

前処理による Barnett の定理に基づく 近似 GCD 計算の安定化の検討

讃岐 勝

筑波大学 医学医療系臨床医学域
// 附属病院医療情報経営戦略部
// 学術情報メディアセンター

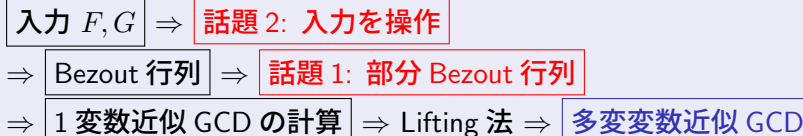
// 医学医療系 トランスボーダー医学研究センター

19 – 21 Dec., 2022
RIMS 2022

本日の話：近似 GCD の計算のための前処理

- Barnett の定理のサーベイ
- Barnett の定理
 - Bezout 行列から生成される線形方程式から近似 GCD を計算
- 前処理を検討
 - 条件数の算出
 - 収束性の条件 (優対角行列)：算法に依存

モチベーション: 多変数の近似 GCD



Barnett の定理 = Bezout 行列を利用した GCD 計算法

- Companion 行列による線形方程式 (Barnett, 1969, 1971)
- Bezout 行列, Bezout-Hankel 行列による線形方程式 (Diaz-Toca&G.Vega 1992)
- 高速 LU 分解 (Bini-Boito 2007)
- 多変数への拡張のため直接法による計算 (2009)
- 修正 Newton 法, 最適化手法 (Zhi, 池-照井など)
 - SNTLN 法
 - GPGCD 法
- 条件数に関すること
 - 次数の見積もり (2015-)
 - 本日: 両条件化の検討・条件数の改善
- 本日: 反復法 (Gauss-Seidel 法, Jacobi 法) による方法・視点

記号 (1)

- 入力: $F, G, F_1, \dots, F_m \in \mathbb{F}[x]$ または $\mathbb{F}[x, u_1, \dots, u_\ell]$

$$F(x) = f_n x^n + \dots + f_0 = C\tilde{F} + \Delta_F$$

$$G(x) = g_n x^n + \dots + g_0 = C\tilde{G} + \Delta_G$$

- 出力: $C = \gcd(F, G)$ with $k = \deg(C)$

- Bezout 行列を構成するため

$$\frac{F(x)G(y) - F(y)G(x)}{x - y} = \sum_{0 \leq i, j < n} b_{i,j} x^{i-1} y^{j-1}$$

記号 (2): Bezout 行列

- Bezout 行列 $\text{Bez}(F, G) = (b_{i,j})_{1 \leq i,j \leq n} \in \mathbb{F}^{n \times n}$

$$\begin{aligned}
 \text{Bez}(F, G) &= \left(\begin{array}{ccc|ccc} b_{1,1} & \cdots & b_{1,k} & b_{1,k+1} & \cdots & b_{1,n} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{k,1} & \cdots & b_{k,k} & b_{k,k+1} & \cdots & b_{k,n} \\ \hline b_{k+1,1} & \cdots & b_{k+1,k} & b_{k+1,k+1} & \cdots & b_{k+1,n} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{n,1} & \cdots & b_{n,k} & b_{n,k+1} & \cdots & b_{n,n} \end{array} \right) \\
 &= \left(\begin{array}{ccc|ccc} \mathbf{b}_1 & \cdots & \mathbf{b}_k & \mathbf{b}_{k+1} & \cdots & \mathbf{b}_n \end{array} \right) \\
 &= \left(\begin{array}{ccc|ccc} \mathbf{b}_1 & \cdots & \mathbf{b}_k & \text{Bez}_{n-k}(F, G) \end{array} \right) \\
 &= \left(\begin{array}{ccc|ccc} * & \cdots & * & * \\ \hline \tilde{\mathbf{b}}_1 & \cdots & \tilde{\mathbf{b}}_k & \text{Bez}_k(F, G) \end{array} \right)
 \end{aligned}$$

- $\mathbf{b}_{k+1}, \dots, \mathbf{b}_n$ は一次独立
- $\mathbf{b}_i = \text{span}_{\mathbb{F}}(\mathbf{b}_{k+1}, \dots, \mathbf{b}_n)$

算法の復習：Bezout 行列による GCD 計算

■ 入力： $F(x), G(x) \in \mathbb{F}[x]$ with $n = \deg(F) \geq \deg(G)$

■ 算法：

1 Bezout 行列 $\text{Bez}(F, G) = (b_{i,j})_{1 \leq i,j \leq n} \in \mathbb{F}^{n \times n}$ を構成

$$\begin{aligned} \text{Bez}(F, G) &= \left(\begin{array}{ccc|ccc} b_{1,1} & \cdots & b_{1,k} & b_{1,k+1} & \cdots & b_{1,n} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{k+1,1} & \cdots & b_{k+1,k} & b_{k+1,k+1} & \cdots & b_{k+1,n} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{n,1} & \cdots & b_{n,k} & b_{n,k+1} & \cdots & b_{n,n} \end{array} \right) \\ &= \left(\begin{array}{ccc} \mathbf{b}_1 & \cdots & \mathbf{b}_k \end{array} \parallel \text{Bez}_{n-k}(F, G) \right) \\ &= \left(\begin{array}{ccc|c} * & \cdots & * & * \\ \hline \tilde{\mathbf{b}}_1 & \cdots & \tilde{\mathbf{b}}_k & \text{Bez}_k(F, G) \end{array} \right) \end{aligned}$$

2 線形方程式系を解く

$$\text{Bez}_{n-k}(F, G)\mathbf{x} = \mathbf{b}_i \text{ for } 1 \leq i \leq k$$

3 解が GCD の係数

算法の復習：Bezout 行列による GCD 計算

■ 入力： $F(x), G(x) \in \mathbb{F}[x]$ with $n = \deg(F) \geq \deg(G)$

■ 算法：

1 Bezout 行列 $\text{Bez}(F, G) = (b_{i,j})_{1 \leq i,j \leq n} \in \mathbb{F}^{n \times n}$ を構成

$$\text{Bez}(F, G) = \left(\begin{array}{ccc} \mathbf{b}_1 & \cdots & \mathbf{b}_k \end{array} \parallel \text{Bez}_{n-k}(F, G) \right)$$

2 線形方程式系を解く

$$\text{Bez}_{n-k}(F, G)\mathbf{x} = \mathbf{b}_i \text{ for } 1 \leq i \leq k$$

3 解が GCD の係数： $\text{Bez}_{n-k}(F, G)\mathbf{x} = \mathbf{b}_i$ の解

$$\mathbf{x} = \mathbf{c}_i = \begin{pmatrix} \mathbf{c}_{i,1} \\ c_{i,2} \\ \vdots \\ c_{i,n-k} \end{pmatrix}$$

の $c_{i,1}$ は GCD の x^{i-1} の係数：

$$C(x) = x^k + \sum_{i=1}^k \mathbf{c}_{i,1} x^{i-1}$$

Barnett の定理における研究のポイント

- 線型方程式をいかに解くか？
 - LU 分解・高速演算
 - 最適化法
 - その他
- いつ悪条件になるのか？
- 多変数への拡張

前処理をしようとする人は多分だれもない。

今日の話：近似 GCD 計算の安定化

問題

- 入力： $F, G \in \mathbb{F}[x]$ または $\mathbb{F}[x, u_1, \dots, u_\ell]$
- 近似 GCD を求めるため、あるアルゴリズムを実行するときに精度良く (安定して) 結果を返したい

アルゴリズム_A \Rightarrow refinement_A

アルゴリズム_B \Rightarrow refinement_B

本講演では次を考えたい

前処理_* \Rightarrow アルゴリズム_A' \Rightarrow refinement_A'

前処理:条件数の改善_+ \Rightarrow アルゴリズム_B' \Rightarrow

個人的な興味は、多変数の近似 GCD (1 変数の拡張)

条件数? \Rightarrow 前処理_+ \Rightarrow アルゴリズム_B' \Rightarrow 多変数に拡張

今日の話：近似 GCD 計算の安定化

問題

- 入力： $F, G \in \mathbb{F}[x]$ または $\mathbb{F}[x, u_1, \dots, u_\ell]$
- 近似 GCD を求めるため、あるアルゴリズムを実行するときに精度良く (安定して) 結果を返したい

アルゴリズム_A \Rightarrow refinement_A

アルゴリズム_B \Rightarrow refinement_B

本講演では次を考えたい

前処理_* \Rightarrow アルゴリズム_A' \Rightarrow refinement_A'

前処理:条件数の改善_+ \Rightarrow アルゴリズム_B' \Rightarrow

個人的な興味は、多変数の近似 GCD (1 変数の拡張)

条件数? \Rightarrow 前処理_+ \Rightarrow アルゴリズム_B' \Rightarrow 多変数に拡張

今日の話：近似 GCD 計算の安定化

問題

- 入力： $F, G \in \mathbb{F}[x]$ または $\mathbb{F}[x, u_1, \dots, u_\ell]$
- 近似 GCD を求めるため、あるアルゴリズムを実行するときに精度良く (安定して) 結果を返したい

アルゴリズム_A \Rightarrow refinement_A

アルゴリズム_B \Rightarrow refinement_B

本講演では次を考えたい

前処理_* \Rightarrow アルゴリズム_A' \Rightarrow refinement_A'

前処理:条件数の改善_+ \Rightarrow アルゴリズム_B' \Rightarrow

個人的な興味は、多変数の近似 GCD (1 変数の拡張)

条件数? \Rightarrow 前処理_+ \Rightarrow アルゴリズム_B' \Rightarrow 多変数に拡張

例：線型方程式

$$Ax = b$$

■ 直接法

$$x = A^{-1}b$$

- 計算の安定性：条件数に依存する
- 修正 GKO 法 (高速 LU 分解)

■ 反復法

$$x^{(i+1)} = \mathcal{M}_1 x^{(i)} + r^{(i)}$$

- Gauss-Saidel 法, Jacobi 法, SOR 法：行列が優対角か否か
- Krylov 部分空間法-based：

■ 最適化法

- 不動点定理に基づく (基本, null-space を計算する)

- 算法に依存する改良もあるが、**条件数の改善は算法によらず有効**

トピック 1 : 生成した Bezout 行列を細かく 分解

■ 算法：

1 Bezout 行列 $\text{Bez}(F, G) = (b_{i,j})_{1 \leq i,j \leq n} \in \mathbb{F}^{n \times n}$ を構成

$$\begin{aligned}\text{Bez}(F, G) &= \left(\begin{array}{ccc|c} \mathbf{b}_1 & \cdots & \mathbf{b}_k & \text{Bez}_{n-k}(F, G) \end{array} \right) \\ &= \left(\begin{array}{ccc|c} * & \cdots & * & * \\ \hline \tilde{\mathbf{b}}_1 & \cdots & \tilde{\mathbf{b}}_k & \text{Bez}_k(F, G) \end{array} \right)\end{aligned}$$

2 線形方程式系を解く&係数を取り出す

$$\text{Bez}_{n-k}(F, G)\mathbf{x} = \mathbf{b}_i \text{ for } 1 \leq i \leq k$$

1 $\text{Bez}_{n-k}(F, G) \in \mathbb{F}^{n \times (n-k)}$ なので、 k 行余分に行を含んでいる。

- 讃岐 2009 では、下の $(n-k) \times (n-k)$ 行列 $\tilde{\text{Bez}}_k(F, G)$ を利用した
 - $\tilde{\text{Bez}}_k(F, G)$ は対称行列
 - $\tilde{\text{Bez}}_k(F, G)$ の悪条件性について
- 他の方法では、余分な行を含んだ状態でアルゴリズムを適応

$\gamma = |\text{lc}(\gcd(F, G))| / \|\gcd(F, G)\|$ とするとき

1 行列に関して

$$\begin{pmatrix} O(1) & \cdots & O(1) & O(\gamma) \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ O(1) & \cdots & O(1) & O(\gamma) \\ O(\gamma) & \cdots & O(\gamma) & O(\gamma^2) \end{pmatrix} \propto \text{Bez}(F, G)$$

2 条件数に関して、 $1/\gamma^k \propto \text{cond}_2(\tilde{\text{Bez}}_k(F, G))$

3 解に関して

$$\begin{pmatrix} 1/\gamma \\ 1/\gamma^2 \\ \vdots \\ 1/\gamma^{n-k} \end{pmatrix} \propto \boldsymbol{x}$$

結局のところ、主係数に激しく依存する

- 条件数が大きい：線型方程式の精度が悪い、収束が遅い

条件数の改善 1 (効くかも) :

例 1

$$C(x) = (0.1x - 1)(x + 0.5)$$

$$F(x) = C(x)(x^3 + 4x - 1), \quad G(x) = C(x)(x^3 - 4x^2 + 1)$$

の Bezout 行列は次の通り

$$\mathcal{B}_{\text{before}}^{(1)} = \left(\begin{array}{cc|ccc} -1.0 & -0.900 & 1.6000 & -1.1500 & 0.1000 \\ -0.900 & -4.3100 & -4.7100 & 0.6150 & -0.0100 \\ \hline 1.6000 & -4.7100 & -12.0450 & 7.2500 & -0.6000 \\ -1.1500 & 0.6150 & 7.2500 & 2.6700 & -0.340 \\ 0.1000 & -0.0100 & -0.6000 & -0.340 & 0.040 \end{array} \right)$$

- $F(x) \rightarrow F(1/x) \times x^{\deg(F)}$

- $G(x) \rightarrow G(1/x) \times x^{\deg(G)}$

なる変換を施す (Bezout 行列がひっくり返るだけ)

$$\mathcal{B}_{\text{after}}^{(1)} = \left(\begin{array}{cc|ccc} -0.040 & 0.340 & 0.6000 & 0.0100 & -0.1000 \\ 0.340 & -2.6700 & -7.2500 & -0.6150 & 1.1500 \\ \hline 0.6000 & -7.2500 & 12.0450 & 4.7100 & -1.6000 \\ 0.0100 & -0.6150 & 4.7100 & 4.3100 & 0.900 \\ -0.1000 & 1.1500 & -1.6000 & 0.900 & 1.0 \end{array} \right)$$

.

$\mathcal{B}_{*}^{(1)}{}_{3..5,3..5}$ の条件数

- $6.32 \times 10^6 \rightarrow 235$. と大幅現象

効かない変換

- $x \rightarrow ax$ with $|a| > 1$

例 1: 繰り返し

$$C(x) = (0.1x - 1)(x + 0.5)$$

$$F(x) = C(x)(x^3 + 4x - 1), \quad G(x) = C(x)(x^3 - 4x^2 + 1)$$

条件数は 6.32×10^6 から

- $a = 2$: $\rightarrow 6.42 \times 10^5$
- $a = 5$: $\rightarrow 1.16 \times 10^5$ (行列表示)
- $a = 10$: $\rightarrow 7.02 \times 10^4$

$$\left(\begin{array}{cc|cc} -5.0 & -22.500 & 200.0 & -718.7500 & 312.5000 \\ -22.500 & -538.7500 & -2943.7500 & 1921.8750 & -156.2500 \\ \hline 200.0 & -2943.7500 & -37640.6250 & 113281.2500 & -46875.0 \\ -718.7500 & 1921.8750 & 113281.2500 & 208593.7500 & -132812.500 \\ 312.5000 & -156.2500 & -46875.0 & -132812.500 & 78125.0 \end{array} \right)$$

条件数の改善 2 (効果あり)

例 2

$$C(x) = 1/5.0x^2 - x + 1$$

$$F(x) = C(x)(x^3 + 4x^2 + 3x - 1), \quad G(x) = C(x)(x^3 - 4x^2 + 1)$$

$$\mathcal{B}^{(2)} = \left(\begin{array}{cc|ccc} -3.0 & 3.0 & -2.60 & 2.0 & -0.400 \\ 3.0 & -17.0 & 19.60 & -7.800 & 1.0 \\ -2.600 & 19.60 & -12.92 & -1.200 & 0.9200 \\ 2.0 & -7.800 & -1.200 & 6.2400 & -1.480 \\ -0.400 & 1.0 & 0.9200 & -1.480 & 0.3200 \end{array} \right)$$

$\text{cond}(\mathcal{B}_{345,3..5}^{(2)}) = 5.95 \times 10^4$ だが、主係数が小さそうな時は上の行から

■ $\text{cond}(\mathcal{B}_{123,3..5}^{(2)}) = 1.43 \times 10^3$

■ $\text{cond}(\mathcal{B}_{124,3..5}^{(2)}) = 1.23 \times 10^3$

■ $\text{cond}(\mathcal{B}_{125,3..5}^{(2)}) = 1.81 \times 10^3$

■ $\text{cond}(\mathcal{B}_{135,3..5}^{(2)}) = 1.18 \times 10^3$

■ $\text{cond}(\mathcal{B}_{234,3..5}^{(2)}) = 4.50 \times 10^3$

■ $\text{cond}(\mathcal{B}_{235,3..5}^{(2)}) = 8.80 \times 10^3$

条件数の改善 3 (少し手間をかける：効果的面)：

- k が小さい場合に，選択できる行が少ない
⇒ 行列のサイズを増やす

$$F(x) \rightarrow F'(x) = (ax + 1)F(x) \text{ and } G(x) \rightarrow G'(x) = (bx + 1)G(x)$$

- 1 $a \neq 0$ and $b = 0$ のとき

$$\text{Bez}(F', G') \in \mathbb{F}^{(n+1) \times (n+1)} \text{ and } \text{Bez}_{n-k}(F', G') \in \mathbb{F}^{(n-k+1) \times (n-k+1)}$$

- 2 $a \neq b$ and $a, b \neq 0$ のとき

$$\text{Bez}(F', G') \in \mathbb{F}^{(n+2) \times (n+2)} \text{ and } \text{Bez}_{n-k}(F', G') \in \mathbb{F}^{(n+1) \times (n-k+1)}$$

- 3 $a = b$ and $a, b \neq 0$ のとき

$$\text{Bez}(F', G') \in \mathbb{F}^{(n+2) \times (n+2)} \text{ and } \text{Bez}_{n-k-1}(F', G') \in \mathbb{F}^{(n+2) \times (n-k)}$$

$$\text{Bez}(F, G) = (\begin{matrix} b_1 & \cdots & b_k \end{matrix} \parallel \text{Bez}_{n-k}(F, G))$$



どれが有効か？

条件数の改善 3 (少し手間をかける：効果的面)：

- k が小さい場合に、選択できる行が少ない
⇒ 行列のサイズを増やす

$$F(x) \rightarrow F'(x) = (ax + 1)F(x) \text{ and } G(x) \rightarrow G'(x) = (bx + 1)G(x)$$

- 1 $a \neq 0$ and $b = 0$ のとき

$$\text{Bez}(F', G') \in \mathbb{F}^{(n+1) \times (n+1)} \text{ and } \text{Bez}_{n-k}(F', G') \in \mathbb{F}^{(n-k+1) \times (n-k+1)}$$

- 2 $a \neq b$ and $a, b \neq 0$ のとき

$$\text{Bez}(F', G') \in \mathbb{F}^{(n+2) \times (n+2)} \text{ and } \text{Bez}_{n-k}(F', G') \in \mathbb{F}^{(n+1) \times (n-k+1)}$$

- 3 $a = b$ and $a, b \neq 0$ のとき

$$\text{Bez}(F', G') \in \mathbb{F}^{(n+2) \times (n+2)} \text{ and } \text{Bez}_{n-k-1}(F', G') \in \mathbb{F}^{(n+2) \times (n-k)}$$

$$\text{Bez}(F, G) = (\begin{matrix} b_1 & \cdots & b_k \end{matrix} \parallel \text{Bez}_{n-k}(F, G))$$



どれが有効か？

$$F(x) \rightarrow F'(x) = (ax + 1)F(x) \text{ and } G(x) \rightarrow G'(x) = (bx + 1)G(x)$$

1 $a \neq 0$ and $b = 0$ のとき

$$\text{Bez}(F', G') \in \mathbb{F}^{(n+1) \times (n+1)} \text{ and } \text{Bez}_{n-k}(F', G') \in \mathbb{F}^{(n-k+1) \times (n-k+1)}$$

\Rightarrow 変形していない共通因子の影響を受ける (効果なし)

2 $a \neq b$ and $a, b \neq 0$ のとき

$$\text{Bez}(F', G') \in \mathbb{F}^{(n+2) \times (n+2)} \text{ and } \text{Bez}_{n-k}(F', G') \in \mathbb{F}^{(n+1) \times (n-k+1)}$$

\Rightarrow 変形していない共通因子の影響を受ける (効果なし)

3 $a = b$ and $a, b \neq 0$ のとき

$$\text{Bez}(F', G') \in \mathbb{F}^{(n+2) \times (n+2)} \text{ and } \text{Bez}_{n-k-1}(F', G') \in \mathbb{F}^{(n+2) \times (n-k)}$$

\Rightarrow 共通因子が変わる (効果あり)

\Rightarrow 選択可能な行が 2 行増える (線型方程式の個数は 1 つ増える)

例 2: 再び

$$C(x) = 1/5.0x^2 - x + 1$$

$$F(x) = C(x)(x^3 + 4x^2 + 3x - 1), \quad G(x) = C(x)(x^3 - 4x^2 + 1)$$

$$F(x) \rightarrow F'(x) = (10x + 1)F(x) \text{ and } G(x) \rightarrow G'(x) = (10x + 1)G(x)$$

$$\blacksquare \text{ cond}(\mathcal{B}_{456,4..6}^{(2)}) = 5.43 \times 10^4$$

$$\blacksquare \text{ cond}(\mathcal{B}_{123,4..6}^{(2)}) = 1.46 \times 10^5$$

$$\blacksquare \text{ cond}(\mathcal{B}_{124,4..6}^{(2)}) = 8.91 \times 10^3$$

$$\blacksquare \text{ cond}(\mathcal{B}_{125,4..6}^{(2)}) = 9.61 \times 10^2$$

$$\blacksquare \text{ cond}(\mathcal{B}_{126,4..6}^{(2)}) = 2.07 \times 10^2$$

$$\blacksquare \text{ cond}(\mathcal{B}_{234,4..6}^{(2)}) = 1.27 \times 10^3$$

$$\blacksquare \text{ cond}(\mathcal{B}_{235,4..6}^{(2)}) = 1.03 \times 10^3$$

$$\blacksquare \text{ cond}(\mathcal{B}_{135,4..6}^{(2)}) = 9.01 \times 10^3$$

$$\blacksquare \text{ cond}(\mathcal{B}_{156,4..6}^{(2)}) = 3.17 \times 10^3$$

■ 選択する基準は、低次と高次を組み合わせた。

トピック2： 生成される Bezout 行列を前処理 で変化させると・・・

ここで扱うのは、線型方程式を解くための古典的な反復法¹

- Gauss-Seidel 法, SOR 法²
- Jacobi 法³

¹Krylov 部分空間法に比べて早いわけではない

²逐次過緩和法, successive overrelaxation method. Gauss-Seidel 法に加速パラメータを入れたもの

³並列化可能. 多変数への拡張の時に k 倍の高速化

Gauss-Seidel 法と Jacobi 法

$A = (\mathcal{L} + \mathcal{D} + \mathcal{U})$ と分解したとき，次の反復式で $Ax = b$ を計算

Gauss-Seidel 法

$$(\mathcal{L} + \mathcal{D})x^{(t+1)} = b - \mathcal{U}x^{(t)}$$

であり，各成分は次で計算可能．

$$x_i^{(t+1)} = \frac{1}{a_{i,i}} \left(b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{i,j} x_j^{(t+1)} - \sum_{j=i+1}^n a_{i,j} x_j^{(t)} \right)$$

Jacobi 法

$$\mathcal{D}x^{(t+1)} = b - (\mathcal{L} + \mathcal{U})x^{(t)}$$

であり，各成分は次で計算可能 (並列化可能)．

$$x_i^{(t+1)} = \frac{1}{a_{i,i}} \left(b_i - \sum_{j \neq i} a_{i,j} x_j^{(t)} \right)$$

収束するための十分条件

- 行列 $A = (a_{i,j})$ が (狭義) 優対角行列 \Leftrightarrow

$$|a_{i,i}| > \sum_{j \neq i} |a_{i,j}| \text{ for } 1 \leq i \leq n$$

数値計算においては

- 行列 A を (狭義) 優対角にする変換はたくさん研究されている。

多項式の積・係数から構成される Bezout 行列においては

- Bezout 行列の性質上, $\text{Bez}(F, G)$ が優対角な行列になっていることはまれ。
- 前処理がほぼ 100% 必要
- 数値計算における前処理は好ましくない (構造を壊す可能性あり)

収束するための十分条件

- 行列 $A = (a_{i,j})$ が (狭義) 優対角行列 \Leftrightarrow

$$|a_{i,i}| > \sum_{j \neq i} |a_{i,j}| \text{ for } 1 \leq i \leq n$$

数値計算においては

- 行列 A を (狭義) 優対角にする変換はたくさん研究されている。

多項式の積・係数から構成される Bezout 行列においては

- Bezout 行列の性質上, $\text{Bez}(F, G)$ が優対角な行列になっていることはまれ。
- 前処理がほぼ 100% 必要
- 数値計算における前処理は好ましくない (構造を壊す可能性あり)

収束するための十分条件

- 行列 $A = (a_{i,j})$ が (狭義) 優対角行列 \Leftrightarrow

$$|a_{i,i}| > \sum_{j \neq i} |a_{i,j}| \text{ for } 1 \leq i \leq n$$

数値計算においては

- 行列 A を (狭義) 優対角にする変換はたくさん研究されている。

多項式の積・係数から構成される Bezout 行列においては

- Bezout 行列の性質上, $\text{Bez}(F, G)$ が優対角な行列になっていることはまれ。
- 前処理がほぼ 100% 必要
- 数値計算における前処理は好ましくない (構造を壊す可能性あり)

例：主係数は微小でないように変換しておく

$$F(x) = (2x^2 - x + 1)(x^3 + 4x - 1)$$

$$G(x) = (2x^2 - x + 1)(x^3 - 4x^2 + 1)$$

$$\text{Bez}(F, G) = \left(\begin{array}{cc|ccc} -4 & 8 & -14 & 10 & -4 \\ 8 & -30 & 44 & -50 & 12 \\ \hline -14 & 44 & -62 & 64 & -8 \\ 10 & -50 & 64 & -84 & 8 \\ -4 & 12 & -8 & 8 & 16 \end{array} \right)$$

次の性質がある⁴。

性質

- 1 $\text{Bez}(aF, G) = a\text{Bez}(F, G)$ with $a \in F$
- 2 $\text{Bez}(F, G) = \text{Bez}(F + aG, G) = \text{Bez}(F + aG, G + bF)$ with $a, b \in F$

⁴前処理として使えない変換である

$(F, G) \rightarrow (a(x)F(x), b(x)G(x))$ を検討

例の改変 1 : $a(x) \neq b(x)$ and $b(x) = 1$

$$F(x) = (a_1x - a_0)(2x^2 - x + 1)(x^3 + 4x - 1)$$

$$G(x) = (2x^2 - x + 1)(x^3 - 4x^2 + 1)$$

$$\left(\begin{array}{cc|cc} 4a_0 + a_1 & -8a_0 - 5a_1 & 14a_0 + 6a_1 & -10a_0 - 9a_1 & 4a_0 + a_1 & -2a_1 \\ -8a_0 - 5a_1 & 30a_0 + 13a_1 & -44a_0 - 20a_1 & 50a_0 + 19a_1 & -12a_0 - 5a_1 & 2a_1 \\ \hline 14a_0 + 6a_1 & -44a_0 - 20a_1 & 62a_0 + 32a_1 & -64a_0 - 32a_1 & 8a_0 + 10a_1 & 4a_1 \\ -10a_0 - 9a_1 & 50a_0 + 19a_1 & -64a_0 - 32a_1 & 84a_0 + 19a_1 & -8a_0 - 3a_1 & -10a_1 \\ 4a_0 + a_1 & -12a_0 - 5a_1 & 8a_0 + 10a_1 & -8a_0 - 3a_1 & -16a_0 - a_1 & 18a_1 \\ -2a_1 & 2a_1 & 4a_1 & -10a_1 & 18a_1 & -4a_1 \end{array} \right)$$

- 傾向：次数の大きな多項式の情報に置き換わりがち． $(a_1x - a_0)$ に引っ張られる．
- 優対角行列にするのは難しそう．

$(F, G) \rightarrow (a(x)F(x), b(x)G(x))$ を検討

例の改変 2 : $a(x) \neq b(x)$

$$F(x) = (3x - 2)(2x^2 - x + 1)(x^3 + 4x - 1)$$

$$G(x) = (4x - 10)(2x^2 - x + 1)(x^3 - 4x^2 + 1)$$

$$\left(\begin{array}{cc|cccc} -102 & 302 & -476 & 510 & -182 & 76 \\ 302 & -1062 & 1768 & -2018 & 902 & -188 \\ \hline -476 & 1768 & -3008 & 3408 & -1588 & 120 \\ 510 & -2018 & 3408 & -3866 & 1730 & 60 \\ -182 & 902 & -1588 & 1730 & -794 & -428 \\ 76 & -188 & 120 & 60 & -428 & 280 \end{array} \right)$$

■ あまり、よいことはなさそう

$(F, G) \rightarrow (a(x)F(x), b(x)G(x))$ を検討

例の改変 3 : $a(x) = b(x)$

$$F(x) = (100x - 2)(2x^2 - x + 1)(x^3 + 4x - 1)$$

$$G(x) = (100x - 2)(2x^2 - x + 1)(x^3 - 4x^2 + 1)$$

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc} -12 & 612 & -632 & 1608 & -416 & 800 \\ 612 & -31268 & 35100 & -85532 & 27440 & -42000 \\ -632 & 35100 & -180128 & 263132 & -338592 & 99600 \\ \hline 1608 & -85532 & 263132 & -333440 & 341584 & 20800 \\ -416 & 27440 & -338592 & 341584 & -598272 & -46400 \\ 800 & -42000 & 99600 & 20800 & -46400 & 320000 \end{array} \right)$$

- 線型方程式に利用する行列サイズは変わらないが、解く方程式の本数が増える。

- 状況は良さそう？

$(F, G) \rightarrow (a(x)F(x), b(x)G(x))$ を検討

例の改変 3 : $a(x) = b(x)$

$$F(x) = (200x - 2)(2x^2 - x + 1)(x^3 + 4x - 1)$$

$$G(x) = (200x - 2)(2x^2 - x + 1)(x^3 - 4x^2 + 1)$$

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc} -12 & 1212 & -1232 & 3208 & -816 & 1600 \\ 1212 & -122468 & 130100 & -330932 & 94840 & -164000 \\ -1232 & 130100 & -700128 & 1026132 & -1337192 & 399200 \\ \hline 3208 & -330932 & 1026132 & -1306640 & 1343184 & 81600 \\ -816 & 94840 & -1337192 & 1343184 & -2396672 & -172800 \\ 1600 & -164000 & 399200 & 81600 & -172800 & 1280000 \end{array} \right)$$

$(F, G) \rightarrow (a(x)F(x), b(x)G(x))$ を検討

例の改変 3 : $a(x) = b(x)$

$$F(x) = (x - 2)(2x^2 - x + 1)(x^3 + 4x - 1)$$

$$G(x) = (x - 2)(2x^2 - x + 1)(x^3 - 4x^2 + 1)$$

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc} -12 & 18 & -38 & 24 & -20 & 8 \\ 18 & -83 & 153 & -194 & 116 & -24 \\ -38 & 153 & -245 & 287 & -111 & 6 \\ \hline 24 & -194 & 287 & -404 & 133 & 10 \\ -20 & 116 & -111 & 133 & 84 & -68 \\ 8 & -24 & 6 & 10 & -68 & 32 \end{array} \right)$$

$(F, G) \rightarrow (a(x)F(x), b(x)G(x))$ を検討

例の改変 3: $a(x) = b(x)$

$$F(x) = (10x - 2)(2x^2 - x + 1)(x^3 + 4x - 1)$$

$$G(x) = (10x - 2)(2x^2 - x + 1)(x^3 - 4x^2 + 1)$$

$$\left[\begin{array}{ccc|ccc} -12 & 72 & -92 & 168 & -56 & 80 \\ 72 & -488 & 900 & -1472 & 980 & -600 \\ -92 & 900 & -2828 & 3932 & -4152 & 960 \\ \hline 168 & -1472 & 3932 & -4760 & 4444 & 280 \\ -56 & 980 & -4152 & 4444 & -5712 & -1040 \\ 80 & -600 & 960 & 280 & -1040 & 3200 \end{array} \right]$$

- (対称) 優対角行列になった
- 大きすぎるのは良くないけど、少し傾斜をつけるのは有効

結局，どうすればよい？

- 理論的に考察

なぜ，優対角になりづらいのか？

- Bezout 行列が多項式の積の係数から構成される行列のため

$$\begin{aligned}\frac{F(x)G(y) - F(y)G(x)}{x - y} &= \sum b_{i,j} x^{i-1} y^{j-1} \\ &= \sum (f_* g_* - f_* g_*) x^{i-1} y_{j-1}\end{aligned}$$

- 中次くらいのところは，係数が大きくなる傾向がある．

$(F, G) \rightarrow (a(x)F(x), b(x)G(x))$ を検討

例の改変 3 : $a(x) = b(x)$

$$F(x) = (ax - 1)(2x^2 - x + 1)(x^3 + 4x - 1)$$

$$G(x) = (ax - 1)(2x^2 - x + 1)(x^3 - 4x^2 + 1)$$

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc} -3 & 3a+3 & -3a-8 & 8a+2 & -2a-4 & 4a \\ 3a+3 & -3a^2-6a-17 & 3a^2+25a+25 & -8a^2-27a-33 & 2a^2+37a+10 & -4a^2-10a \\ -3a-8 & 3a^2+25a+25 & -17a^2-50a-32 & 25a^2+65a+33 & -33a^2-43a+2 & 10a^2-2a \\ \hline 8a+2 & -8a^2-27a-33 & 25a^2+65a+33 & -32a^2-66a-60 & 33a^2+58a-4 & 2a^2+4a \\ -2a-4 & 2a^2+37a+10 & -33a^2-43a+2 & 33a^2+58a-4 & -60a^2+8a+32 & -4a^2-32a \\ 4a & -4a^2-10a & 10a^2-2a & 2a^2+4a & -4a^2-32a & 32a^2 \end{array} \right)$$

■ 変数 a の制約付き問題 (a の次数 = 2)

■ $|a| > 1$

残る問題

- すべて、優対角に変換可能か？
- $(ax - 1)$ で十分か？
- $(ax^2 + bx - 1)$ を使うと？制約付き問題が難しくなる。

$(F, G) \rightarrow (a(x)F(x), b(x)G(x))$ を検討

例の改変 3 : $a(x) = b(x)$

$$F(x) = (ax - 1)(2x^2 - x + 1)(x^3 + 4x - 1)$$

$$G(x) = (ax - 1)(2x^2 - x + 1)(x^3 - 4x^2 + 1)$$

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc} -3 & 3a+3 & -3a-8 & 8a+2 & -2a-4 & 4a \\ 3a+3 & -3a^2-6a-17 & 3a^2+25a+25 & -8a^2-27a-33 & 2a^2+37a+10 & -4a^2-10a \\ -3a-8 & 3a^2+25a+25 & -17a^2-50a-32 & 25a^2+65a+33 & -33a^2-43a+2 & 10a^2-2a \\ \hline 8a+2 & -8a^2-27a-33 & 25a^2+65a+33 & -32a^2-66a-60 & 33a^2+58a-4 & 2a^2+4a \\ -2a-4 & 2a^2+37a+10 & -33a^2-43a+2 & 33a^2+58a-4 & -60a^2+8a+32 & -4a^2-32a \\ 4a & -4a^2-10a & 10a^2-2a & 2a^2+4a & -4a^2-32a & 32a^2 \end{array} \right)$$

■ 変数 a の制約付き問題 (a の次数 = 2)

■ $|a| > 1$

残る問題

- すべて、優対角に変換可能か？
- $(ax - 1)$ で十分か？
- $(ax^2 + bx - 1)$ を使うと？制約付き問題が難しくなる。

(狭義) 優対角であると・・・

- 実対称優対角行列は半正定値
⇒ コレスキー分解が使える⁵

$$\text{Bez}_{n-k}(F, G) = LL^T$$

⁵計算量 $O(n^2)$

ゴール：Bezout 行列による多変数 GCD 計算

- 入力： $F(x), G(x) \in \mathbb{F}[x, u_1, \dots, u_\ell]$ with $n = \deg(F) \geq \deg(G)$
- 算法：
 - 1 Bezout 行列 $\text{Bez}(F, G) = (b_{i,j})_{1 \leq i,j \leq n} \in \mathbb{F}[u]^{n \times n}$ を構成

$$\text{Bez}(F, G) = \left(\begin{array}{ccc|c} * & * & * & * \\ b_1 & \cdots & b_k & B \end{array} \right)$$

- 2 線形方程式系を解く

$$x = B^{(0)-1} b_i \text{ for } 1 \leq i \leq k$$

- 3 リフティング

$Bx = b$ を

$(B^{(0)} + \delta B^{(1)} + (\text{高次}))(x^{(0)} + \delta x^{(1)} + (\text{高次})) = b^{(0)} + \delta b^{(1)} + (\text{高次})$
と分解して、全次数 1 の斉次項をあつめる。

$$B^{(0)} \delta x^{(w)} + \delta B^{(w)} x^{(w-1)} = \delta b^{(2)}$$

$$B^{(0)} \delta x^{(w)} = \delta b^{(w)} - \delta B^{(1)} x^{(w-1)} - \dots - \delta B^{(w)} x^{(0)}$$

- 精度のよい逆行列計算が必要！