

# 一个自我修正的迭代法及其收敛性<sup>\*1)</sup>

黄清龙

(江苏工业学院信息科学系 江苏常州 213016)

A SELF-MODIFIED ITERATIVE METHOD AND ITS CONVERGENCE

Huang Qinglong

(Dept. of Information Science, Jiangsu Polytechnic University, Changzhou, 213016)

## Abstract

This paper discusses a self-modified iterative method. It is a new method for simultaneously finding all roots of a nonlinear algebraic equation. The convergence and the convergence rate with higher order are obtained. The results of efficiency analysis and numerical example are satisfactory.

**Key words:** roots, iteration method, self-modification, convergence, efficiency

## §1. 引言

设有  $n$  次代数方程

$$f(x) = x^n + a_{n-1}x^{n-1} + \cdots + a_1x + a_0 = \prod_{i=1}^n (x - r_i) = 0, \quad (1)$$

其中  $r_i \neq r_j$  ( $i \neq j$ ).

作为解代数方程时牛顿法的一种改进, 文 [1,6] 讨论了一个在没有重根的情况下可同时求解出  $n$  次代数方程 (1) 的  $n$  个根且 3 阶收敛的算法, 其迭代公式为

$$x_i^{(k+1)} = x_i^{(k)} + \frac{\alpha_i^{(k)}}{1 + \alpha_i^{(k)} \beta_i^{(k)}}, \quad (2)$$

其中

$$\alpha_i^{(k)} = -\frac{f(x_i^{(k)})}{f'(x_i^{(k)})}, \quad (3)$$

$$\beta_i^{(k)} = \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n \frac{1}{x_i^{(k)} - x_j^{(k)}}, \quad (4)$$

\* 2003 年 6 月 2 日收到。

1) 江苏省高校自然科学研究项目 (02KJD110001).

$x_j^{(0)}$  ( $j = 1, 2, \dots, n$ ) 是方程 (1) 的  $n$  个根的初始近似值.

文 [2] 以文 [3] 中的迭代法为基础讨论其四种不同的修正迭代, 提高了文 [3] 中的迭代法的收敛阶. 文 [2] 实际上是利用不同的迭代函数相复合产生新的迭代函数. Gauss-Seidel 技巧是迭代函数自己与自己的结合, 但通常不提高收敛阶. 受文 [2] 和 Gauss—Seidel 技巧的启发, 本文将迭代公式 (2) 与它自己相结合, 构造出一个新的迭代式

$$x_i^{(k+1)} = x_i^{(k)} + \frac{\alpha_i^{(k)}}{1 + \alpha_i^{(k)} \gamma_i^{(k)}}, \quad (5)$$

其中

$$\gamma_i^{(k)} = \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n \frac{1}{x_i^{(k)} - u_j^{(k)}}, \quad (6)$$

$$u_j^{(k)} = x_j^{(k)} + \frac{\alpha_j^{(k)}}{1 + \alpha_j^{(k)} \beta_j^{(k)}}. \quad (7)$$

$\alpha_i^{(k)}, \beta_i^{(k)}$  ( $i = 1, 2, \dots, n$ ) 仍由 (3) 式, (4) 式决定.

按照文 [2] 的观点, 这是迭代公式 (2) 自己对自己进行修正. 这使得在进行第  $k+1$  步迭代时更充分地利用了第  $k$  步的计算结果. 本文将证明迭代式 (5) 是收敛的而且收敛阶至少为 5, 因而比迭代式 (2) 高 2 阶收敛, 而迭代式 (5) 比迭代式 (2) 新增加的主要工作量只是计算  $\gamma_i^{(k)}$ .

文 [1, 2, 3, 5] 都是讨论同时求解方程 (1) 的  $n$  个根的方法, 但都没有分析计算效率. 事实上本文的迭代式 (5) 的计算效率比文 [1, 2, 3, 5] 的迭代法都高, 而且比文 [2, 3, 5] 的迭代式更简洁, 在计算机上的算法实现更容易. (5) 式的数值计算结果也是满意的.

## §2. 迭代法的收敛性

为了证明需要, 将 (5) 改写成

$$h_i^{(k+1)} = \frac{A_i^{(k)}}{1 + A_i^{(k)}} h_i^{(k)}, \quad (8)$$

其中  $h_i^{(k)} = x_i^{(k)} - r_i$ ,  $i = 1, 2, \dots, n$ ;  $k = 0, 1, 2, \dots$ ,

$$A_i^{(k)} = \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n \frac{(x_i^{(k)} - r_i)(r_j - u_j^{(k)})}{(x_i^{(k)} - r_j)(x_i^{(k)} - u_j^{(k)})}. \quad (9)$$

记

$$h^{(k)} = \max_{1 \leq i \leq n} |h_i^{(k)}| \quad (k = 0, 1, 2, \dots), \quad (10)$$

$$d = \min_{1 \leq i < j \leq n} |r_i - r_j|, \quad (11)$$

$$p = \frac{n-1}{(s-1)(s-2)}, \quad q = \frac{p}{1-p}. \quad (12)$$

取常数  $s$  满足  $s > \max\{4, n\}$ , 其中  $n$  是代数方程 (1) 的次数 (不妨设  $n \geq 2$ ).

**引理 1.** 设  $u_j^{(k)}$  由 (7) 式确定, 则当迭代初值  $x_j^{(0)}$  ( $j = 1, 2, \dots, n$ ) 满足  $|x_j^{(0)} - r_j| \leq \frac{d}{s}$  时,  $|u_j^{(k)} - r_j| \leq \frac{s^2}{d^2} h^{(k)3}, j = 1, 2, \dots, n; k = 0, 1, 2, \dots$ .

引理 1 的证明参见文 [6] 的定理 2.

**定理 1.** 当迭代初值  $x_j^{(0)}$  ( $j = 1, 2, \dots, n$ ) 满足  $|x_j^{(0)} - r_j| \leq \frac{d}{s}$  时, 由 (5) 式产生序列  $\{x_i^{(k)}\}_{k=0}^{\infty}$  收敛于  $r_i$ , 且收敛阶至少为 5.

证明. 先用数学归纳法证明收敛性. 当  $i \neq j$  时, 由引理 1 易知

$$\begin{aligned} |x_i^{(0)} - r_j| &\geq (s-1) \frac{d}{s}, \quad |r_j - u_j^{(0)}| \leq \frac{d}{s}, \\ |u_j^{(0)} - x_i^{(0)}| &\geq |r_i - r_j| - |u_j^{(0)} - r_j| - |x_i^{(0)} - r_i| \geq (s-2) \frac{d}{s}, \end{aligned}$$

由此可得

$$|A_i^{(0)}| \leq \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n \frac{|h^{(0)}|^4 s^4}{(s-1)(s-2)d^4} \leq \frac{n-1}{(s-1)(s-2)} = p < \frac{1}{2}, \quad (13)$$

则由 (8) 式得

$$|h_i^{(1)}| \leq \frac{|A_i^{(0)}|}{1 - |A_i^{(0)}|} |h_i^{(0)}| \leq q |h_i^{(0)}|. \quad (14)$$

一般地, 设  $|h_j^{(k)}| \leq \frac{d}{s}$  ( $j = 1, 2, \dots, n$ ), 则类似地估计可得

$$|A_i^{(k)}| = \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n \frac{|h^{(k)}|^4 s^4}{(s-1)(s-2)d^4} \leq p < \frac{1}{2}, \quad (15)$$

$$|x_i^{(k+1)} - r_i| \leq \frac{d}{s}, \quad |h_i^{(k+1)}| \leq q |h_i^{(k)}|, \quad (16)$$

这里  $p, q$  仍由 (12) 式确定, 且  $0 < q < 1$ .

因此由数学归纳法知当定理的条件满足时 (15) 式, (16) 式总成立. 反复利用 (16) 式则得  $|h_i^{(k)}| \leq q^k |h_i^{(0)}| \leq \left(\frac{d}{s}\right) q^k$ .

由于  $0 < q < 1$ , 故当  $k \rightarrow \infty$  时,  $|h_i^{(k)}| \rightarrow 0$ , 即  $x_i^{(k)} \rightarrow r_i$  ( $i = 1, 2, \dots, n$ ).

下面讨论收敛阶. 由 (15) 式知

$$|A_i^{(k)}| \leq \frac{(n-1)s^4}{(s-1)(s-2)d^4} |h^{(k)}|^4.$$

又由 (15) 式知  $|A_i^{(k)}| < \frac{1}{2}$ , 故由 (8) 式得

$$|h_i^{(k+1)}| \leq \frac{2(n-1)s^4}{(s-1)(s-2)d^4} |h^{(k)}|^5,$$

所以迭代式(5)是至少 5 阶收敛的. 证毕.

### §3. 迭代法的效率分析和初值选择

#### 1. 关于计算效率

在进行效率分析时, 采用  $e = \frac{\ln m}{w}$  作为迭代法的计算效率, 这里  $m > 1$  是迭代法的收敛阶,  $w$  是每一步迭代的计算工作量<sup>[4]</sup>.

我们假设用秦九韶算法计算多项式的值, 这时计算一个  $n$  次多项式的值只需  $n$  次乘法运算. 我们假设  $n$  次乘(或除)法运算作为一个计算工作量单位, 加减运算量忽略不计, 则可以粗略地认为  $f(x_i^{(k)})$ ,  $f'(x_i^{(k)})$ ,  $\beta_i^{(k)}$ ,  $\gamma_i^{(k)}$  的计算量都为 1. 对每个根平均而言, Newton 法每迭代一步的计算量为 2. 利用文 [1] 的迭代法即(2)式每迭代一步的计算量为 3. 利用本文(5)式每迭代一步的计算量为 4. Newton 法的计算效率为  $\frac{\ln 2}{2}$ . 文 [1] 迭代法的计算效率为  $\frac{\ln 3}{3}$ . 迭代式(5)的计算效率为  $\frac{\ln 5}{4}$ . 可见本文新获得的迭代法的计算效率高于文 [1] 的迭代法, 当然更高于 Newton 法的效率.

事实上虽然迭代式(5)的构造思想来源于文 [2], 但我们新构造的这个迭代法比文 [2, 3, 5] 中的迭代法都更简洁, 计算效率也更高. 和文 [1] 中的迭代法相比, 迭代式(5)不光提高了 2 阶敛速, 而且改善了计算效率. 在利用文 [2] 的思想构造新的迭代法时, 不光要注意收敛阶的提高, 也要注意这样做引起的计算量的增加, 把收敛阶和计算量结合起来考察是否改善了计算效率.

#### 2. 关于迭代初值

初值选择是所有的局部收敛方法都面临的问题, 比如文 [1, 2, 3, 5] 中的迭代法, 本文的迭代式(5), 甚至著名的 Newton 法都是局部收敛的, 但它们仍然是重要的. 用它们求解时需要选择适当的迭代初值, 通常的做法是用对初值要求低的迭代法如文 [7] 的递推二分搜索法(recursive interval bisection search procedure), 文 [8] 中的二分法或 Bernoulli 方法求得较精确的初始近似(虽然这些迭代法收敛慢但总是可行的), 然后再用高速收敛的迭代法计算.

特别是文 [8] 中改进的 Bernoulli 方法, 是专门用于求解多项式方程的迭代法, 不需要特别选取初值并且可以求出方程(1)的所有实根或虚根, 因而可用它求出迭代式(5)所需初值.

另一方面, 当  $|x| \geq 1$  时显然有

$$\left| \frac{x^n + a_{n-1}x^{n-1} + \cdots + a_1x + a_0}{x^{n-1}} \right| \geq |x| - |a_{n-1}| - |a_{n-2}| - \cdots - |a_0|.$$

可见取  $R = \max\{1, |a_0| + |a_1| + \cdots + |a_{n-1}|\}$ , 则当  $|x| > R$  时,

$$|f(x)| = \left| x^n + a_{n-1}x^{n-1} + \cdots + a_1x + a_0 \right| > 0.$$

也就是说, 方程(1)的全体实根都在区间  $[-R, R]$  内, 因而可用算法更加简单的二分法来确定实根的初始近似.

文 [1, 2, 3, 5] 也是讨论同时求解方程 (1) 的全部根的方法, 而且都是局部收敛的, 那里并没有讨论初值选择, 但事实上初值选择还是非常重要的. 我们这里讨论的确定迭代初值的思想方法对它们也是适用的. 本文侧重于收敛速度和计算效率的研究, 对初值选取我们只做上面简单的讨论.

顺便指出, 由于本文的 (5) 式是由文 [1] 的迭代法进行自我修正而得, 因此 (5) 式对迭代初值的要求并不比文 [1] 中的迭代法更苛刻. 虽然 (5) 式的计算效率高于文 [1] 的迭代法, 但使文 [1] 的迭代法收敛的初值, 用于 (5) 式时也同样收敛.

#### §4. 数值例子

为了考察文 [1] 的迭代法和 (5) 式用于实际求解代数方程的情形, 我们使用这两个迭代法利用 Matlab 编程计算. 现将计算结果附于后.

例 1. 求解方程<sup>[5]</sup>  $128x^4 - 256x^3 + 160x^2 - 32x + 1 = 0$ , 迭代初值分别取 0, 0.3, 0.6, 1, 精度要求  $10^{-12}$ , 计算结果见表 1.

例 2. 求解地震波理论中的 *Rayleigh* 方程  $32x^3 - 56x^2 + 24x - 3 = 0$ , 迭代初值分别取 0, 0.5, 1, 精度要求  $10^{-12}$ , 计算结果见表 2.

表 1 求解方程  $128x^4 - 256x^3 + 160x^2 - 32x + 1 = 0$  的计算结果

迭代公式	迭代次数 k	$x_1^{(k)}$	$x_2^{(k)}$	$x_3^{(k)}$	$x_4^{(k)}$
文 [1] 的 迭代式	0	0	0.3	0.6	1
	1	0.038461538462	0.308747673491	0.690918635171	0.963060686016
	2	0.038060233496	0.308658283776	0.691341713184	0.961939772593
	3	0.038060233744	0.308658283817	0.691341716183	0.961939766256
本文的 (5) 式	0	0	0.3	0.6	1
	1	0.038058405380	0.308657860567	0.691251235869	0.961945290150
	2	0.038060233744	0.308658283817	0.691341716183	0.961939766256

表 2 求解方程  $32x^3 - 56x^2 + 24x - 3 = 0$  的计算结果

迭代公式	迭代次数 k	$x_1^{(k)}$	$x_2^{(k)}$	$x_3^{(k)}$
文 [1] 的 迭代式	0	0	0.5	1
	1	0.200000000000	0.375000000000	1.176470588235
	2	0.243808087597	0.323805689748	1.183011463175
	3	0.249955665119	0.317035707337	1.183012701892
	4	0.249999999979	0.316987298131	1.183012701892
	5	0.250000000000	0.316987298108	1.183012701892
本文的 (5) 式	0	0	0.5	1
	1	0.223048327138	0.337264150943	1.181268882175
	2	0.249914402269	0.317056482451	1.183012702162
	3	0.250000000000	0.316987298108	1.183012701892

从表 1 可见, 从同样的迭代初值出发, 要使全部根都达到精度要求, 用文 [1] 的迭代法需要 3 步迭代, 利用本文的 (5) 式只要迭代 2 步. 从表 2 可见, 利用文 [1] 的迭代法需要

5 步, 而利用本文的(5)式只需要 3 步, 所以(5)式确实比文[1]的方法收敛更快. 从这里的数值例子可见, 定理 1 中的条件  $|x_j^{(0)} - r_j| \leq \frac{d}{s} (j = 1, 2, \dots, n)$  只是保证收敛的充分条件, 当迭代初值不满足这个条件时对有些方程而言迭代式(5)仍可能收敛.

### 参 考 文 献

- [1] L W. Ehrlich, A modified Newton method for polynomials. Comm ACM, 10(1967) 107-108.
- [2] De-ren Wang, Yu-jiang Wu, Some modifications of the parallel Halley iteration method and their convergence. Computing, 28(1987) 75-87.
- [3] Wang Xinghua, Zheng Shiming, Parallel Halley iteration method with circular arithmetic for finding all zeros of a polynomial. A Journal of Chinese University, Numer. Math., 4(1985) 308-314.
- [4] 李庆扬, 莫孜中, 邱力群, 非线性方程组的数值解法, 科学出版社, 1987, 35-37
- [5] 张志海, 田伶改, 求无重根时代数方程根的一种数值迭代方法. 高校计算数学学报, 23:1 (2001) 38-44.
- [6] 黄清龙, 解代数方程时牛顿法的一种改进. 应用数学, 8(增) (1995) 73-76.
- [7] R. E. Moore, S. T. Jones, Safe starting regions for iterative methods. SIAM J. Numer. Anal., 14:6 (1977), 1051-1065.
- [8] 曹志浩, 张玉德, 李瑞遐, 矩阵计算和方程求根, 人民教育出版社, 1979, 230-240.