

# パラメータの入った $D$ 加群についてのアルゴリズム

## Algorithms of $D$ -modules with parameters

東海大学 中山洋将 \*<sup>1</sup>  
NAKAYAMA HIROMASA  
TOKAI UNIVERSITY

### Abstract

By using comprehensive Gröbner systems, we partly implement an algorithm to compute the restriction module of a  $D$ -module with parameters. We give an example of restriction modules of Appell  $F_2$ .

## 1 導入

パラメータの入った  $D$  加群 (例えば Appell の 2 変数超幾何微分方程式系に対応する  $D$  加群など) に対して, 制限加群を計算するアルゴリズムを微分作用素環の Comprehensive Gröbner System(CGS) を用いて, 一部 (generic  $b$  関数の計算まで) ではあるが実装を行った. それを用いて Appell の 2 変数超幾何微分方程式系の原点での正則解のなす解空間の次元を, 一部ではあるが計算した. 微分作用素環の CGS については, [1], [2] のアルゴリズムを用いる. 微分作用素環の CGS の例を 1 つ挙げる.

### 例 1 (Appell $F_2$ の CGS)

Appell の 2 変数超幾何関数  $F_2(\alpha, \beta, \beta', \gamma, \gamma'; x, y)$  の満たす微分方程式系

$$P_1 = \partial_x(\theta_x + \gamma - 1) - (\theta_x + \theta_y + \alpha)(\theta_x + \beta), \quad P_2 = \partial_y(\theta_y + \gamma' - 1) - (\theta_x + \theta_y + \alpha)(\theta_y + \beta')$$

に対応する左  $D$  イデアル  $I = D \cdot \{P_1, P_2\}$  について, 辞書式順序 ( $x > y > \partial_x > \partial_y$ ) について CGS を計算する. ここで  $\theta_x = x\partial_x$ ,  $\theta_y = y\partial_y$ ,  $D$  は 2 変数多項式係数微分作用素環を表す. CGS はパラメータの条件に対応する strata とパラメータがその条件の時のグレブナー基底の組からなる. この場合は, CGS の strata は 4 つ出てきて,

1.  $V(0) \setminus V(\beta'(\gamma' - \beta' - 1))$  (i.e.  $\beta' \neq 0$  かつ  $\gamma' - \beta' - 1 \neq 0$ ),
2.  $V(\beta') \setminus V(\gamma' - 1)$  (i.e.  $\beta' = 0$  かつ  $\gamma' - 1 \neq 0$ ),
3.  $V(\beta', \gamma' - 1)$  (i.e.  $\beta' = 0$  かつ  $\gamma' - 1 = 0$ ),
4.  $V(\gamma' - \beta' - 1) \setminus V(\beta')$  (i.e.  $\gamma' - \beta' - 1 = 0$  かつ  $\beta' \neq 0$ )

となり, それに対応する 4 つのグレブナー基底が出てきて, 各グレブナー基底の先頭項は,

1.  $y^3\partial_x\partial_y^3$ ,  $\beta'(\gamma' - \beta' - 1)x\partial_x$ ,  $xy^3\partial_y^4$ ,

---

\*<sup>1</sup> 〒 259-1292 神奈川県平塚市北金目 4-1-1 E-mail: nakayama@tokai-u.jp

2.  $y^3 \partial_x \partial_y^2, (\gamma' - 1)x \partial_x \partial_y, xy^3 \partial_y^3, x^2 \partial_x^2,$
3.  $y^2 \partial_x \partial_y^2, xy \partial_x \partial_y, xy^2 \partial_y^3, x^2 \partial_x^2,$
4.  $y^2 \partial_x \partial_y^2, xy \partial_x \partial_y, xy^2 \partial_y^3, x^2 \partial_x^2.$

## 2 パラメータの入った $D$ 加群の制限アルゴリズム

$D$  イデアル  $I$  の  $D$  加群  $M = D/I$  に対する制限加群のアルゴリズムを復習する.

### アルゴリズム 1 (制限加群の計算アルゴリズム, [5](Algorithm.5.2.8))

- 入力: ホロノミック  $D$  イデアル  $I$  の生成系, 重みベクトル  $w \in (\mathbb{Z}_{\geq 0})^n$  で  $w_1, \dots, w_m > 0, w_{m+1} = \dots = w_n = 0$  を満たすもの.
  - 出力: 制限加群  $D/(I + x_1 D + \dots + x_m D)$  の表示  $(D')^r/M$ .  
(ここで,  $D' = \mathbb{C}\langle x_{m+1}, x_{m+2}, \dots, x_n, \partial_{m+1}, \partial_{m+2}, \dots, \partial_n \rangle$ )
1.  $I$  の単項式順序  $\langle_{(-w, w)}$  についてのグレブナー基底  $G = \{g_1, \dots, g_p\}$  の計算.
  2.  $I$  の  $w$  についての generic  $b$  関数  $b(s)$  の計算. (i.e.  $\text{in}_{(-w, w)}(I) \cap \mathbb{C}[s]$  の生成元の計算, ここで  $s = w_1 \theta_1 + \dots + w_m \theta_m$ )
  3.  $s_0$  を  $b(s)$  の最大整数根とする.  $s_0 < 0$  または整数根がない時, 制限加群は 0 で終了.
  4.  $(D')^r$  を  $\mathcal{B}_{s_0} = \{\partial_1^{i_1} \dots \partial_m^{i_m} \mid i_1 w_1 + \dots + i_m w_m \leq s_0\}$  の各元を基底とする自由左  $D'$ -加群とする.  
(ここで  $r$  は  $\mathcal{B}_{s_0}$  の要素の個数である)
  5.  $m_i = \text{ord}_{(-w, w)}(g_i)$  ( $i = 1, 2, \dots, p$ ) とし,  $\mathcal{B}_{s_0 - m_i}$  を考える.
  6. 各  $i = 1, \dots, p$  と各  $\partial^\beta \in \mathcal{B}_{s_0 - m_i}$  に対して,  $\partial^\beta g_i$  を標準形  $\sum_{u, v} c_{uv} x^u \partial^v$  に直して  $x_1 = \dots = x_m = 0$  を代入したもの考える. これは  $D' \cdot \mathcal{B}_{s_0} \cong (D')^r$  の元とみなせる.
  7.  $M$  を 6. の元たちで生成される  $(D')^r$  の  $D'$  部分加群とする.
  8. 制限加群  $(D')^r/M$  を返す.

ここで, パラメータ入りの  $D$  イデアルについて制限加群を計算するとすれば, Step 1, 2 のグレブナー基底計算の部分を CGS の計算に直せばよい. 問題となるのは,  $b$  関数の根にパラメータが含まれる場合で, その根が非負整数根になるかどうかで場合分けをする必要があり, 現時点では完全なアルゴリズムにはできていない.

### 例 2 (Appell $F_2$ の $w = (1, 1)$ についての制限加群の計算)

Appell  $F_2(\alpha, \beta, \beta', \gamma, \gamma'; x, y)$  の満たす微分方程式系に対応する左  $D$  イデアル  $I$  (例 1) について,  $w = (1, 1)$  の generic  $b$  関数の計算を行えば, パラメータが 3 つの条件に分かれ, 各 generic  $b$  関数が

$$\begin{aligned} V(0) \setminus V((\gamma - \gamma')(\gamma + \gamma' - 2)) \text{ の時,} & \quad s(s + \gamma' - 1)(s + \gamma - 1)(s + \gamma + \gamma' - 2), \\ V(\gamma - \gamma') \text{ の時,} & \quad s(s + \gamma - 1)(s + 2\gamma - 2), \\ V(\gamma + \gamma' - 2) \setminus V(\gamma - 1, \gamma' - 1) \text{ の時,} & \quad s(s - \gamma + 1)(s + \gamma - 1) \end{aligned}$$

となる.

$\gamma = \gamma'$  の時を考える. generic  $b$  関数は  $s(s + \gamma - 1)(s + 2\gamma - 2)$  で, 根は  $s = 0, 1 - \gamma, 2 - 2\gamma$  となる. 非負最大整数根  $s_0$  は,  $\gamma \notin \mathbb{Z}_{\leq 0}$  の時,  $s_0 = 0$ , それ以外の時は  $s_0 = 2 - 2\gamma$  となる.

1.  $\gamma \notin \mathbb{Z}_{\leq 0}$  の時, 制限加群  $D/(I + xD + yD)$  は  $\mathbb{C}$  ベクトル空間として  $\mathbb{C}$  と同型. これより, 原点での正則解のなすベクトル空間の次元が 1 であることがわかる.
2.  $\gamma \in \mathbb{Z}_{\leq 0}$  の時, 制限加群  $D/(I + xD + yD)$  は  $\mathbb{C}$  ベクトル空間として,  $\mathbb{C}^r/M$  と同型になる. ここで  $r = \#\{\partial_x^i \partial_y^j \mid i + j \leq 2 - 2\gamma\} = \binom{4-2\gamma}{2} = (3 - 2\gamma)(2 - \gamma)$  であり,  $M$  は先のアルゴリズム Step.7 で計算されるものである.

しかし一般の場合に計算させるのは困難なので,  $\gamma = \gamma' = 0$  の時についてだけ制限加群を計算してみる. これにはアルゴリズム 1 をそのまま使えばよい. 制限加群と同型な  $\mathbb{C}$  ベクトル空間  $\mathbb{C}^6/M$  が得られる. ここで  $M = \text{Im}A^t$  で,  $A$  は

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 0 & -\beta'(\alpha + 1) & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & -(\alpha + 1)(\beta' + 1) & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & -\alpha\beta' \\ 1 & 0 & -(\alpha + 1)(\beta + 1) & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & -\beta(\alpha + 1) & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & -\alpha\beta \\ 0 & 0 & \beta'(\alpha + 1) & 0 & 0 & -\alpha^2\beta\beta' \\ 0 & 0 & 0 & 0 & -\beta(\alpha + 1) & \alpha^2\beta\beta' \end{pmatrix}$$

である. このベクトル空間  $\mathbb{C}^6/M$  の次元について計算すると

$V(0) \setminus V(\alpha(\alpha + 1)\beta\beta')$ の時,	1,	$V(\beta') \setminus V(\alpha(\alpha + 1)\beta)$ の時,	2,
$V(\beta, \beta')$ の時,	4,	$V(\alpha, \beta') \setminus V(\beta)$ の時,	3,
$V(\alpha + 1, \beta') \setminus V(\alpha\beta^2)$ の時,	3,	$V(\beta) \setminus V(\alpha(\alpha + 1)\beta'^2)$ の時,	2,
$V(\alpha, \beta) \setminus V(\beta'^3)$ の時,	3,	$V(\alpha + 1, \beta) \setminus V(\alpha\beta'^3)$ の時,	3,
$V(\alpha) \setminus V(\beta^2\beta'^2)$ の時,	2,	$V(\alpha + 1) \setminus V(\alpha\beta\beta'^2)$ の時,	3

となることがわかり, これらは Appell  $F_2$  の超幾何微分方程式系の  $\gamma = \gamma' = 0$  の場合の, 原点の正則解のなすベクトル空間の次元と対応している.

## 参 考 文 献

- [1] K. Nabeshima, K. Ohara, S. Tajima, Comprehensive Gröbner Systems in Rings of Differential Operators, Holonomic  $D$ -modules and  $B$ -functions. Proc. ISSAC2016, 349–356, 2016.
- [2] K. Nabeshima, K. Ohara, S. Tajima, Comprehensive Grbner systems in PBW algebras, Bernstein-Sato ideals and holonomic  $D$ -modules. J. Symbolic Comput. 89 (2018), 146–170.
- [3] T. Oaku, Algorithms for  $b$ -functions, restrictions, and algebraic local cohomology groups of  $D$ -modules, Advances in Applied Math. 19 (1997), 61-105.
- [4] T. Oaku, N. Takayama, Algorithms for  $D$ -modules –restriction, tensor product, localization, and local cohomology groups, J. Pure and Applied Algebra 156 (2001), 267-308.
- [5] M. Saito, B. Sturmfels, N. Takayama, *Gröbner Deformations of Hypergeometric Differential Equations*, Springer, 2000