

对称正定矩阵的多级迭代法

鲁雪晶¹ 刘仲云¹ 张育林²

(1. 长沙理工大学数学与计算科学学院, 长沙, 410114)

(2. Minho 大学数学系, 葡萄牙, 4710-057)

摘要 本文主要研究解对称正定矩阵的多级迭代法, 并对其收敛性进行证明, 最后用数值实验验证此方法的有效性. 多级迭代法特别适用于并行计算, 并且可以被理解为古典迭代法的扩展, 或共轭梯度法的预处理子.

关键词 线性方程组 对称正定阵 多级分裂 迭代法 收敛性

Multistage Iterative Methods for Symmetric Positive Definite Matrices

Lu Xuejing¹ Liu Zhongyun¹ Zhang Yulin²

(1. School of Mathematics and Computing Science, Changsha University of Science & Technology, Changsha 410114, China)

(2. Centro de Matemática, Universidade do Minho, 4710-057 Braga, Portugal)

Abstract In this paper a multistage iterative method for solving the symmetric positive definite linear systems is established and the convergence of the method is proved. A numerical example is given to illustrate the effectiveness of our method. The method is especially suitable for parallel computation, and can be viewed as a extension of the classical iterative method or as a preconditioner for the conjugate gradient method.

Key words Linear Systems Symmetric Positive Definite Matrix Multistage Splitting Iterative Method Convergence

1 引言

考虑大型线性方程组

$$Ax = b \quad (1)$$

的迭代解法, 其中系数矩阵 $A \in R^{n \times n}$ 为实对称正定矩阵.

Supported by the National Natural Science Foundation of China under Grant No. 10771022, by FEDER Funds through "Programa Operacional Factores de Competitividade - COMPETE" and by Portuguese Funds through "Fundação para a Ciência e a Tecnologia", within the Project PEst - C/MAT/UI0013/2011 and PTDC/MAT/112273/2009, Portugal

收稿日期: 2013年2月26日

令 A 的一个分裂为 $A = M - N$. 那么用古典迭代法来求解线性方程组 (1) 的形式为

$$Mx_{k+1} = Nx_k + b, \quad k = 0, 1, \dots \quad (2)$$

易知, 对于任意给定的初始值 x_0 , 当且仅当 $\rho(M^{-1}N) < 1$ 时, 由 (2) 所产生的迭代序列 x_k 是收敛的, 这里 $M^{-1}N$ 称为迭代矩阵.

在另一方面, 二级迭代法 [2, 3, 4, 5, 7], 也称为内外迭代法, 包括求解线性方程组 (2) 中的迭代, 即继续作分裂 $M = F - G$ 且对于第 k 次外迭代, 进行 p_k 次内迭代. 迭代算法如下,

算法 1 (两级迭代法)

```
function twostage(A, b, x0)
  for k = 0, 1, ...,
    y0 = xk,
    for j = 1, ..., pk,
      Fyj = Gyj-1 + (Nxk + b),
    xk+1 = ypk.
```

其中 k 是外迭代数, 而 p_k 是内迭代数. 若对每一步外迭代, 其内迭代次数 p_k 都是固定不变的, 我们称之为定常二级迭代法; 若内迭代次数 p_k 随着外迭代指标 k 的不同而不同, 则我们称之为非定常二级迭代法.

在本文中, 我们首先利用“分合方法”的思想对对称正定矩阵进行多级分裂, 并以此为基础构建多级迭代算法求解线性方程组 (1), 其中系数矩阵的最里层的内迭代是块对角, 所以求它的逆是比较容易的. 最后, 我们证明了这种迭代方法是收敛的.

2 多级迭代法

在这一节中, 我们将讨论对称正定矩阵 A 的多级迭代法的分裂构造.

对 A 进行分块 $A = \begin{pmatrix} A_{11} & A_{12} \\ A_{21} & A_{22} \end{pmatrix}$, 其中, 若 $n = 2m$, $A_{ii} \in R^{m \times m}$, $i = 1, 2$; 若 $n = 2m + 1$, A_{11}

$\in R^{m \times m}$, $A_{22} \in R^{(m+1) \times (m+1)}$.

设 $F^{(1)} = \begin{bmatrix} A_{11} & 0 \\ 0 & A_{22} \end{bmatrix}$, $G^{(1)} = \begin{bmatrix} 0 & -A_{12} \\ -A_{21} & 0 \end{bmatrix}$, 我们可以得到矩阵 A 的第一级分裂, 即 A

的 2×2 的块 Jacobi 分裂.

同样的对 $F^{(1)}$ 进行分块

$$F^{(1)} = \begin{bmatrix} A_{11}^{(2)} & A_{12}^{(2)} \\ A_{21}^{(2)} & A_{22}^{(2)} \\ & & A_{3,3}^{(2)} & A_{3,4}^{(2)} \\ & & A_{4,3}^{(2)} & A_{4,4}^{(2)} \end{bmatrix}, \quad F^{(2)} = \begin{bmatrix} A_{11}^{(2)} & & & \\ & A_{22}^{(2)} & & \\ & & & A_{33}^{(2)} \\ & & & & A_{44}^{(2)} \end{bmatrix},$$

就得到 A 的二级分裂 $A = F^{(2)} - G^{(2)} - G^{(1)}$.

以此类推,对于 $t = 1, 2, 3, \dots$, 我们可以对矩阵进行下面的分块,

$$F^{(t-1)} = \begin{bmatrix} A_{11}^{(t-1)} & & & \\ & \ddots & & \\ & & A_{2^{t-1}, 2^{t-1}}^{(t-1)} & \\ & & & \ddots \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} A_{11}^{(t)} & A_{12}^{(t)} & & \\ A_{21}^{(t)} & A_{22}^{(t)} & & \\ & & \ddots & \\ & & & A_{2^{t-1}, 2^{t-1}}^{(t)} & A_{2^{t-1}, 2^t}^{(t)} \\ & & & A_{2^t, 2^{t-1}}^{(t)} & A_{2^t, 2^t}^{(t)} \end{bmatrix},$$

$$F^{(t)} = \begin{bmatrix} A_{11}^{(t)} & & & \\ & A_{22}^{(t)} & & \\ & & \ddots & \\ & & & A_{2^{t-1}, 2^{t-1}}^{(t)} \\ & & & & A_{2^t, 2^t}^{(t)} \end{bmatrix}, \quad G^{(t)} = F^{(t-1)} - F^{(t)}, \quad (3)$$

最后就得到了 A 的 t 级分裂 $A = F^{(t)} - \sum_{k=1}^t G^{(k)}$.

根据上面的多级分裂,现可以得到求解线性方程组(1)的多级迭代算法,为简化算法,设 $n = 2^q$.

算法 2(多级迭代法)

function multistage(A, x, b_0)

for $k = 0, 1, \dots$,

for $i = 1, 2$

$y_{0,i} = x_{k,i}$

$s = 1$

for $t = s; -1; 0$

$M^{(s)}(n/2^t + 1; n/2^{t-1}, n/2^t + 1; n/2^{t-1}) = A(n/2^t + 1; n/2^{t-1}, n/2^t + 1; n/2^{t-1})$

$N^{(s)} = M^{(s)} - A$

for $t = 2s; -1; 0$

$F^{(s)}(n/2^t + 1; n/2^{t-1}, n/2^t + 1; n/2^{t-1}) = A(n/2^t + 1; n/2^{t-1}, n/2^t + 1; n/2^{t-1})$

$G^{(s)} = F^{(s)} - M^{(s)}$

if $s = q$

$y_{j,i} = \text{twos} - \text{tage}(F_i^{(s-1)}, G_i^{(s-1)} y_{j-1,i} + N^{(s-1)} x_{k,i} + b, x_0^{(s-1)})$

elseif $j = 1, \dots, p_k^{(s-1)}$

$y_{j,i} = \text{multistage}(F_i^{(s-1)}, G_i^{(s-1)} y_{j-1,i} + N^{(s-1)} x_{k,i} + b, x_0^{(s-1)})$

$s = s + 1$

$x_{k+1,i} = y_{p_k^{(s-1)}, i}$

3 收敛性证明

我们先回顾一下后面将要使用的定义和定理.

定义 1 分裂 $A = M - N$ 称为:

- 对称分裂, 若 M 是对称且非奇异的;
- P -正则分裂, 若 $M^T + N$ 是正定的;
- 收敛分裂, 若 $\rho(M^{-1}N) < 1$.

定理 1[9] 矩阵 $A \in R^{n \times n}$, 且 A 是对称阵, 若分裂 $A = M - N$ 是一 P -正则分裂, A 是对称正定的当且仅当 $\rho(M^{-1}N) < 1$.

定理 2[6] 矩阵 $A \in R^{n \times n}$, 且 A 是正定阵, 若分裂 $A = M - N$ 是一个 P -正则分裂, 则 M 正定.

定理 3[8,3] 矩阵 $A \in R^{n \times n}$, 且 A 是对称正定阵, 若分裂 $A = M - N$ 和 $M = F - G$ 为对称收敛分裂, 则对于任意的迭代初始向量 x_0 和任意非负偶数 p^k , 算法 1 是收敛的.

基于以上结论, 得到以下定理.

定理 4 矩阵 $A \in R^{n \times n}$, 且 A 是对称正定阵, 则按照 (3) 方式分裂得到的 $F^{(t-1)} = F^{(t)} - G^{(t)}$, 都是收敛的, 且 $F^{(t)}, t = 0, 1, 2, \dots$, 都是正定的.

证明 因为每一个分裂都是类似的, 我们只证明第一个分裂, 其他分裂的证明用同样的方法就可以了.

$$\text{令 } A = \begin{bmatrix} A_{11} & A_{12} \\ A_{21} & A_{22} \end{bmatrix}, \text{ 则其分裂为 } A = M - N, \text{ 其中 } M = \begin{bmatrix} A_{11} & 0 \\ 0 & A_{22} \end{bmatrix}, N = \begin{bmatrix} 0 & -A_{12} \\ -A_{21} & 0 \end{bmatrix}.$$

$$\text{令 } Q = \begin{bmatrix} I & 0 \\ A_{21}A_{11}^{-1} & I \end{bmatrix}, S = A_{22} - A_{21}A_{11}^{-1}A_{12}. \text{ 记 } A_{12} = A_{21}^T, \text{ 则有 } A = Q \begin{bmatrix} A_{11} & 0 \\ 0 & S \end{bmatrix} Q^T, \text{ 那么 } A_{11} \oplus S$$

和 A 是合同的. 因为 A 是对称正定的, 所以 $A_{11} \oplus S$ 也是对称正定的.

$$\text{同时, 令 } P = \begin{bmatrix} I & 0 \\ -A_{21}A_{11}^{-1} & I \end{bmatrix}, \text{ 则 } P \begin{bmatrix} A_{11} & 0 \\ 0 & S \end{bmatrix} P^T = M + N, \text{ 那么 } A_{11} \oplus S \text{ 和 } M + N \text{ 是合同的,}$$

所以 $M + N$ 也是对称正定的.

根据定义, 分裂 $A = M - N$ 是 P -正则分裂. 根据定理 1, $\rho(M^{-1}N) < 1$, 那么关于 A 的分裂 $A = M - N$ 是收敛的. 依照定理 2, M 正定的. 也就是说 A_{11} 和 A_{22} 都是正定的, 那么我们可以用同样的方法来证明分裂 $F^{(t-1)} = F^{(t)} - G^{(t)}$ 是收敛的且 $F^{(t)}$ 是正定的.

定理 5 矩阵 $A \in R^{n \times n}$, 且 A 是对称正定阵, 则对于任意的迭代初始向量 x_0 和任意内迭代次数是非负偶数序列 $p^k \geq k = 1, 2, \dots$, 多级迭代算法 2 是收敛的.

证明 设矩阵分裂了 s 次, 则分裂 $F^{(s)} = F^{(s+1)} - G^{(s+1)}$ (内分裂) 和分裂 $F^{(s-1)} = F^{(s)} - G^{(s)}$ (外分裂) 构成了一个二级迭代, 根据定理 4, 我们知道 当内迭代数是固定的时候, 这两个分裂都是 P -正则分裂. 因此, 当内迭代数是偶数时最里面的二级迭代是收敛的. 接着与上一

级分裂 $F^{(s-2)}$ (同样是 P - 正则分裂) 结合可以得到一个新的二级迭代, 同样当内迭代数是偶数时这个新的二级迭代也是收敛的. 不断重复这一过程, 那么最后得到一个收敛的多级迭代法.

4 数值实验

在这一节内, 我们将通过一个数值例子来展示多级迭代算法 2 的几个特性, 并将之与古典 Jacobi 迭代法和 Ssor 迭代法相比较. 这个数值实验结果是使用 Matlab 7. 2. 0. 232 (R2006a) 在 Pentium M1. 6GHz 的计算机上运算出来的.

数值例子是椭圆方程离散后得到的线性方程组, 其生成的矩阵是对称正定的, 我们采用阶数是 $n = 1024$, 其中 b 为元素全为 1 的向量, 初始值 x_0 是零向量, 终止条件是 $\|x_{k+1} - x_k\|_2 \leq 10^{-6}$. 根据前面的分裂构造方法, 对于同一层的内迭代, 其矩阵的分裂构造和迭代矩阵均相同, 因此, 我们可以知道收敛速度只与迭代矩阵相关, 因此我们只考虑定常的多级迭代.

表 1 迭代数值实验结果

方法	分裂次数	内迭代数	迭代次数	时间(s)	误差($\times 10^{-7}$)
2 - stage	2	4	98	257. 797	4. 574
parallel	2	4	98	164. 156	4. 574
3 - stage	3	4	98	197. 737	4. 663
	3	6	97	293. 531	5. 469
	3	8	97	393. 812	5. 414
parallel	3	4	98	74. 422	4. 663
	3	6	97	105. 719	5. 469
	3	8	97	123. 373	5. 414
4 - stage	4	4	97	241. 64	5. 479
	4	6	98	362. 219	5. 409
	4	8	97	482. 829	5. 380
parallel	4	4	97	78. 188	5. 479
	4	6	98	114. 625	5. 409
	4	8	97	143. 235	5. 380
5 - stage	5	4	97	247. 125	5. 476
	5	6	98	366. 24	5. 407
	5	8	97	487. 797	5. 379
parallel	5	4	97	84. 813	5. 476
	5	6	98	118. 86	5. 407
	5	8	97	145. 907	5. 379
Jacobi			1947	347. 781	3. 929
parallel			-	-	-
SSOR			51	210. 641	2. 753
parallel			51	170. 51	2. 753

从最后的实验结果来看,我们发现分裂次数和内迭代次数对于全局运算速度有很大的影响,但是对于最终误差基本没影响. 我们知道迭代矩阵的谱半径会随着内迭代次数的增加而减少[3]. 谱半径越小,那么收敛速度越快. 在一定程度上,内迭代次数的增加可减少运行时间,但太多的内部循环,将会增加运算的时间. 例如,在分裂次数是3,内迭代次数是4时运算结果要优于其他迭代. 全局收敛速度主要依赖于外迭代次数. 因此,无论是分裂次数还是内迭代次数都应控制在一个较小的正整数[1,3]这个结论也曾在二级迭代法有过论述.

众所周知,对于对称正定方程组, Jacobi (block Jacobi) 有可能不收敛,例如,在我们的数值试验中并行 Jacobi 迭代是不收敛的. 但是,多级迭代算法是收敛的. 多级迭代算法的另一个优越性是特别适用于并行计算. 即使在个人计算机上进行并行计算,也能缩短 50% 的运算时间.

最后,我们想指出的是,依然存在几个有意义的问题有待今后的研究,例如如何寻找最优内迭代数以及多级分裂的预处理子的讨论。

参考文献

- [1] F. Cai, Y. S. Xiong, Z. G. Luo The approximate optimal number of inner iterations of block two iterative methods, *Mathematica Numerica Sinica*, 30(1) (2008), pp. 89 – 98
- [2] Z. H. Cao, On the convergence of nested stationary iterative methods, *Linear Algebra Appl.*, 221 (1995), pp. 159 – 170.
- [3] Z. H. Cao, Convergence of nested iterative methods for symmetric P – regular splittings, *SIAM J. Matrix Anal. Appl.*, 22 (2000), pp. 20 – 32.
- [4] A. Frommer, D. B. Szyld, H – splittings and two – stage iterative methods, *Numer. Math.*, 63 (1992), pp. 345 – 356.
- [5] A. Frommer, D. B. Szyld, Asynchronous two – stage iterative methods, *Numer. Math.*, 69 (1994), pp. 141 – 153.
- [6] R. Nabben, A note on comparison theorems for splittings and multisplittings of Hermitian positive definite matrices, *Linear Algebra Appl.*, 233 (1996), pp. 67 – 80.
- [7] N. K. Nichols, On the convergence of two – stage iterative process for solving linear equations, *SIAM J. Numer. Anal.*, 10 (1973), pp. 460 – 469.
- [8] Zhong – Yun Liu, He – Bing Wu, Lu Lin, The two – stage iterative methods for symmetric positive definite matrices, *Applied Mathematics and Computation*, 114 (2000), pp. 1 – 12.
- [9] J. M. Ortega, *Numerical Analysis: A Second Course*, Academic Press, New York, 1972.