

## 利用半群代数中良序基构造解稀疏多项式方程组特征值方法

刘卫江<sup>1,3</sup>, 冯果忱<sup>2</sup>

(1. 渤海大学信息科学与工程学院, 辽宁 锦州 121003; 2. 吉林大学数学科学学院, 吉林 长春 130023

3. 东南大学计算机科学与工程系, 江苏 南京 210096)

(E-mail: lweijiang@sohu.com)

**摘 要:** 本文利用半群代数  $k[A]$  中良序基, 构造了求稀疏多项式方程组解的特征值矩阵, 并给出了可以构造方阵的条件.

**关键词:** 稀疏多项式; 良序基; 特征值.

**MSC(2000):** 13P10

**中图分类号:** O187.2

利用矩阵特征值求解多项式方程组的思想始于奥地利数学家 H.J.Stetter<sup>[1]</sup>, 随着进一步的研究建立了相应的理论基础<sup>[2-4]</sup>, 成为一种很有效的解多项式方程组的方法. 熟知多项式方程组的项数是为其变量个数(维数)及次数所确定的组合数, 随着次数及维数的增加, 按指数形式增长, 特征值方法矩阵阶也随着维数与次数而增长, 按指数增长. 实际问题中的多项式有大量缺项, 即所谓有稀疏性, 考虑了这种稀疏性, 降低了特征值方法中矩阵的阶, 在 [5] 我们已经证明了求代数集  $V(G)$  与一个稀疏联合特征值问题的求解是等价的, 但这是一般是由一组广义特征值问题构成, 尽管有人在研究广义特征值问题<sup>[6]</sup>, 但它的求解远不如方阵特征值求解成熟, 人们不仅要问, 什么时候稀疏特征值问题可化为求方阵特征值呢? 即广义特征值问题变成普通特征值问题. 若半群代数中良序基求得, 如何利用良序基生成特征值问题? 这是本文要讨论的问题.

### 1 引 言

设  $k$  为代数闭域, 通常我们取复数域  $C, N_0$  为非负整数集合,  $A = \{a_1, \dots, a_m\}$  是  $Z^n$  的有限子集, 每个  $a_i$  都对应了罗朗 (Laurent) 多项式环  $k[x_1, x_1^{-1}, \dots, x_n, x_n^{-1}]$  中的一个罗朗单项式. 我们考虑如下的半群同态:

$$\Pi: N_0^m \rightarrow Z^n,$$

$$u = (u_1, \dots, u_m) \mapsto u_1 a_1 + \dots + u_m a_m.$$

$\Pi$  在  $Z^n$  中的象是如下的半群:

$$N_0 A = \{\lambda_1 a_1 + \dots + \lambda_m a_m : \lambda_1, \dots, \lambda_m \in N_0\},$$

因而可得到如下的半群代数同态:

$$\hat{\Pi}: k[z_1, \dots, z_m] \rightarrow k[x_1, x_1^{-1}, \dots, x_n, x_n^{-1}],$$

收稿日期: 2003-05-30

基金项目: 国家自然科学基金 (10071031), 辽宁省教育厅高等学校科学研究项目 (2021401161).

$$z_i \mapsto x^{a_i}.$$

定义 1.1<sup>[7]</sup> 半群代数同态  $\hat{\Pi}$  的核是  $k[Z]$  中的理想, 称其为  $A$  的环面理想, 记为  $I_A$ . 它对应的代数簇称为  $A$  的环面簇, 记为  $V(I_A)$ .

显然  $I_A$  是素理想. 也就是说  $V(I_A)$  是不可约代数簇.

$A$  是  $N_0^n$  中一个子集  $A = \{j_1, j_2, \dots, j_m\}$ , 记  $k[x] = k[x_1, \dots, x_n], k[z] = k[z_1, \dots, z_m]$ .

环面同态  $\hat{\Pi}$ :

$$\begin{aligned} k[z] &\rightarrow k[x] \\ z_i &\mapsto x^{j_i} \quad i = 1, 2, \dots, m. \end{aligned}$$

同态  $\hat{\Pi}$  的核  $\ker(\hat{\Pi}) = I_A$ , 同态  $\hat{\Pi}$  的象  $\text{Im}(\hat{\Pi}) = k[A] = k[z]/I_A$ ,  $k[A]$  为  $k[x]$  的子环, 子代数, 也记作  $k[x^{j_1}, \dots, x^{j_m}]$ , 它中的元素是  $x^{j_1}, \dots, x^{j_m}$  的幂积的  $k$ -线性组合, 即视  $x^{j_1}, \dots, x^{j_m}$  为独立变元的多项式. 我们把  $k[A]$  中以  $x^{j_1}, \dots, x^{j_m}$  作为独立变元的幂积称作  $k[A]$  的单项式. 把  $k[A]$  中的单项式化成  $x_1, \dots, x_n$  的幂积, 看作  $k[x]$  中的单项式时, 若为同一个, 那么在  $k[A]$  中我们视之为相同的单项式, 所以通常我们把  $k[A]$  中的单项式写成  $k[x]$  中的单项式形式, 只需知道它能表示成  $x^{j_1}, \dots, x^{j_m}$  的幂积形式, 把它看作  $k[A]$  中的单项式即可, 按此, 我们有  $k[A] \subset k[x]$ .

设  $f_1, \dots, f_\sigma \in k[A]$  是一组给定的多项式.  $F_A$  是由  $f_1, \dots, f_\sigma$  在  $k[A]$  中生成的多项式理想, 记为  $F_A = \langle f_1, \dots, f_\sigma \rangle$ . 同多项式环类似我们可以定义  $k[A]$  中单项式序、单项式理想和首项理想.

命题 1.2<sup>[8]</sup> 设  $F_A = \langle f_1, \dots, f_\sigma \rangle \subset k[A]$  是非零理想, 对任何整数  $t > 0$ , 都可构造  $k[A]$  中多项式集合  $PS = \{f_1, \dots, f_{s_t}\} \subset F_A$  为理想  $F_A$  的良序基.

良序基的性质与构造算法可见 [8].

## 2 稀疏多项式方程组的环面变换

给定多项式方程组

$$\begin{cases} f_1 = f_1(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0, \\ \dots \dots \dots \\ f_\sigma = f_\sigma(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0, \end{cases} \quad (2.1)$$

记  $d_\mu = \deg(f_\mu)$ . 不妨设  $d_1 \geq d_2 \geq \dots \geq d_\sigma$ .

多项式  $f_i$  可以写成单项式  $x^j$  的  $k$ -线性组合, 这里  $k$  为特征为零的数域. 即

$$f_\mu(x) = \sum_j a_j^{(\mu)} x^j = 0, a_j^{(\mu)} \in k, \mu = 1, 2, \dots, \sigma. \quad (2.2)$$

记  $S = \{j \in N_0^n | a_j^{(\mu)} \neq 0\}$ ,  $N_0$  为非负整数集. 我们把  $S$  称为方程组的支集, 找到  $S$  的最小生成集  $A = \{j_1, j_2, \dots, j_m\} \subset S$ , 使得对任意  $j \in S$  有

$$j = \sum_{k=1}^m b_k j_k, b_k \in N_0,$$

即  $S$  可由  $A$  中元素  $N_0$ -生成, 记  $N_0 A = \{\sum_{k=1}^m c_k j_k | c_k \in N_0\}$ . 注意  $A$  中元素与单项式集合  $X^A = \{x^{j_1}, x^{j_2}, \dots, x^{j_m}\}$  中的元素是一一对应的. 令

$$x^{j_v} = z_v, v = 1, \dots, m, \quad (2.3)$$

把 (2.3) 代入 (2.1) 得到关于  $z$  的方程组:

$$g_{\mu}(z) = \sum_j b_j^{(\mu)} z^j = 0, b_j^{(\mu)} \in k, \mu = 1, 2, \dots, \sigma. \quad (2.4)$$

半群同态映射  $\Pi$ :

$$N_0^m \rightarrow N_0^n, (u_1, \dots, u_m) \mapsto u_1 j_1 + \dots + u_m j_m,$$

提升同态  $\hat{\Pi}$ :

$$\begin{aligned} k[z_1, \dots, z_m] &\rightarrow k[x_1, \dots, x_n], \\ z_i &\mapsto x^{j_i} \quad i = 1, 2, \dots, m. \end{aligned}$$

同态  $\hat{\Pi}$ : 的核  $\ker(\hat{\Pi}) = I_A$  为环面理想 [7]. 记  $G = \langle g_1, \dots, g_{\sigma}, I_A \rangle$  是由  $g_1, \dots, g_{\sigma}, I_A$  在  $k[z]$  生成的理想,  $F_A = \langle f_1, \dots, f_{\sigma} \rangle$  是由  $f_1, \dots, f_{\sigma}$  在  $k[A]$  中生成的理想.  $V(G)$  表示由  $G$  定义的以  $z$  为变量的代数集, 记  $V(G)$  在  $z_v$ -轴上的投影为  $P_{z_v} V(G)$ .

$V(G)$  即下方程组的解:

$$\begin{cases} g_1 = g_1(z_1, z_2, \dots, z_n) = 0, \\ \dots \dots \dots \\ g_{\sigma} = g_{\sigma}(z_1, z_2, \dots, z_n) = 0, \\ z^{u^+} - z^{u^-} = 0, z^{u^+} - z^{u^-} \in I_A. \end{cases} \quad (2.5)$$

由 [9] 求解方程组 (2.1) 的解可分为两步. 先求出方程组 (2.5) 的解, 再求解方程组 (2.3). 求 (2.3) 是比较容易的, 但为求解 (2.5), 我们要求出环面理想  $I_A$  的最小生成元, 或它的 Gröbner 基, 注意  $I_A$  可由二项式生成, 其最小生成元和 Gröbner 基的计算是较为简单的, 在 Sturmfels 的著作 [7] 已彻底解决, 但计算量仍然很大, 且只能用符号计算实现. 我们想不用求  $I_A$  的具体表达式, 而直接从方程组 (2.1) 入手求出方程组 (2.5) 的  $z$  值.

### 3 利用良序基生成特征值问题

对一个多项式集合  $\{f_1, f_2, \dots, f_{\sigma}\}$ ,  $F = \langle f_1, f_2, \dots, f_{\sigma} \rangle$ . 当  $t$  充分大的时候在 [5] 中我们建立了如下的联合特征值问题

$$\left( \begin{bmatrix} A_{11}^{(v)} & A_{10}^{(v)} \\ A_{01}^{(v)} & A_{00}^{(v)} \end{bmatrix} - \lambda_v \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & I_v \end{bmatrix} \right) \begin{pmatrix} Z_1^{(v)} \\ Z_0^{(v)} \end{pmatrix} = 0, v = 1, 2, \dots, m. \quad (3.1)$$

由  $m$  个广义稀疏特征值问题组成. 在实际计算时,  $t$  过大将计算成本过高; 而  $t$  过小特征值问题未必等价方程组的解. 这当然涉及到计算的难度, 因此我们将使用逐次升高  $t$  的试探法. 在 [8] 中我们已经给出构造良序基的算法, 先按某一规则确定一  $t$  值, 当这个良序基得到之后, 再检验由此良序基形成的稀疏联合特征值问题中, 是否对某个  $v, 1 \leq v \leq m$ , 第  $v$  个广义特征值问题可以化为普通的. 如若不然, 按确定规则增大  $t$ , 在原有良序基基础上再构造一新的良序基, 再检验之. 如此下去, 我们或者在某一步得一普通特征值问题; 或可证明这个良序基序列是有限的, 最后一个良序基包含了理想  $F_A$  的 Groebner 基 - 即良性基.

假定对某个指定的  $t$ , 相应的良序基  $PS$  已经算得, 令  $T^c = \{i \in N_0A \mid |i| \leq t\} \setminus T(PS)$ , 则对任意  $i \in T(PS)$  有唯一的  $h_i \in PS$ , 使得

$$h_i = x^i - \sum_{j \in T^c} a_j^{(i)} x^j$$

或

$$x^i = \sum_{j \in T^c} a_j^{(i)} x^j \pmod{F},$$

对每个  $i \in T^c$ , 若定义

$$a_j^{(i)} = \begin{cases} 1, & j = i, \\ 0, & j \neq i, \end{cases}$$

则  $x^i$  也可表为

$$x^i = \sum_{j \in T^c} a_j^{(i)} x^j,$$

总之, 对任意  $i \in N_0A, |i| \leq t$ , 总有

$$x^i = \sum_{j \in T^c} a_j^{(i)} x^j \pmod{F}.$$

于是对每个  $i \in N_0A, |i| \leq t$ , 定义

$$D(i) = \{j \in T^c \mid a_j^{(i)} \neq 0\},$$

称  $D(i)$  为  $i$  的依赖集. 若  $S$  为  $\{i \in N_0A \mid |i| \leq t\}$  的一子集, 则定义

$$D(S) = \cup_{i \in S} D(i),$$

称  $D(S)$  为  $S$  的依赖集. 对每个  $v, 1 \leq v \leq m$ , 令

$$S_v = \{0, j_v, 2j_v, \dots, [t/j_v]j_v\},$$

利用  $S_v$ , 可以判断关于  $j_v$  是否可生成一普通稀疏特征值问题.

**定理 3.1** (Criterion for Eig) 若存在  $v, 1 \leq v \leq m$ , 使

$$D(j_v + D(S_v)) \subset D(S_v), \quad (3.2)$$

则由  $PS$  生成的第  $v$  个广义稀疏特征值问题可以简化为普通特征值问题.

**证明** 将  $D(S_v)$  中的指标排列为

$$i^{(\tau)} > i^{(\tau-1)} > \dots > i^{(1)} > i^{(0)} = 0$$

对应有一以单项式为分量的向量

$$W = (x^{i^{(\tau)}}, x^{i^{(\tau-1)}}, \dots, x^{i^{(1)}}, 1)^T,$$

(3.2) 无非说明对任何

$$x^{i^{(\mu)}}, 0 \leq \mu \leq \tau, x^{j_v} x^{i^{(\mu)}}$$

仍可由  $\{x^{i^{(\tau)}}, x^{i^{(\tau-1)}}, \dots, x^{i^{(1)}}, 1\}$  模  $F_A$   $k$ - 线性表示, 从而存在方阵  $A^{(v)} \in k^{(\tau+1) \times (\tau+1)}$  使得

$$x^{j_v} W = A^{(v)} W \bmod F_A,$$

即广义稀疏特征值问题可化为普通的.

下面给出本文的主要算法

```

Alg EorG
input : a polynomial set PS
output : an ordinary eigenproblem or a Well Arranged
        Basis containing a reduced Groebner Basis for ideal F
         $d := 0$ 
         $t := t(PS)$ 
Repeat
     $PS := WAB(PS, d, t)$ 
    If Criterion(5.3.2) holds true for some  $v$ , form
        the ordinary eigenproblem for  $x^{j_v}$ 
    else
         $d := t$ 
         $t := t(PS)$ 
Until  $t \leq d$ 

```

**定理 3.2** 算法 Alg EorG 或者在某步给出一普通特征值问题, 或在有限步内给出含约化 Groebner 基的良序基.

**证明** 若第一种情况不出现, 则算法必给出一个良序基序列, 比如说

$$PS_0, PS_1, \dots, PS_\mu, \dots$$

满足关系

$$KT(PS_0) > KT(PS_1) > \dots > KT(PS_\mu) > \dots, \quad (3.3)$$

这里  $KT(PS)$  的意义见 [8], 由 [8] 中定理 2, 序列 (3.3) 必为有限的, 故有  $\bar{\mu}$  使  $KT(PS_{\bar{\mu}-1}) = KT(PS_{\bar{\mu}})$ , 这意味着  $t(PS_{\bar{\mu}-1}) \geq t(PS_{\bar{\mu}})$ , 故算法是有限终止的. 由 [8] 中定理 3 说明  $K(PS_{\bar{\mu}})$  为  $F_A$  的一约化 Groebner 基.

在  $G$  为零维理想情形, 对任何  $v, 1 \leq v \leq n$ , 算法 Alg EorG 至少给出  $F_A$  的一含约化 Groebner 基的良序基, 由 [10] 知, 有  $n_v, 1 \leq v \leq m$  使  $x^{n_v j_v}$  为 Groebner- 基中某多项式领式的倍式, 易得到下定理:

**定理 3.3** 若  $G$  为零维理想, 则对任何  $v, 1 \leq v \leq n$ , 算法 Alg EorG 必可生成一关于  $x^{j_v}$  的普通特征值问题.

对于  $V(G)$  中有流形解的情形, 最终良序基生成广义特征值问题, 然后求其正则特征值.

## 参考文献:

- [1] AUZINGER W, STETTER H J. An elimination algorithm for the computations of all zeros of a system of multivariate polynomial equations [J]. Internat. Schriftenreihe Numer. Math., 1988, 86: 11-30.

- [2] FENG Guo-chen, ZHANG Shu-gong. *Reducing the multivariate polynomial system to eigenvalue problem* [J]. Northeast. Math. J., 1992, 8(3): 253–256.
- [3] FENG Guo-chen, WU Wen-da, HUANG Kai. *The computation of eigenvalue problem equivalent to multi-variate polynomial system and the Groebner bases* [J]. Adv. in Math. (China), 1993, 22(3): 282–284.
- [4] FENG Guo-chen, WU Wen-da, HUANG Kai. *Second equivalence theorem of multi-variate polynomial system and eigen problem* [J]. Adv. in Math. (China), 1993, 22(5): 476–477.
- [5] 刘卫江. 解稀疏多项式方程组特征值方法的建立与等价性定理 [J]. 吉林大学学报 (理学版), 2002, 40(2): 141–143.  
LIU Wei-jiang. *The constuction of Eigenvalue method of sparse polynomial and equivalence theorem* [J]. J. Jilin University (Science Edition), 2002, 40(2): 141–143. (in Chinese)
- [6] KAGSTRÖM B. *RGSVD-an algorithm for computing the Kronecker structure and reducing subspaces of singular matrix pencils  $A-\lambda B$*  [J]. SIAM J. Sci. Statis. Comput., 1986, 7 (1): 185–211.
- [7] STURMFELS B. *Gröbner Bases and Convex Polytopes* [M]. Providence RI: AMS 1996, 31–38.
- [8] 刘卫江, 冯果忱. 半群代数中理想  $F_A$  良序基的构造 [J]. 数学研究, 2001, 34(3): 256–263.  
LIU Wei-jiang, FENG Guo-chen. *The construction of well arranged basis for ideal  $F_A$  in semigroup Algebra* [J]. J. Math. Study, 2001, 34(3): 256–263. (in Chinese)
- [9] LUO Hong-yong, FENG Guo-chen. *Fibre of Toric Map and Solving Affine Polynomial System* [J]. Adv. in Math. (China), 1999, 28(2), 189–191.
- [10] 刘卫江. 多项式代数与半群代数中 Groebner 基的关系 [J]. 数学杂志, 2002, 22(4): 464–468.  
LIU Wei-jiang. *The relation between groebner bases on polynomial algebra and semigroup algebra* [J]. J. Math. (Wuhan), 2002, 22(4): 464–468. (in Chinese)

## Constructing Eigenvalue Method for Solving Sparse Polynomial Equations by Well Arranged Basis in Semigroup Algebra

LIU Wei-jiang<sup>1,3</sup>, FENG Guo-chen<sup>2</sup>

( 1. College of Information science and engineering, Bohai University, Jinzhou, 121003, China;

2. College of Mathematics Science, Jilin University, Changchun, 130023, China;

3. Department of Computer Science and Engineering, Southeast University, Nanjing 210096, China )

**Abstract:** Eigenvalue matrix for resolving sparse polynomial equations is constructed by deploying well arranged basis in semigroup algebra  $k[A]$ . The condition for the constructed matrix to be square is discussed.

**Key words:** sparse polynomial; well arranged basis; eigenvalue.