q_1(x^k) \} \| \geq \| (1/2)J(x^*)^T \nabla^2 R(x^*) h^k h^k \| - \| (1/2)Q_3(x^k) \nabla^2 R(x^*) h^k h^k \| - \| J(x^k)^T Q_2(x^k) h^k \| - \| J(x^k)^T Q_1(x^k) \| \geq M_1 \|h^k\|^2 = M_1 \|x^k - x^*\|^2$, 其中 $M_1 = c_1/4$ 即式(5)成立。

2 算 法

现研究对传统 Gauss-Newton 法的改进。在执行迭代格式(3)时, 称由 Choleski 分解 $J(x^k)^T J(x^k) = L_k D_k L_k^T$ 得到增量 s^k , 从而确定迭代点 x^{k+1} 为执行一步 Newton-Choleski 步, 而由 PCG 法求解得到增量 s^k , 从而确定 x^{k+1} 为执行一步 Newton-PCG 步。本文中所给新算法采用的计算方案是: 每执行一步 Newton-Choleski 步后, 连续执行 p 步 Newton-PCG 步, 反复进行直到满足终止规则为止。这里的参数 $p = y^*(n)$ 是下列一维优化问题的整数解:

$$\min_{s.t. \ y \geq 0} u(y, n) = (1+y)^{-1} + y(1+y)^{-1}(2^{y+1} + 1)Q(n) \tag{16}$$

其中 $Q(n) = (2n^2 + 6n + 2)(n^3/6 + 3n^2/2 - 2n/3)^{-1}$ 。下面给出了对应于若干不同 n 值的问题(16)参数 p 的解值:

| n | 1~54 | 55~246 | 247~966 | 967~1 000 |
|--------------|------|--------|---------|-----------|
| $p = y^*(n)$ | 0 | 1 | 2 | 3 |

我们的新算法可以详述如下。

Gauss-Newton-PCG 算法:第 1 步,取定参数 $\epsilon \in (0, 1/2^{p+1})$ 及初始点 x^0 ,取参数 p 为问题 (4) 的解;置 $k=0$;第 2 步,如果 $\mathbf{R}(x^k)=0$,则终止迭代,否则;第 3 步,如果 k 不能被 $p+1$ 整除,转入第 5 步,否则;第 4 步,置 $\mathbf{B}^k = \mathbf{J}(x^k)^T \mathbf{J}(x^k)$,并进行 Choleski 分解 $\mathbf{B}^k = \mathbf{L}_k \mathbf{D}_k \mathbf{L}_k^T$ 求解方程 (2),得出 s^k ,转第 6 步;第 5 步,置 $\mathbf{B}^k = \mathbf{B}^{k-1}$,并置条件预优矩阵 $\mathbf{M} = (\mathbf{B}^k)^{-1}$ 。用下列子迭代求出式 (2) 的一个相应近似解 s^k 。第 5.1 步,置 $s_1=0, i=1$;第 5.2 步,计算 $r_i = \mathbf{J}(x^k)^T \mathbf{J}(x^k) s_i + \mathbf{J}(x^k)^T \mathbf{R}(x^k)$;第 5.3 步,如果 $\|r_i\| \leq \|\mathbf{J}(x^k)^T \mathbf{R}(x^k)\|^{2+\epsilon}$,转入第 5.6 步,否则;第 5.4 步,以 \mathbf{M} 为条件预优矩阵,用求解方程 (2) 的 PCG 法(如文献 [2] 中的算法 2.5.1) 迭代一步得出 s_{i+1} ;第 5.5 步,令 $i=i+1$,返回 5.3 步;第 5.6 步,令 $s^k = s_i$;第 6 步,令 $x^{k+1} = x^k + s^k$,置 $k=k+1$,返回第 2 步。

3 Gauss-Newton-PCG 法效率分析

为比较 Gauss-Newton-PCG 算法与传统的 Gauss-Newton 法的计算量,现先讨论前者的局部收敛速率,即证明它的恰 2 阶收敛性。

定理 2 考虑 Gauss-Newton-PCG 法产生的迭代点列 $\{x^k\}$ 。设条件 A1~A4 成立,则存在正数 δ' , M_1 及 M_2 ,使当 $\|x^0 - x^*\| < \delta'$ 时,点列 $\{x^k\}$ 满足

$$M_1 \|x^k - x^*\|^2 \leq \|x^{k+1} - x^*\| \leq M_2 \|x^k - x^*\|^2$$

证明 与定理 1 的证明类似,只需证明存在正数 δ' , M_1 及 M_2 ,使当 $\|x^0 - x^*\| < \delta'$ 时有

$$M_1 \|x^k - x^*\|^2 \leq \|x^{k+1} - x^*\| \leq M_2 \|x^k - x^*\|^2 \quad (17)$$

显然 $\|x^{k+1} - x^*\| = \|x^k + s^k - x^*\| = \|x^k + [\mathbf{J}(x^k)^T \mathbf{J}(x^k)]^{-1} [r_k - \nabla f(x^k)] - x^*\| = \|x_{GN}^{k+1} - x^* + [\mathbf{J}(x^k)^T \mathbf{J}(x^k)]^{-1} r_k\|$,其中 $x_{GN}^{k+1} = x^k - [\mathbf{J}(x^k)^T \mathbf{J}(x^k)]^{-1} \nabla f(x^k)$ 是 Gauss-Newton 法从 x^k 得到的新迭代点。而

$$\begin{aligned} \|x_{GN}^{k+1} - x^*\| - \|[\mathbf{J}(x^k)^T \mathbf{J}(x^k)]^{-1} r_k\| &\leq \|x^{k+1} - x^*\| \leq \\ \|x_{GN}^{k+1} - x^*\| + \|[\mathbf{J}(x^k)^T \mathbf{J}(x^k)]^{-1} r_k\| &\quad (18) \end{aligned}$$

由定理 1 知,当 $\|x^k - x^*\| \leq \delta$ 时有

$$M_1 \|x^k - x^*\|^2 \leq \|x_{GN}^{k+1} - x^*\| \leq M_2 \|x^k - x^*\|^2 \quad (19)$$

其中 δ 和 M_1, M_2 由定理 1 给出,由式 (18) 和 (19) 可以看出,为证明式 (17) 只需证明存在 $\delta' \leq \delta$,使当 $\|x^k - x^*\| \leq \delta'$ 有

$$\|[\mathbf{J}(x^k)^T \mathbf{J}(x^k)]^{-1} r_k\| \leq (1/2) M_1 \|x^k - x^*\|^2 \quad (20)$$

其理由是我们所选取的 $M_1 = M_1/2$ 和 $M_2 = M_2 - M_1/2$ 即可。

现在证明式 (20) 成立。由 Gauss-Newton-PCG 算法的第 5.3 步得知, $\|r_k\| \leq \|\mathbf{J}(x^k)^T \cdot \mathbf{R}(x^k)\|^{2+\epsilon}$,故有 $\|[\mathbf{J}(x^k)^T \mathbf{J}(x^k)]^{-1} r_k\| \leq \|[\mathbf{J}(x^k)^T \mathbf{J}(x^k)]^{-1}\| \|\mathbf{J}(x^k)^T \mathbf{R}(x^k)\|^{2+\epsilon}$,而由假设 A1~A3 可知,存在 $\delta'' > 0$,使 $\|x - x^*\| \leq \delta''$ 时有 $\|[\mathbf{J}(x)^T \mathbf{J}(x)]^{-1}\| \leq 2 \|[\mathbf{J}(x^*)^T \mathbf{J}(x^*)]^{-1}\|$, $\|\mathbf{J}(x)^T\| \leq 2 \|\mathbf{J}(x^*)^T\|$, $\|\mathbf{R}(x)\| \leq 2 \|[\nabla r_1(x^*), \dots, \nabla r_m(x^*)]^T\| \|x - x^*\|$,所以可选 $\delta' \leq \min(\delta, \delta'')$,使得当 $\|x^k - x^*\| \leq \delta'$ 时,式 (20) 成立。

由定理 1 和定理 2 可知,传统的 Gauss-Newton 法和我们的 Gauss-Newton-PCG 算法均为恰 2 阶收敛。注意到它们的每次迭代同样地要求各计算 1 次 Gauss-Newton 方程 (2) 的系数矩阵和右端项,所以为比较算法的有效性,只需讨论这 2 种算法求方程 (2) 时的效率。

定义 1 记本文算法产生的点列 x^k 为 Gauss-Newton-PCG 点列:

$$x^k = \begin{cases} x^k_C, & p+1 \mid k \\ x^k_{PCG}, & p+1 \nmid k \end{cases}$$

其中 $k=0, 1, 2, \dots$ 。序列中的下标 C, PCG 分别表示在该点使用 Newton-Choleski 步与 Newton-PCG 步。用 W_j 表示本文算法从点 x^0 开始直到得到点 $x^{(p+1)}$ 在求解 Gauss-Newton 方程中所需的乘除法次数, 而 N_j 表示直接用 Choleski 分解求解 $p+1$ 步 Gauss-Newton 方程所需的乘除法次数。定义本文算法与使用 Choleski 分解的 Gauss-Newton 法在求解 Gauss-Newton 方程时的效率比为

$$\eta = \eta(n) = \sup \left\{ \limsup_{j \rightarrow \infty} \frac{W_j}{N_j} \mid x^k : \lim_{k \rightarrow \infty} x^k = x^* \right\}$$

利用文献[1]的方法可得如下结论。

定理 3 本文算法与使用 Choleski 分解的 Gauss-Newton 法在求解 Gauss-Newton 方程时的效率比 η 满足 $\eta = \eta(n) \leq \beta(n)$ 。其中 $\beta(n)$ 具有下列性质: 1) 当 $n \leq 54$ 时, $\beta(n) = 1$, 当 $n \geq 55$ 时 $\beta(n) < 1$; 2) 当 $n \geq 55$ 时, $\beta(n)$ 是严格递减函数; 3) 任给正数 σ 存在正数 N , 当 $n > N$ 时, 有 $\beta(n) \leq (\ln 2 + \sigma)(\ln n)^{-1}$ 成立。

下面给出对应于若干 n 值的 $\beta(n)$ 值:

| n | 1~54 | 100 | 150 | 200 | 415 | 500 | 600 | 800 | 1 000 |
|------------|------|------|------|------|------|------|------|------|-------|
| $\beta(n)$ | 1 | 0.78 | 0.69 | 0.65 | 0.50 | 0.48 | 0.45 | 0.42 | 0.40 |

由以上分析可以看出, 笔者所给的算法与传统的 Gauss-Newton 法具有相同的收敛速率——恰 2 阶收敛, 同时它们每次迭代所需计算的函数信息也完全相同; 但是它们每次迭代所需的代数运算量是不同的。这表现在用它们求解 Gauss-Newton 方程所需的计算量不同。确切地说, 如果仅考虑它们所需的乘除法运算次数, 如当 $n \leq 54$ 时, 本文所给出的算法与传统的 Gauss-Newton 法的计算量相同, 而当 $n \geq 55$ 时, 本文所给算法的计算量比它要少, 特别地, 当 $n=200$ 时, 其求解方程组的计算量大体可减少 35%; 而当 $n \rightarrow \infty$ 时, 两算法求解方程组时的效率 $\eta = \eta(n)$ 趋于零的速度不低于 $\ln 2 / \ln n$ 趋于零的速度; 因此本文所给算法是有效的。

本研究得到邓乃扬教授的指导, 谨致谢意。

参 考 文 献

- 1 Deng N Y, Wang Z Z. Can Newton method be surpassed. Chinese Science Bulletin, 1998, 43: 132~134
- 2 Kelley C T. Iterative Methods for Linear and Nonlinear Equations. SIAM, Philadelphia, 1995. 22~23