

# グレブナー基底系の有用性と グレブナー基底との比較

楫研究室所属 修士2年  
桜井佑樹

# グレブナー基底系(G.S.)の紹介

- ▶ 包括的グレブナー基底(Comprehensive Gröbner Basis, 以下C.G.B.)はパラメータを含む多項式環上でグレブナー基底(G.B.)を考えるときに有用な概念
- ▶ C.G.B.を構成するときに必要となるのがグレブナー基底系(Gröbner System, 以下G.S.).

# 包括的グレブナー基底(C.G.B.)の紹介

- ▶ パラメータを含む多項式環において、グレブナー基底の理論がそのまま適用できるとは限らない.
- ▶ 係数体がパラメータを含んでいる多項式環  $\mathbb{Q}(u_1)[x_1, x_2]$  のイデアル  $I = \langle u_1x_1 + x_2, x_2 + 1 \rangle$  を考える.
- ▶  $\{u_1x_1 + x_2, x_2 + 1\}$  は  $I$  のG.B. ( $x_1 > x_2$ ) だが,  $u_1 = 0$  を代入すると, 代入後の  $I$  のG.B.ではなくなってしまう.
- ▶ どんな代入に対しても代入後のイデアルのG.B.となる集合をC.G.B.とよぶ.

# 研究動機

- ▶ V.Weispfenning(1992)によって, C.G.B.の定義と存在が示され, G.S.の計算アルゴリズムが与えられた.
- ▶ それ以来C.G.B.や G.S.の計算例を示した論文は多くあるが, G.B.と比較して考察しているものは少ない.
- ▶ 加えてC.G.B.がG.B.であるのかについて触れられてもいない.
- ▶ そこで私は上記2点について考察した.

# 包括的グレブナー基底(C.G.B.)の定義

▶  $k$ : 体

$$K = k(u_1, \dots, u_m) = k(\underline{u})$$

$$S = K[x_1, \dots, x_n] = K[\underline{x}]$$

$I$  を  $S$  のイデアルとする.

$I$  の有限部分集合  $G$  が  $I$  のC.G.B.であるとは,

任意の特殊化  $\sigma : S \longrightarrow k[\underline{x}]$

に対して,  $\sigma(G)$  が  $\langle \sigma(I) \rangle$  のG.B.となることをいう.

# C.G.B.の例

- ▶  $G = \{u_1x_1 + x_2, x_2 + 1\} \subseteq \mathbf{Q}(u_1)[x_1, x_2]$   
 $I = \langle G \rangle$  を考える.

辞書式順序  $x_1 > x_2$  の下でのC.G.B.は

$$\{u_1x_1 + x_2, x_2 + 1, u_1x_1 - 1\}$$

である.

# グレブナー基底系の定義の準備

## ▶ 定義 (condition)

$k(\underline{u}) \setminus k$  の有限部分集合  $A, B$  の組  $\gamma = (A, B)$  が条件 (condition) であるとは

$$(1) A \cap B = \phi$$

$$(2) f = \frac{p}{q} \in k(\underline{u}) \text{ が } A \text{ または } B \text{ に含まれるとき } q \in B$$

$$\Sigma = \{ \sigma \mid \sigma \text{ は特殊化} \}$$

$$\Sigma_\gamma = \left\{ \sigma \in \Sigma \mid \sigma(f) \begin{cases} = 0 (\forall f \in A) \\ \neq 0 (\forall f \in B) \end{cases} \right\}$$

# グレブナー基底系(G.S.)の定義

## ▶ 定義(G.S.)

$I$  を  $S = K[x_1, \dots, x_n]$  のイデアルとする.

$GS = \{(\gamma_1, G_1), \dots, (\gamma_s, G_s)\}$  が  $I$  の G.S.であるとは,

$$(1) \Sigma = \bigcup_{i=1}^s \Sigma_{\gamma_i}$$

(2)  $G_i$  は  $I$  の有限部分集合

(3) 任意の  $i$  に対して  $\sigma(G_i)$  は  $\langle \sigma(I) \rangle$  の G.B.  
(  $\forall \sigma \in \Sigma_{\gamma_i}$  )

# C.G.B.の構成法

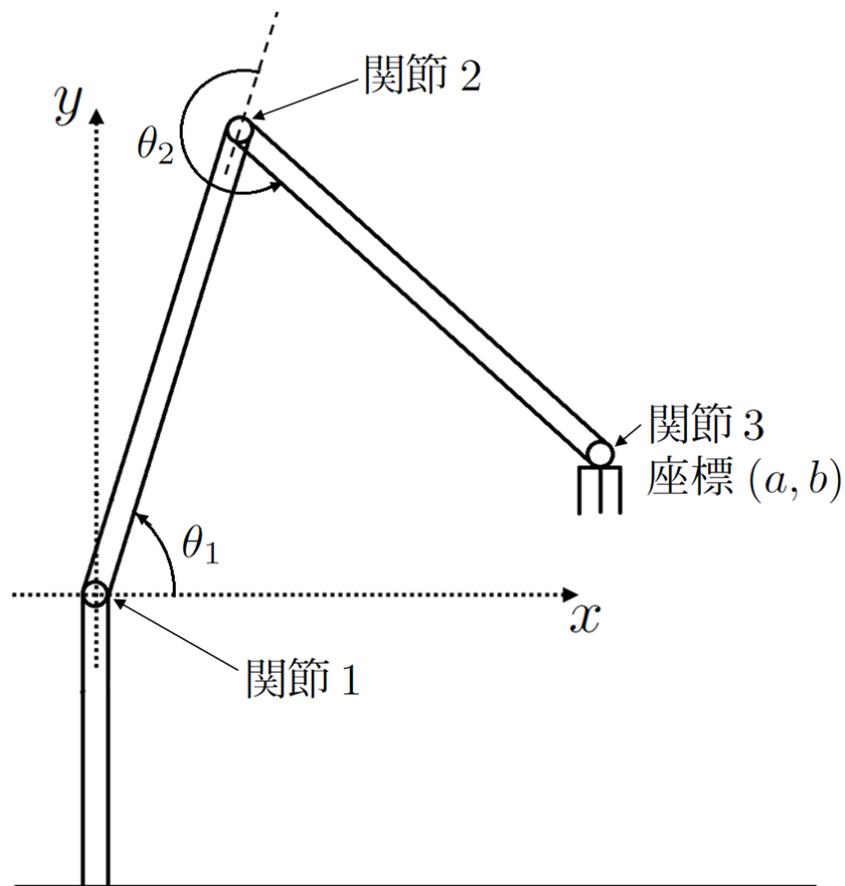
- ▶  $G = \bigcup_{i=1}^s G_i$  は  $I$  のC.G.B.となる.
- ▶  $GS = \{(\gamma_1, G_1), \dots, (\gamma_s, G_s)\}$   
における  $(\gamma_i, G_i)$  を Gröbner pair とよぶ.
- ▶ G.S.を求めるアルゴリズムは  
V.Weispfenning(1992)によって与えられた.

# グレブナー基底系(G.S.)と グレブナー基底(G.B.)の比較

- ▶ 図のような平面上のロボットアームを考える.

問.

アームの手が付いている関節  
の座標  $(a, b)$  が与えられたとき  
取るべき  $\theta_1$  と  $\theta_2$  を求めたい.



# G.S.とG.B.の比較

- ▶  $(a, b)$  を  $\theta_1, \theta_2$  で表すと

$$\begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \cos(\theta_1 + \theta_2) + \cos \theta_1 \\ \sin(\theta_1 + \theta_2) + \sin \theta_1 \end{pmatrix}$$

となる.

$$c_i = \cos \theta_i \quad s_i = \sin \theta_i$$

とおきかえて, 次の  $f_1, f_2, f_3, f_4$  を  $c_i, s_i$  について解く.

$$\begin{cases} f_1 = l_3(c_1c_2 - s_1s_2) + l_2c_1 - a \\ f_2 = l_3(s_1c_2 - c_1s_2) + l_2s_1 - b \\ f_3 = c_1^2 + s_1^2 - 1 \\ f_4 = c_2^2 + s_2^2 - 1 \end{cases}$$

# G.S.とG.B.の比較

$I = \langle f_1, f_2, f_3, f_4 \rangle$  のG.B.は以下のようになる.

$$\{4(a^2 + b^2)s_1^2 - 4b(a^2 + b^2)s_1 + (a^4 + 2a^2b^2 - 4a^2 + b^4),$$

$$2ac_1 + 2bs_1 - (a^2 + b^2),$$

$$s_2 - bc_1 + as_1,$$

$$c_2 + c_1^2 - ac_1 + s_1^2 - bs_1\}.$$

(単項式順序は  $c_2 > s_2 > c_1 > s_1$ )

- ▶  $a^2 + b^2 \neq 0$  かつ  $b \neq 0$  のときの  $c_i$  と  $s_i$  は求められるが,  $b = 0$  の場合などを考えようとするとき G.B.を計算し直さなければならない.

# G.S.とG.B.の比較

- ▶  $I = \langle f_1, f_2, f_3, f_4 \rangle$  のG.S.を計算すると, 5つの Gröbner pair からなることがわかる. その5つの場合それぞれについて  $c_i$  と  $s_i$  を求めることで問題が解ける.
- ▶ G.S.は最初からパラメータの場合分けをするので, アルゴリズムによって自動的に解が出せる.

# 包括的グレブナー基底(C.G.B.)と グレブナー基底(G.B.)の関係

## ▶ 定理

$k$  を無限体とする.  $k(\underline{u})[\underline{x}]$  のイデアルを  $I$ ,  $I$  の C.G.B を  $G = \{g_1, \dots, g_r\}$  とする.  
このとき  $G$  は  $I$  の G.B. となっている.

- ▶ より一般に  $k[\underline{u}][\underline{x}]$  に対しても C.G.B. を考えることができるが, その場合は必ずしも定理は成立しない.
- ▶ 実際  $I = \langle u_1 x_1, x_2 \rangle \subseteq k[u_1][x_1, x_2]$  に対して  $G = \{u_1^2 x_1, x_2\}$  は C.G.B. だが G.B. ではない.

# 証明のoutline

任意に  $f \in I$  をとる.

(ある  $g_i \in G$  が存在して  $\text{LT}(g_i) | \text{LT}(f)$  を示せばよい)

$$\text{LT}(f) = \frac{p}{q} x^\alpha, \quad g_i = \sum_{j=1}^{s_i} \frac{p_{i,j}}{q_{i,j}} x^{\alpha_{i,j}}$$

とあらわし,

$$\Sigma_{\neq 0} = \{ \sigma \in \Sigma \mid \sigma(p), \sigma(q), \sigma(p_{i,j}), \sigma(q_{i,j}) \neq 0 \ (1 \leq i \leq r, 1 \leq j \leq s_i) \}$$

とおく.

このとき,  $k$  は無限体より  $\Sigma_{\neq 0}$  は空でない.

よってある  $\rho \in \Sigma_{\neq 0}$  が取れる.

C.G.B.の仮定より  $\text{LT}(\rho(g_i)) | \text{LT}(\rho(f))$  .

したがって  $\text{LT}(g_i) | \text{LT}(f)$  .