

# 求解非线性矩阵特征值问题的一个 三阶收敛的算法<sup>\*</sup>

陈 广 义 薛 彦 才

(中国科学院沈阳计算所)

## A CUBICALLY CONVERGENT ALGORITHM FOR SOLVING NONLINEAR EIGENVALUE PROBLEMS

Chen Guang-yi Xue Yan-cai

(Shenyang Institute of Computing Technology, Academia Sinica)

### Abstract

In this paper we give a cubically convergent algorithm for solving the nonlinear eigenvalue problem  $A(\lambda)X = 0$ ,  $X \neq 0$ , where  $A(\lambda)$  is a functional  $\lambda$ -matrix. The amount of computation is much less than that of Lancaster's cubically convergent algorithm. Several numerical examples are also presented.

### §1. 引言

考虑矩阵  $A(\lambda) \in \mathbb{C}^{n \times n}$ , 它的元素  $a_{ij}(\lambda)$  是复变量  $\lambda$  的解析函数, 我们称这样的矩阵为泛函  $\lambda$ -矩阵<sup>[3]</sup>. 如果  $a_{ij}(\lambda)$  是  $\lambda$  的多项式, 则称它为  $\lambda$ -矩阵<sup>[1]</sup>.

我们把满足

$$\begin{cases} A(\lambda)x = 0 \\ y^H A(\lambda) = 0 \end{cases} \quad (1.1)$$

的值  $\lambda$  和向量  $y, x$  分别称为泛函  $\lambda$ -矩阵  $A(\lambda)$  的特征值和与之对应的特征向量. 满足 (1.1) 的特征值  $\lambda$  当然也满足

$$\det A(\lambda) = 0. \quad (1.2)$$

求解(1.1)或(1.2)称为求解非线性矩阵特征值问题. 关于这类问题的求解已有很多有效的二阶收敛的算法(见[1]—[7]). Lancaster<sup>[1]</sup>对一般的  $\lambda$ -矩阵曾经给出一个三阶收敛的算法. 该方法每步迭代, 需求出常数矩阵  $A(\lambda_k)$  的全部特征向量. 利用常用的QR算法求常数矩阵  $A(\lambda_k)$  的全部特征向量约需  $15n^3$  个运算量(见[9], pp. 235), 即使  $A(\lambda_k)$

\* 1992年3月25日收到.

为对称矩阵也需  $5n^3$  个运算量(见[9], pp. 282), 显然运算量太大. 另外, Lancaster 是对  $A(\lambda)$  的特征值  $\mu_n(\lambda)$  求零点给出的, 但当  $\lambda^*$  为重特征值时,  $\mu_n(\lambda)$  是不一定可微的<sup>[8]</sup>. 因此, 从理论上讲, 用 Lancaster 方法求重特征值是不适宜的. 本文利用列选主元 QR 分解, 对解析函数  $\phi(\lambda) = \frac{r_{nn}(\lambda)}{\bar{q}_{nn}(\lambda)}$  求零点给出了一个三阶收敛的算法. 本算法每步迭代的运算量为  $\frac{2}{3}n^3 + 7n^2$ , 远远小于 Lancaster 方法的运算量. 本算法对重特征值亦收敛, 特别地, 对具有线性初等因子的重特征值三阶收敛.

## § 2. 算法的导出

对某点  $\lambda$ , 我们可将矩阵  $A(\lambda)$  进行列选主元 QR 分解(见[9], pp. 162—165)

$$A(\lambda)P(\lambda) = Q(\lambda)R(\lambda),$$

其中  $P(\lambda)$  是在进行列选主元中由列互换确定的置换阵,  $Q(\lambda)$  和  $R(\lambda)$  分别是  $n \times n$  阶酉矩阵和上三角阵.

$$R(\lambda) = \begin{bmatrix} r_{11} & r_{12} & \cdots & r_{1n} \\ & r_{22} & \cdots & r_{2n} \\ & & \ddots & \vdots \\ & & & r_{nn} \end{bmatrix},$$

由列选主元可知,  $R(\lambda)$  的元素满足

$$\begin{cases} |r_{11}| \geq |r_{22}| \geq \cdots \geq |r_{nn}|, \\ |r_{ii}| \geq |r_{ij}| \quad (1 \leq i \leq j \leq n). \end{cases} \quad (2.1)$$

Kublanovskaya<sup>[2]</sup> 1970 年对  $r_{nn}(\lambda)$  求零点给出一个算法, 但该方法的推导有错误. Jain 和 Singhal<sup>[3]</sup> 1983 年给出一个改进的方法, 它们不是对  $r_{nn}(\lambda)$  求零点, 而是对解析函数  $\phi(\lambda) = \frac{r_{nn}(\lambda)}{\bar{q}_{nn}(\lambda)}$  求零点, 从而给出一个二阶收敛的算法. 本文的目的是在 Jain 和 Singhal 工作的基础上给出一个三阶收敛的算法, 作为对 Lancaster 给出方法的改进.

为了保证  $q_{nn} \neq 0$ , 我们采取如下方法:

记  $q_n = Qe_n = (q_{1n}, q_{2n}, \dots, q_{nn})^T$ , 如果  $|q_{nn}| > \varepsilon$  (事先给定的一个正常数) 无需处理; 反之, 可取初等置换矩阵  $T$  (由单位矩阵交换两列而得到的矩阵), 使  $Tq_n$  的按模最大元素位于矩阵  $TQ$  的  $(n, n)$  位置. 设

$$|q_{pn}| = \max\{|q_{1n}|, |q_{2n}|, \dots, |q_{nn}|\},$$

则  $T$  由单位矩阵交换第  $p$  列和第  $n$  列得到, 显然  $T^H = T^{-1} = T$ . 记

$$\tilde{Q} = TQ,$$

$$\tilde{q}_n = Tq_n = (\tilde{q}_{1n}, \tilde{q}_{2n}, \dots, \tilde{q}_{nn})^T,$$

于是

$$|\tilde{q}_{nn}| \geq \sqrt{\sum_{i=1}^n |\tilde{q}_{in}|^2} = \frac{1}{\sqrt{n}} (> \varepsilon).$$

引入初等置换矩阵  $T$  后, 矩阵分解式变为

$$T \cdot A(\lambda)P(\lambda) = \tilde{Q}(\lambda)R(\lambda), \quad (2.2)$$

记  $B = TAP$ , Jain 和 Singhal<sup>[3]</sup> 直接对分解式  $A(\lambda)P(\lambda) = Q(\lambda)R(\lambda)$  求导并给出了  $\phi'$  的公式。本文从另外一个角度出发给出了  $\phi'$  和  $\phi''$  的公式。对解析函数  $\phi(\lambda)$  的一、二阶导数为

$$\begin{cases} \phi'(\lambda) = -e_n^T(B^{-1})'e_n / (e_n^T B^{-1} e_n)^2, \\ \phi''(\lambda) = -e_n^T(B^{-1})''e_n / (e_n^T B^{-1} e_n)^2 + 2[e_n^T(B^{-1})'e_n]^2 / (e_n^T B^{-1} e_n)^3. \end{cases} \quad (2.3)$$

由于

$$\begin{aligned} (B^{-1})' &= -B^{-1}B'B^{-1}, \\ (B^{-1})'' &= 2B^{-1}B'B^{-1}B'B^{-1} - B^{-1}B''B^{-1}, \end{aligned}$$

于是

$$\begin{cases} \phi'(\lambda) = e_n^T B^{-1} B' B^{-1} e_n / (e_n^T B^{-1} e_n)^2, \\ \phi''(\lambda) = e_n^T (B^{-1} B'' B^{-1} - 2B^{-1} B' B^{-1} B' B^{-1}) e_n / (e_n^T B^{-1} e_n)^2 \\ \quad + 2(e_n^T B^{-1} B' B^{-1} e_n)^2 / (e_n^T B^{-1} e_n)^3. \end{cases}$$

当  $\lambda$  充分接近  $\lambda^*$  时, 矩阵  $T$  和  $P$  可视为常数<sup>[2]</sup>, 对矩阵  $B = TAP$  分别求一、二阶导数得

$$B' = TA'P, \quad B'' = TA''P.$$

代入  $\phi'$ 、 $\phi''$  的表达式得

$$\begin{cases} \phi(\lambda) = r_{nn} / \bar{q}_{nn}, \\ \phi'(\lambda) = \frac{r_{nn}}{\bar{q}_{nn}^2} e_n^T \tilde{Q}^H T A' P R^{-1} \tilde{Q}^H e_n, \\ \phi''(\lambda) = \frac{2(\phi')^2}{\phi} + \frac{r_{nn}}{\bar{q}_{nn}^2} [e_n^T \tilde{Q}^H T A'' P R^{-1} \tilde{Q}^H e_n \\ \quad - 2e_n^T \tilde{Q}^H T A' P R^{-1} \tilde{Q}^H T A' P R^{-1} \tilde{Q}^H e_n]. \end{cases} \quad (2.4)$$

设向量  $u, v$  并定义为

$$\begin{cases} Ru = \frac{r_{nn}}{\bar{q}_{nn}} \tilde{Q}^H e_n, \end{cases} \quad (2.5)$$

$$\begin{cases} \tilde{Q}^H T v = \frac{1}{\bar{q}_{nn}} e_n. \end{cases} \quad (2.6)$$

引入向量  $u, v$  之后, 式(2.4)可写为

$$\begin{cases} \phi(\lambda) = r_{nn} / \bar{q}_{nn}, \\ \phi'(\lambda) = v^H A' P u, \\ \phi''(\lambda) = \frac{2(\phi')^2}{\phi} + v^H A'' P u - 2v^H A' P R^{-1} \tilde{Q}^H T A' P u. \end{cases} \quad (2.7)$$

记

$$R = \begin{bmatrix} R_1 & r \\ 0 & r_{nn} \end{bmatrix}_1^{n-1}, \quad \tilde{Q}_{e_n}^H = \begin{pmatrix} \bar{q}_{n1} \\ \vdots \\ \bar{q}_{nn} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} q \\ \bar{q}_{n1} \end{pmatrix}_1^{n-1},$$

于是

$$\begin{aligned}
R^{-1} &= \begin{bmatrix} R_1^{-1} & -R_1^{-1}r/r_{nn} \\ 0 & 1/r_{nn} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} R_1^{-1} & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} + \begin{pmatrix} -R_1^{-1}r/r_{nn} \\ 1/r_{nn} \end{pmatrix} e_n^H, \\
2v^H A' P R^{-1} \tilde{Q}^H T A' P u \\
&= 2v^H A' P \left[ \begin{pmatrix} R_1^{-1} & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} -R_1^{-1}r/r_{nn} \\ 1/r_{nn} \end{pmatrix} e_n^H \right] \tilde{Q}^H T A' P u \\
&= 2v^H A' P \begin{pmatrix} R_1^{-1} & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \tilde{Q}^H T A' P u + 2v^H A' P \begin{bmatrix} -R_1^{-1}r/r_{nn} \\ 1/r_{nn} \end{bmatrix} e_n^H \tilde{Q}^H T A' P u \\
&= 2v^H A' P \begin{pmatrix} R_1^{-1} & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \tilde{Q}^H T A' P u + 2\bar{q}_{nn} \cdot v^H A' P \begin{bmatrix} -R_1^{-1}r/r_{nn} \\ 1/r_{nn} \end{bmatrix} \cdot v^H A' P u \\
&= 2v^H A' P \begin{pmatrix} R_1^{-1} & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \tilde{Q}^H T A' P u + 2\phi' \bar{q}_{nn} \cdot v^H A' P \begin{bmatrix} -R_1^{-1}r/r_{nn} \\ 1/r_{nn} \end{bmatrix}. \quad (2.8)
\end{aligned}$$

又因为

$$\begin{aligned}
u &= \frac{r_{nn}}{\bar{q}_{nn}} R^{-1} \tilde{Q}^H e_n = r_{nn} \begin{bmatrix} R_1^{-1} & -R_1^{-1}r/r_{nn} \\ 0 & 1/r_{nn} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} q/\bar{q}_{nn} \\ 1 \end{bmatrix} \\
&= r_{nn} \left[ \begin{pmatrix} R_1^{-1}q/\bar{q}_{nn} \\ 0 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} -R_1^{-1}r/r_{nn} \\ 1/r_{nn} \end{pmatrix} \right],
\end{aligned}$$

代入(2.8)式的后半部分

$$\begin{aligned}
2\phi' \bar{q}_{nn} \cdot v^H A' P \begin{bmatrix} -R_1^{-1}r/r_{nn} \\ 1/r_{nn} \end{bmatrix} &= 2\phi' \bar{q}_{nn} \cdot v^H A' P \left[ \frac{u}{r_{nn}} - \begin{pmatrix} R_1^{-1}q/\bar{q}_{nn} \\ 0 \end{pmatrix} \right] \\
&= \frac{2(\phi')^2}{\phi} - 2\phi' \cdot v^H A' P \begin{pmatrix} R_1^{-1}q \\ 0 \end{pmatrix}.
\end{aligned}$$

因此

$$\phi'' = v^H A'' P u + 2v^H A' P \begin{pmatrix} R_1^{-1} & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \left[ \phi' \begin{pmatrix} q \\ 0 \end{pmatrix} - \tilde{Q}^H T A' P u \right],$$

于是,(2.7)式可写为

$$\begin{cases} \phi(\lambda) = r_{nn}/\bar{q}_{nn}, \\ \phi'(\lambda) = v^H A' P u, \\ \phi''(\lambda) = v^H A'' P u + 2v^H A' P \begin{pmatrix} R_1^{-1} & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \left[ \phi' \begin{pmatrix} q \\ 0 \end{pmatrix} - \tilde{Q}^H T A' P u \right]. \end{cases} \quad (2.9)$$

由(2.9)式便可构造三阶收敛的算法。实际上,我们还可以构造更高阶的算法。

**定理 2.1.** 将矩阵  $A(\lambda)$  按(2.2)式进行分解,则  $\det A(\lambda)$  的零点与  $\phi(\lambda) = r_{nn}(\lambda)/\bar{q}_{nn}(\lambda)$  的零点相同,这里  $\bar{q}_{nn}(\lambda)$  是酉阵  $\tilde{Q}$  的  $(n,n)$  元素的共轭。

**定理 2.2.** 设向量  $u$ 、 $v$  是由(2.5)、(2.6)定义的两个向量。当  $\lambda^*$  为  $A(\lambda)$  的特征值时,  $v$  和  $Pu$  分别是对应  $\lambda^*$  的左、右特征向量。

**算法.** 本算法适用于求解一般非线性矩阵特征值问题,具体步骤如下:

1. 给定初始值  $\lambda_0$  和正常数  $\epsilon (< 1)$ 。
2. 形成矩阵  $A(\lambda_k), k = 0, 1, 2, \dots$ 。
3. 对矩阵  $A(\lambda_k)$  进行列选主元 QR 分解

$$A(\lambda_k)P_k = Q_k R_k.$$

4. 如果  $|q_{nn}| > \varepsilon$ , 取  $T = I$ ; 否则, 按上面给出的方法选取矩阵  $T$ .

5. 按(2.5)给出向量  $u$ .

6. 求向量  $v = \frac{1}{\tilde{q}_{nn}} Q e_n$ .

7. 按(2.9)计算  $\phi_k, \phi'_k, \phi''_k$ .

8. 实行 Halley 迭代

$$\lambda_{k+1} = \lambda_k - \phi_k / \left( \phi'_k - \frac{\phi_k \phi''_k}{2\phi'_k} \right).$$

9. 重复步骤 2—8, 直到满足精度要求为止.

本算法能同时给出特征值  $\lambda^*$  和与之对应的特征向量. 当  $A(\lambda)$  为实阵时, 若取  $\lambda_1$  为实数, 则由迭代产生的序列  $\{\lambda_k\}$  均为实数, 不可能收敛到复根. 因此, 我们推荐取初值  $\lambda_0$  为复数.

### § 3. 运算量和收敛性分析

在计算每步迭代的运算量时, 由于形成  $A(\lambda_k), A'(\lambda_k)$  和  $A''(\lambda_k)$  的运算量依赖于  $A(\lambda)$  本身. 因此, 我们不考虑形成  $A(\lambda_k), A'(\lambda_k), A''(\lambda_k)$  的运算量. 列选主元 QR 分解约需  $\frac{2}{3} n^3$  个运算量, 计算向量  $u, v$  共需  $\frac{5}{2} n^2$  个运算量, 计算  $\phi'_k$  需  $n^2$  个运算量,

计算  $\phi''_k$  需  $\frac{7}{2} n^2$  个运算量. 因此, 本文给出的算法每步迭代需  $\frac{2}{3} n^3 + 7n^2$  个运算量.

Jain 和 Singhal 改进的 Kublanovskaya 算法, 每步迭代需  $\frac{2}{3} n^3 + \frac{7}{2} n^2$  个运算量.

因此, 本算法比 Jain 和 Singhal 的二阶收敛的方法每步迭代仅多  $\frac{7}{2} n^2$  个运算量, 但收敛阶提高一阶.

Lancaster<sup>[1]</sup> 曾给出一个三阶收敛的算法, 该算法每步迭代的运算量为  $15n^3$ . 显然, 本文给出的算法的运算量少于 Lancaster 方法.

为了说明本算法对重特征值的收敛性, 我们定义:

设  $\lambda^*$  是泛函  $\lambda$ —矩阵  $A(\lambda)$  的  $\alpha (\geq 2)$  重特征值, 即

$$\det A(\lambda) = O(|\lambda - \lambda^*|^\alpha).$$

如果  $\text{rank } A(\lambda^*) = n - \alpha$ , 则称  $\lambda^*$  是具有线性初等因子的重特征值.

**定理 3.1.** 设  $\lambda^*$  是具有线性初等因子的重特征值, 则  $\psi'(\lambda^*) \neq 0$ .

证明. 不妨假设  $\lambda^*$  为  $\alpha (\geq 2)$  重特征值, 我们用反证法证明本命题:

若  $\psi'(\lambda^*) = 0$ , 由于  $\psi(\lambda)$  在  $\lambda^*$  点的某个小邻域内是解析的<sup>[3]</sup>, 因此, 可对  $\psi(\lambda)$  在  $\lambda^*$  点泰勒展开

$$\psi(\lambda) = \psi(\lambda^*) + \psi'(\lambda^*)(\lambda - \lambda^*) + O(|\lambda - \lambda^*|^2)$$

$$= O(|\lambda - \lambda^*|^2).$$

但  $\phi(\lambda) = r_{nn}/\bar{q}_{nn}$ ,  $|\bar{q}_{nn}| \geq \epsilon$ , 于是

$$r_{nn}(\lambda) = O(|\lambda - \lambda^*|^2).$$

由于  $A(\lambda)$  是泛函  $\lambda$ -矩阵且  $\text{rank } A(\lambda^*) = n - \alpha$ , 故可假设

$$r_{ii}(\lambda) = O(|\lambda - \lambda^*|), n - \alpha + 1 \leq i \leq n - 1.$$

于是

$$\det A(\lambda) = \prod_{i=1}^n r_{ii}(\lambda) = O(|\lambda - \lambda^*|^{\alpha+1})$$

这与  $\det A(\lambda) = O(|\lambda - \lambda^*|^\alpha)$  产生矛盾. 命题得证.

**推论.** 设  $\lambda^*$  是泛函  $\lambda$ -矩阵  $A(\lambda)$  的单重特征值, 则  $\phi'(\lambda^*) \neq 0$ .

**定理 3.2.** 设  $\lambda^*$  是解析函数  $\phi(\lambda)$  的零点,  $\lambda_0$  为给定的初值,  $\{\lambda_k\}$  为由 Halley 迭代

$$\lambda_{k+1} = \lambda_k - \phi_k / \left( \phi'_k - \frac{\phi_k \phi''_k}{2\phi'_k} \right)$$

产生的收敛于  $\lambda^*$  的序列, 则

- 1) 如果  $\phi'(\lambda^*) = 0$ , 则  $\{\lambda_k\}$  三阶收敛.
- 2) 如果  $\phi'(\lambda^*) \neq 0$ , 则  $\{\lambda_k\}$  二阶收敛.

证明. 记  $e_k = \lambda_k - \lambda^*$

$$\begin{aligned} 1) \quad e_{k+1} &= e_k - \phi_k / \left( \phi'_k - \frac{\phi_k \phi''_k}{2\phi'_k} \right), \\ \frac{\phi_k \phi'_k}{\phi_k \phi''_k} &= \left\{ \left[ \phi'(\lambda^*)e_k + \frac{\phi''(\lambda^*)}{2} e_k^2 + O(e_k^3) \right] \right. \\ &\quad \cdot \left. \left[ \phi'(\lambda^*) + \phi''(\lambda^*)e_k + \phi'''(\lambda^*) \frac{e_k^2}{2} + O(e_k^3) \right] \right\} / \\ &\quad \left\{ \left[ \phi'(\lambda^*) + \phi''(\lambda^*)e_k + \frac{\phi'''(\lambda^*)}{2} e_k^2 + O(e_k^3) \right]^2 \right. \\ &\quad - \frac{1}{2} \left[ \phi'(\lambda^*)e_k + \frac{\phi''(\lambda^*)}{2} e_k^2 + O(e_k^3) \right] \\ &\quad \cdot \left. \left[ \phi''(\lambda^*) + \phi'''(\lambda^*)e_k + \frac{\phi^{(4)}(\lambda^*)}{2} e_k^2 + O(e_k^3) \right] \right\} \\ &= \left\{ (\phi'(\lambda^*))^2 e_k + \frac{3}{2} \phi'(\lambda^*) \phi''(\lambda^*) e_k^2 + O(e_k^3) \right\} / \\ &\quad \left\{ (\phi'(\lambda^*))^2 + \frac{3}{2} \phi'(\lambda^*) \phi''(\lambda^*) e_k \right. \\ &\quad \left. + \frac{e_k^2}{2} [(\phi''(\lambda^*))^2 + \phi'(\lambda^*) \phi'''(\lambda^*)] + O(e_k^3) \right\}, \end{aligned}$$

于是

$$\begin{aligned}
e_{k+1} &= e_k - \frac{\phi_k \phi'_k}{(\phi'_k)^2 - \phi_k \phi''_k / 2} \\
&= \left\{ [\phi'(\lambda^*)]^2 e_k + \frac{3}{2} \phi'(\lambda^*) \phi''(\lambda^*) e_k^2 - [\phi'(\lambda^*)]^2 e_k \right. \\
&\quad \left. - \frac{3}{2} \phi'(\lambda^*) \phi''(\lambda^*) e_k^2 + O(e_k^3) \right\} \Big/ \left\{ [\phi'(\lambda^*)]^2 + \frac{3}{2} \phi'(\lambda^*) \phi''(\lambda^*) e_k \right. \\
&\quad \left. + \frac{e_k^2}{2} \{[\phi''(\lambda^*)]^2 + \phi'(\lambda^*) \phi'''(\lambda^*)\} + O(e_k^3) \right\} \\
&= \frac{O(e_k^3)}{(\phi'(\lambda^*))^2 + O(e_k)}
\end{aligned}$$

即  $e_{k+1} = O(e_k^3) \cdot \frac{1}{(\phi'(\lambda^*))^2 + O(e_k)}$ , 三阶收敛。

2) 设  $\phi'(\lambda^*) = \dots = \phi^{(t)}(\lambda^*) = 0$ ,  $\phi^{(t+1)}(\lambda^*) \neq 0$ ,  $t$  是大于或等于 1 的正整数。将  $\phi(\lambda_k)$ 、 $\phi'(\lambda_k)$  和  $\phi''(\lambda_k)$  分别在  $\lambda^*$  点泰勒展开

$$\begin{aligned}
\phi(\lambda_k) &= \frac{\phi^{(t+1)}(\lambda^*)}{(t+1)!} \cdot e_k^{t+1} + O(e_k^{t+2}), \\
\phi'(\lambda_k) &= \frac{\phi^{(t+1)}(\lambda^*)}{t!} e_k^t + O(e_k^{t+1}), \\
\phi''(\lambda_k) &= \frac{\phi^{(t+1)}(\lambda^*)}{(t-1)!} e_k^{t-1} + O(e_k^t).
\end{aligned}$$

于是

$$\begin{aligned}
e_{k+1} &= e_k - \frac{2\phi_k \phi'_k}{2(\phi'_k)^2 - \phi_k \phi''_k} \\
&= e_k - \left\{ 2 \left[ \frac{\phi^{(t+1)}(\lambda^*)}{(t+1)!} e_k^{t+1} + O(e_k^{t+2}) \right] \left[ \frac{\phi^{(t+1)}(\lambda^*)}{t!} e_k^t + O(e_k^{t+1}) \right] \right\} \Big/ \\
&\quad \left\{ 2 \left[ \frac{\phi^{(t+1)}(\lambda^*)}{t!} e_k^t + O(e_k^{t+1}) \right]^2 - \left[ \frac{\phi^{(t+1)}(\lambda^*)}{(t+1)!} e_k^{t+1} + O(e_k^{t+2}) \right] \right. \\
&\quad \left. \cdot \left[ \frac{\phi^{(t+1)}(\lambda^*)}{(t-1)!} e_k^{t-1} + O(e_k^t) \right] \right\} \\
&= -\frac{t}{t+2} e_k + O(e_k^2).
\end{aligned}$$

证毕。

综上所述, 本算法的收敛性归纳为:

本算法对单特征值和具有线性初等因子的重特征值三阶收敛, 对其它情形的特征值线性收敛。

#### §4. 数值例子

为了验证算法的收敛性, 我们在 VAX-2000 系列计算机上对三个问题进行了数值实

验, 计算使用双精度。

例 1. 考虑如下二次特征值问题([3, 6]):

$$A(\lambda) = A\lambda^2 + B\lambda + C,$$

其中

$$A = \begin{bmatrix} 1.76 & 1.28 & 2.89 \\ 1.28 & 0.824 & 0.413 \\ 2.89 & 0.413 & 0.725 \end{bmatrix}, \quad B = \begin{bmatrix} 7.66 & 2.45 & 2.1 \\ 0.23 & 1.04 & 0.223 \\ 0.6 & 0.756 & 0.658 \end{bmatrix},$$

$$C = \begin{bmatrix} 121.0 & 18.9 & 15.9 \\ 0.0 & 2.7 & 0.145 \\ 11.9 & 3.64 & 15.5 \end{bmatrix}.$$

这个问题有三对分离得很好的非线性特征值(只给出 10 位有效数字), 即

$$\lambda_1 = -0.9179981715 + i1.760584204, \quad \lambda_4 = \bar{\lambda}_1,$$

$$\lambda_2 = 0.09472172578 + i2.522876588, \quad \lambda_5 = \bar{\lambda}_2,$$

$$\lambda_3 = -0.8848302463 + i8.441512159, \quad \lambda_6 = \bar{\lambda}_3.$$

表 1 给出了用本算法与[3]中给出的方法求解本问题的收敛结果、迭代次数和  $\epsilon_k$  (迭代结果与精确特征值的误差)。两种方法迭代的终止条件相同。可以看出, 本算法的迭代次数少于[3]的迭代次数。

表 1

初 始 值	JAIN 和 SINGHAL 的方法		本文的算法		$\epsilon_k$
	迭代次数	收敛结果	迭代次数	收敛结果	
-0.9+1.7i	4	$\lambda_1$	2	$\lambda_1$	0.65E-13
-1.0+1.5i	5	$\lambda_1$	3	$\lambda_1$	0.25E-16
2.0i	8	$\lambda_2$	5	$\lambda_2$	0.38E-16
0.1+2.5i	4	$\lambda_2$	2	$\lambda_2$	0.24E-14
2.4i	5	$\lambda_2$	3	$\lambda_2$	0.22E-16
2.5i	5	$\lambda_2$	3	$\lambda_2$	0.26E-16
3.0i	8	$\lambda_2$	4	$\lambda_2$	0.24E-16
4.0i	6	$\lambda_3$	4	$\lambda_1$	0.71E-10
5.0i	5	$\lambda_3$	3	$\lambda_3$	0.85E-16
10.0i	5	$\lambda_3$	3	$\lambda_3$	0.53E-16

注 1. 表 1 第二列中的迭代次数有几个比[3]中的迭代次数多一, 这是由于迭代终止时要求的精度较高造成的。

注 2. 对于不同的算法, 相同的初值可能收敛到不同的特征值。

例 2. 考虑二次对称特征值问题<sup>[7]</sup>

$$A(\lambda) = \begin{bmatrix} -\lambda^2 - 3\lambda + 1 & & & \\ \lambda^2 - 1 & -2\lambda^2 - 3\lambda + 5 & & \text{对称} \\ -\lambda^2 - 3\lambda + 1 & \lambda^2 - 1 & -2\lambda^2 - 5\lambda + 2 & \\ -2\lambda^2 - 6\lambda + 2 & 2\lambda^2 - 2 & -4\lambda & -9\lambda^2 - 19\lambda + 14 \end{bmatrix},$$

这个矩阵有两个二重特征值 1 和 -2, 还有四个单特征值  $-4 \pm \sqrt{19}$  和  $-4 \pm \sqrt{18}$ 。由于二

表 2

初值 数 据 次 数	1.2+0.1i		-2.01+0.2i	
	收敛结果	$ \lambda_k - \lambda^* $	收敛结果	$ \lambda_k - \lambda^* $
1	0.99339215593515 - i0.11E-01	0.13E-01	-1.9865024457538 - i0.27E-01	0.30E-01
2	0.99999458939738 + i0.16E-06	0.54E-05	-2.0001052281430 + i0.24E-04	0.11E-03
3	1.00000000000000 + i0.37E-16	0.54E-15	-1.9999999999999 - i0.10E-12	0.17E-12
4			-2.0000000000000 - i0.95E-29	0.95E-29
5				

重特征值 1 和 -2 都是具有线性初等因子的重特征值，因此，由算法的收敛性结果可知迭代应具有三阶收敛性。表 2 中的数据也说明了这一点， $|\lambda_{k+1} - \lambda^*| \approx c \cdot |\lambda_k - \lambda^*|^3$ ,  $c$  为某正常数。

例 3. 为了考察算法对其它情形的重特征值的收敛性，我们给出了下面的二次特征值问题([4,6]):

$$A(\lambda) = A\lambda^2 + B\lambda + C,$$

其中

$$A = I,$$

$$B = \begin{bmatrix} 3\alpha & -(1 + \alpha^2 + 2\beta^2) & \alpha(1 + 2\beta^2) & -\beta^2(\alpha^2 + \beta^2) \\ 2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 0 \end{bmatrix},$$

$$C = \begin{bmatrix} -1 + 2\alpha^2 & \alpha(1 - \alpha^2 - 2\beta^2) & 2\alpha^2\beta^2 & -\alpha\beta^2(\alpha^2 + \beta^2) \\ 2\alpha & -(\alpha^2 + 2\beta^2) & 2\alpha\beta^2 & -\beta^2(\alpha^2 + \beta^2) \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix},$$

这里  $\alpha \geq 0$  是参数，且  $\beta = 1 + \alpha$ .  $\det A(\lambda)$  的零点之间的分离程序随  $\alpha$  的改变而改变。特别当  $\alpha = 0$  时，它有三重特征值  $\pm i$  和二重特征值 0.

由于  $\text{rank } A(\pm i) = 2$ ,  $\text{rank } A(0) = 3$ ，因此  $\pm i$  和 0 都不是具有线性初等因子的重特征值。表 3 给出了  $\alpha = 0$  时用本算法求解此问题的数值结果。

表 3

初 始 值	迭 代 次 数	收 敛 结 果
0.1	3	-0.12E-15 - 0.0000000i
-0.01 - 1.01i	7	-0.46E-05 - 1.0000047i
2+i	11	-0.36E-05 - 0.9999956i
2+2i	12	0.44E-05 - 1.0000008i

对于初值  $2+i$  和  $2+2i$ , [4]给出的迭代次数分别为 22 和 25 次, 而对于初值 0.1, [6]迭代了 30 次才精确到  $0.5 \times 10^{-5}$ 。可见, 本算法对不具有线性初等因子的重特征值也是有效的。

### 参 考 文 献

- [1] P. Lancaster, *Lambda matrices and vibrating system*, Pergamon Press, Oxford, 1966.
- [2] V. N. Kublanovskaya, On an aproach to the solution of the generalized latent value problem for lambda-matrices, SIAM J. Numer. Anal., 7(1970), 532—537.
- [3] N. K. Jain, K. Singhal, On Kublanovskaya's approach to the solution of the generalized latent value problem for functional lambda-matrices, SIAM J. Numer. Anal., 20(1983) 1062—1070.
- [4] 李仁仓, QR 分解与非线性特征值问题, 计算数学, 11: 4(1989), 374—385.
- [5] P. Lancaster, A generalized Rayleigh quotient iteration for lambda-matrices, Arch. Rat. Mech. Anal., 8(1961), 309—322.
- [6] A. Ruhe, Algorithms for the nonlinear eigenvalue problem, SIAM J. Numer. Anal., 10(1973), 674—689.
- [7] Neumaier, Residual inverse iteration for the nonlinear eigenvalue problem, SIAM J. Numer. Anal., 22(1985), 914—923.
- [8] Sun Ji-guang, Eigenvalues and eigenvectors of a matrix dependent on several parameters, Journal of computational mathematics, 3(1985), 351—364.
- [9] G.H. Golub, C.F. Van Loan, *Matrix Computations*, The Johns Hopkins University Press, 1983.