

複数個の 1 変数多項式に対する 部分終結式行列の構成に向けて

Towards reduced construction of subresultant matrix of multiple univariate polynomials

照井 章*

AKIRA TERUI

筑波大学 数理物質系

FACULTY OF PURE AND APPLIED SCIENCES, UNIVERSITY OF TSUKUBA

Abstract

我々は、3 個以上の実係数 1 変数多項式に対し、それらの最大公約子 (GCD) の次数を見積もることができるような行列 (部分終結式行列、もしくはそれらに類似する行列) の新たな構成法を示唆する。この構成法は、筆者が知る限り、これまでに提案された同種の行列の構成法と比較して、次元がより小さく抑えられ、行列の rank をはじめとする計算の効率の向上が期待される。本稿では、ある計算例に対し、新たな構成法によって構成される行列の rank から入力多項式の GCD の次数を見積もる計算例を示す。

Abstract

For more than three real univariate polynomials as an input, we suggest a new construction of subresultant-like matrix which enable us to estimate the degree of the greatest common divisor (GCD) of the input polynomials from its rank. To the best of the author's knowledge, the dimension of the matrix with our definition is smaller than those with previously known definitions, thus we expect more efficient computation from subresultant-like matrices, such as matrix rank, by our definition. We demonstrate estimating the degree of the GCD from the rank of the matrix by our definition with an example.

1 はじめに

本稿では、3 個以上の 1 変数多項式に対し、それらの最大公約子 (Greatest Common Divisor; GCD) の次数を見積もることができるような行列 (部分終結式行列、もしくはそれらに類似する行列) の構成について論ずる。

f, g をともに実係数 1 変数多項式とする。 f と g に対し、それらの係数を成分にもつ Sylvester 行列を構成するとき、その行列式を f と g の終結式 [6] といい、ここに $R(f, g)$ で表す。 f と g が共通零点をもつための必要十分条件として $R(f, g) = 0$ が知られている。なお、 f と g が共通零点をもつことは、 f と g が自明でない GCD をもつことと同値であることに注意する。

また、 f と g で生成される多項式剰余列 (Polynomial Remainder Sequence; PRS) に対し、Sylvester 行列の小行列式により、PRS の各要素の係数を表すことが可能である。このような行列は“部分終結式行列”

*terui@math.tsukuba.ac.jp

命題 1

P_1, P_2 を式 (1) で与えられたものとする. $N_k(P_1, P_2)$ が正則ならば, またその時に限り, $\deg(\gcd(P_1, P_2)) \leq k$ が成り立つ. ■

部分終結式の理論より, $N_k(P_1, P_2)$ が, $k \geq d$ のときに非特異かつ $k = 0, 1, \dots, d-1$ のときに特異ならば $\deg(\gcd(P_1, P_2)) = d$ であることがわかる. このとき, $N_0(P_1, P_2)$ の rank が full-rank から d だけ減少する. よって, $N_0(P_1, P_2)$ の rank を調べることで, $\deg(\gcd(P_1, P_2))$ を見積もることができる.

$N_0(P_1, P_2)$ の rank と $\deg(\gcd(P_1, P_2))$ の関係は, 近似 GCD の算法においても, たとえば筆者が提案する算法 ([4], [5]) の中では, 制約つき最適化の制約条件を導くのに用いられている.

3 3 個以上の入力多項式に対する部分終結式行列とその課題

入力多項式の個数が 3 個以上の場合に, Rupprecht [2] は, 部分終結式行列の一つとして, 以下の形の行列を提案している.

$$N_k(P_1, \dots, P_n) = \begin{pmatrix} C_{d_1-1-k}(P_2) & C_{d_2-1-k}(P_1) & 0 & \cdots & 0 \\ C_{d_1-1-k}(P_3) & 0 & C_{d_3-1-k}(P_1) & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \cdots & \ddots & \vdots \\ C_{d_1-1-k}(P_n) & 0 & \cdots & 0 & C_{d_n-1-k}(P_1) \end{pmatrix}. \quad (3)$$

この形の部分終結式行列は, 筆者も 3 個以上の入力多項式に対する近似 GCD 算法 ([4], [5]) で用いており, 効果を挙げている.

しかしながら, 式 (3) による部分終結式行列は, 入力多項式の個数に比例して次元が大きくなる (行数: $r_k = d_1 + d_2 + \dots + d_n - (n-1)k + (n-2)d_1$, 列数: $c_k = d_1 + d_2 + \dots + d_n - n \cdot k$). 筆者の近似 GCD 算法では, 反復計算に用いる連立 1 次方程式の係数行列に, 式 (3) と同様の形の行列がブロックとして埋め込まれており, 部分終結式行列の次元は算法の効率にも影響する. よって, 3 個以上の入力多項式に対しては, より小さな次元をもち, それらの rank から入力多項式の GCD の次数を見積もることが可能な (部分終結式行列に類似する) 行列を用いることが望ましい.

3 個以上の入力多項式に対する部分終結式行列の構成法では, 上記の Rupprecht の方法の他に, 筆者が知る限り, 佐々木・古川による多重多項式剰余列と, それらに対する部分終結式の理論がある [3]. この理論は, 入力多項式の組 (P_1, \dots, P_n) に対し, ある P_i で残りの P_j ($j \neq i$) を割った剰余を求める計算の繰り返しによって生成される多項式の組 (多重多項式剰余列) について, 各多項式の係数を, 入力多項式の係数を成分とする行列式で表現するための行列式の具体的な構成法を与えている点で興味深い. しかしながら, 本論においては, PRS の各係数の具体的な表現よりもむしろ, 入力多項式の GCD の見積もりの方により興味があり, かつ, そのような情報を, より簡潔な行列表現で得たいという要望がある.

そこで, 次章では, 3 個の入力多項式に対し, 2 個の入力多項式に対する部分終結式行列 $N_k(P_1, P_2)$ に類似し, かつ表現がより簡潔で次元がより小さな行列を構成し, その rank から入力多項式の GCD の次数を見積もる例を示す.

- (a) 第 j 列に第 $j - 5$ 列の $-\frac{p_4^{(3,5)}}{p_3^{(1,5)}}$ 倍を加える. この結果の第 $(j - 3, j)$ 成分を $\bar{p}_3^{(3,5)}$ とおく.
- (b) 第 j 列に第 $j - 4$ 列の $-\frac{\bar{p}_3^{(3,5)}}{p_3^{(1,5)}}$ 倍を加える.

以上の列変形により, 式 (10) の列ブロックは

$$\begin{pmatrix} & & & & p_4^{(3,5)} \\ p_3^{(1,6)} & & & & p_3^{(3,5)} & 0 \\ p_2^{(1,6)} & p_3^{(1,6)} & & & p_2^{(3,5)} & 0 & 0 \\ p_1^{(1,6)} & p_2^{(1,6)} & p_3^{(1,6)} & & p_1^{(3,5)} & 0 & 0 & 0 \\ p_0^{(1,6)} & p_1^{(1,6)} & p_2^{(1,6)} & p_3^{(1,6)} & p_0^{(3,5)} & 0 & 0 & 0 \\ & p_0^{(1,6)} & p_1^{(1,6)} & p_2^{(1,6)} & & 0 & 0 & 0 \\ & & p_0^{(1,6)} & p_1^{(1,6)} & & & 0 & 0 \\ & & & p_0^{(1,6)} & & & & 0 \end{pmatrix} \quad (11)$$

となる (ここに, 式 (10) の第 1 列から第 4 列に対応する多項式 $P_{1,5}$ を, 式 (11) では $P_{1,6}$ とおき, $j = 0, \dots, 3$ に対し, $p_j^{(1,6)} = p_j^{(1,5)}$ とおいた).

ゆえに, 列ブロック $C_3(P_{1,1})$ と $C_3(P_{3,1})$ の間の列変形により, 列ブロック $C_3(P_{1,1})$ の rank を 3 下げられることがわかる.

4.3 行列 $\bar{N}_0(P_{1,1}, P_{2,1}, P_{3,1})$ の列変形のまとめ

第 4.1 節および第 4.2 節のブロック毎の列変形をまとめると, 行列 $\bar{N}_0(P_{1,1}, P_{2,1}, P_{3,1})$ を次式の形に変換する列変形が存在することがわかる.

$$\begin{pmatrix} p_4^{(1,2)} & & & & & & p_4^{(3,5)} \\ p_3^{(1,2)} & & & & p_3^{(2,3)} & & p_3^{(3,5)} & 0 \\ p_2^{(1,2)} & & & & p_2^{(2,3)} & p_3^{(2,3)} & p_2^{(3,5)} & 0 & 0 \\ p_1^{(1,2)} & p_2^{(1,4)} & & & p_1^{(2,3)} & p_2^{(2,3)} & 0 & p_1^{(3,5)} & 0 & 0 & 0 \\ p_0^{(1,2)} & p_1^{(1,4)} & p_2^{(1,4)} & & p_0^{(2,3)} & p_1^{(2,3)} & 0 & 0 & p_0^{(3,5)} & 0 & 0 & 0 \\ & p_0^{(1,4)} & p_1^{(1,4)} & p_2^{(1,4)} & & p_0^{(2,3)} & 0 & 0 & & 0 & 0 & 0 \\ & & p_0^{(1,4)} & p_1^{(1,4)} & & & 0 & 0 & & & 0 & 0 \\ & & & p_0^{(1,4)} & & & & & & & 0 & 0 \\ & & & & & & & & & & & 0 \end{pmatrix}. \quad (12)$$

ここに, 第 3, 4, 5 列の各成分は, $\gcd(P_{1,1}, P_{2,1}, P_{3,1})$ の各係数に対応することに注意する.

これに対し, 以下の列変形を行うことにより, 第 9 列を消去して式 (6) が成り立つことを示す.

1. 第 1 列の $-\frac{p_4^{(3,5)}}{p_4^{(1,2)}}$ 倍を第 9 列に加える. これにより, 第 (9, 1) 成分が消去される. この列変形によって得られる第 (9, 2) 成分を $\bar{p}_3^{(3,5)}$ とおく.
2. 上で得られた第 9 列に, 第 5 列の $-\frac{\bar{p}_3^{(3,5)}}{p_3^{(2,3)}}$ 倍を加える. これにより, 第 (9, 2) 成分が消去される. この列変形によって得られる第 (9, 3) 成分を $\bar{p}_2^{(3,5)}$ とおく.

5 まとめ

本稿では、3個以上の1変数多項式に対し、rankからGCDの次数を見積もることができるような、部分終結式行列に類似する行列で、既知の同種の行列に比べて次元がより小さなものの存在を示唆し、一つの計算例を示した。

計算例においては、入力多項式の個数は3個でそれらの次数はすべて等しく(4次)、それらから選んだ2つの多項式によって生成される(通常の)PRSはすべて非特異であることを仮定した。そして、この条件下で構成した行列のrankからGCDの次数を見積もることができることを示した。

本稿の計算例によって構成した行列は、同じ目的で用いることができる既知の部分終結式行列と比較して、次元がより小さく、近似GCDの次数の見積もりなどを目的とした数値計算において、時間計算量の面で計算の効率化が期待できる。

一方で、本稿の計算例を、より一般の入力多項式に適用させるためには、1) 入力多項式の個数が任意の $n > 2$ の場合、2) 入力多項式の次数が任意に与えられた場合、そして3) 入力多項式から生成されるPRSが特異な場合(PRSの次数の減少が1を越えるような要素が存在する場合)、に対する理論の正当性を示す必要がある。

今後は、これらの状況も含め、より一般の入力多項式に対し、本稿の計算例のような行列を構成できるように、一般論の構築に結びつけたいと考えている。

参考文献

- [1] I. Z. Emiris, A. Galligo, and H. Lombardi. Certified approximate univariate GCDs. *J. Pure Appl. Algebra*, Vol. 117/118, pp. 229–251, 1997.
- [2] D. Rupprecht. An algorithm for computing certified approximate GCD of n univariate polynomials. *J. Pure and Applied Algebra*, Vol. 139, pp. 255–284, 1999.
- [3] Tateaki Sasaki and Akio Furukawa. Theory of multiple polynomial remainder sequence. *Publ. Res. Inst. Math. Sci.*, Vol. 20, pp. 367–399, 1984.
- [4] A. Terui. GPGCD, an iterative method for calculating approximate GCD, for multiple univariate polynomials. In V.P. Gerdt, W. Koepf, E.W. Mayr, and E.H. Vorozhtsov, editors, *Computer Algebra in Scientific Computing (Proc. CASC 2010)*, Vol. 6244 of *Lecture Notes in Computer Science*, pp. 238–249. Springer, 2010.
- [5] 照井章. 近似GCD算法GPGCDの複数入力多項式への拡張. 数式処理研究の新たな発展, 数理解析研究所講究録, 第1759巻, pp. 15–25. 京都大学数理解析研究所, 2011.
- [6] 高木貞治. 代数学講義(改訂新版). 共立出版, 東京, 1965.