

微分差分作用素環用 Gröbner 基底 パッケージの O.D.E. section 問題への応用

徳島大学・総合科学部 高山信毅
(Nobuki Takayama)

本稿で解法を紹介する問題の出発点となる問題は次の
問題である。

問題5。 多変数超幾何関数と Hypergeometric type O.D.E の関係を
調べよ。

(多変数超幾何関数については [Erd] を、 Hypergeometric type O.D.E.
(については [Oku] を参照。)

二変数関数 $f(x,y)$ を (y を定数とみなし) x のみの関数とみたものを
 $f(x,y)$ の y -section と呼ぶことにする (resp. x を定数とみて y のみ
の関数とみたものを x -section)。たとえば、 Appell の関数 F_1 の
 y -section, x -section は、 Jordan-Pochhammer の O.D.E. をみたす関数であ
る。また、 F_2, F_3 の section は、 Goursat-Sasai の O.D.E. をみたす関数
となる。Jordan-Pochhammer の O.D.E. は 3 階の Hypergeometric System
へ変換できるし、 Goursat-Sasai の O.D.E. は 4 階の Hypergeometric System
へ変換できる。つまり、 F_1, F_2, F_3 は Okubo のアクリリカス-タロの

Hypergeometric system の分類表 7 (Oku) で、たゞまとまるのである。では、他の多変数超幾何関数についてはどうであるか？といふのが問題 S の由来である。（この問題については、[Suz-Ono] を参照。）これの例のよろず、よい関係が両者の間にあれば、多変数超幾何関数のモード群の構造が Hypergeometric system をとおして、よく見えてくるわけである。

では問題 S を少し考えてみよう。まず考えるべき関数を Horn の表にありかつ確定特異点のみをもつ関数に限る([Erd1])。 $F_1 \sim F_4, G_1 \sim G_3, H_1 \sim H_7$ のうち、独立変数の rational を変換で、 F_1, F_2 へ reduce しないのは、 F_4, H_1, H_5 のみであるから([Erd2])。最も興味深いのは、 F_4, H_1, H_5 である。また F_4 の y-section を実験的に求めてみる。実験であるから、 $103x - \alpha, \beta, \gamma, \delta$ に七適当な値 $\alpha = 1/2, \beta = 1/5, \gamma = 9/7, \delta = -2/9$ を入せてやる。§1 の算法 I に入り、y-section が求まる。結果は fig 1。ここで X が x , $X|$ が y , DX が $\frac{d}{dx}$, * は “かけ算” の意味である。 $(\frac{d}{dx})^4$ の係数が x の 5 次式であり、これは Hypergeometric type O.D.E. ではない。fig 1 の O.D.E. を L_0 とおく。fig 2 の 5 階の O.D.E. を L_1 とおく。 L_1 は、§2 の算法 II によて計算した y-section である。このとき。

$$L_1 = \left[\frac{1}{(79597x_0 + 147223x_1 - 147223)} (180x_0 \frac{d}{dx} + 173) \right] L_0.$$

が成り立つ。 L_1 は Hypergeometric type O.D.E. であるが、 F_4 と L_1 は

744280
 2
 $396900*(X_0^2 - 2*X_0*X_1 - 2*X_0 + X_1^2 - 2*X_1 + 1)*(79597*X_0 + 147223*X_1 - 147223)*D_0^4 *X_0^2$
 $- 1260*((625368263*X_1 + 804461513)*(X_1 - 1)*X_0 - 14*(11895489*X_1 - 59949335)*X_0^2 - 212001120*(X_1 - 1)^3 - 246830297*X_0^3)*D_0^3 *X_0^3$
 $(735583815547*X_0^3 + 1143525132106*X_0^2*X_1 - 2309462863673*X_0^2 - 1433153630853*X_0*X_1^2 - 165966988327*X_0*X_1 + 1599120619180*X_0 + 171720907200*X_1^3 - 515162721600*X_1^2 + 515162721600*X_1 - 171720907200)*D_0^2$
 $+ 7*(52460631566*X_0^2 + 132161838767*X_0*X_1 - 164756093894*X_0 - 50053763133*X_1^2 - 22904798607*X_1 + 72958561740)*D_0^2$
 $+ 97216*(79597*X_0 + 300403*X_1 - 300403)$

fig 1.

$- 71442000*(2*(X_1 + 1)*X_0^2 - (X_1 - 1)^2 - X_0^5)*D_0^2 *X_0^3$
 $- 2x^3+2x^2-2x^1-x^2$
 $- 56700*(29406*(X_1 + 1)*X_0^2 - 9491*(X_1 - 1)^2 - 19915*X_0^4)*D_0^2 *X_0^2$
 $- 180*(7*(4019626*X_1 + 4099223)*X_0^2 - 4724640*(X_1 - 1)^2 - 28625702*X_0^3)$
 $*D_0^3 *X_0^3$
 $+ (7419521543*X_0^2 - 3973785543*X_0*X_1 - 4349562980*X_0 + 201787200*X_1^2 - 403574400*X_1 + 201787200)*D_0^2$
 $+ 7*(353788414*X_0^2 - 58817583*X_1^2 - 85732740)*D_0$
 $+ 34317248$

fig 2.

よい関係はない。なぜなら、 L_1 は hypergeometric type ODE. だが、 reducible であり、 F_4 のモードロミの計算には、 L_1 は役に立たないからである。以上の観察より次のことが分かる。

“問題 S は、単に ODE section を求めるだけでは解けない。”

しかしながら、ODE section を求めるための算法をいろいろ見ておくことは、問題 S やその他の問題のいろいろな場面で有利である。このような動機により、本稿では、次の問題 S の解法を紹介することにする。

問題 S. (1) O.D.E. section 全体を求める算法を作れ。

(2). O.D.E. section 全体は单項イデアルとなるが、イデアルの生成元を求めるのがむずかしい場合は、生成元でなくとも、とにかく O.D.E. section をひとつ見つけよ。//問題

O.D.E. section を正確に定義しておく。

$$\mathcal{A} := \mathbb{C}(x,y) \left[\frac{\partial}{\partial x}, \frac{\partial}{\partial y} \right] \quad \text{微分作用素環}$$

\mathcal{A} の左イデアル \mathcal{J} が 0-次元イデアル であるとは、 \mathcal{A}/\mathcal{J} を $\mathbb{C}(x,y)$ 上の線型空間とみたとき、

$$\dim_{\mathbb{C}(x,y)} \mathcal{A}/\mathcal{J} < +\infty$$

となることである。

例。

$$L_1 = x \frac{\partial^2}{\partial x^2} (x \frac{\partial}{\partial x} + y \frac{\partial}{\partial y} + r - 1) - x (x \frac{\partial}{\partial x} + y \frac{\partial}{\partial y} + \alpha) (x \frac{\partial}{\partial x} + \beta)$$

$$L_2 = y \frac{\partial^2}{\partial y^2} (x \frac{\partial}{\partial x} + y \frac{\partial}{\partial y} + r - 1) - y (x \frac{\partial}{\partial x} + y \frac{\partial}{\partial y} + \alpha) (y \frac{\partial}{\partial y} + \beta')$$

とおく。 $L_1 f = L_2 f = 0$ の解は Appell の F_1 である。したがって L_1, L_2 により生成される \mathcal{A} のイデアルを J とおく。このとき、

$$\dim_{\mathbb{C}(x,y)} \mathcal{A}/J = 3$$

である。（ $\alpha, \beta, \gamma, \delta, \alpha', \beta', \gamma'$ には値が確定しているものとする） // 例

定義。 J を \mathcal{A} の 0 次元イデアルとする。このとき、 $\mathbb{C}(x,y)[\frac{d}{dx}]$ のイデアル

$$J \cap \mathbb{C}(x,y)[\frac{d}{dx}]$$

を J の O.D.E. y -sections のなすイデアルと呼ぶ。このイデアルの要素を J の O.D.E. y -section と呼ぶ。上のイデアルは単項イデアルとなるので、その生成元を、O.D.E. sections の生成元(generator) と呼ぶ。// 定義

定理。 J を \mathcal{A} の 0 次元イデアルとする。 $J \neq (0)$ なら、

$$J \cap \mathbb{C}(x,y)[\frac{d}{dx}] \neq (0)$$

すなはち、自明でない O.D.E. section が必ず存在する。// 定理

注意。例外的な場合を除く。

$$\dim_{\mathbb{C}(x,y)} \mathcal{A}/J = \dim_{\mathbb{C}(x,y)} \mathbb{C}(x,y)[\frac{d}{dx}]/J \cap \mathbb{C}(x,y)[\frac{d}{dx}]$$

となる。つまり、元の方程式系の rank と ODE section の generator の rank は等しい。また、左辺 \geq 右辺 は、常に成り立つ。// 注意

（本稿は、二変数関数について述べてあるが、 n 変数の場合も、ほぼ同様に扱える。）

§1. 微分作用素環の Gröbner 基底による算法。

このセクションでは、Gröbner 基底を求める算法 (Buchberger 算法) を、lexicographic order で用いねば、O.D.E. section の generator は、Gröbner 基底のひとつ要素として求められる。

参考。 [Fur] はこの算法 (多項式環) に対するチュートリアルである。A の代数的 Weyl Algebra のアーリーの Gröbner 基底は、いろいろな問題に対して有効である。特殊関数の contiguity relation の導出と微分差分作用素環の Gröbner 基底一般については [Tak1] 及びその参考文献を見よ。Weyl algebra の Gröbner 基底、Hilbert 多項式の計算、cohomology の計算等については [Gel] を見よ。特殊関数を含む等式や二項係数の公式の自動証明システムについては、[Zei], [Tak2] を見よ。また、Gröbner 基底の概念は、ソリトン理論などでも用いられて [Nou]。// 参考。

算法 I は問題 w(1) の解である。(多項式環については、Buchberger のニカルト算出法)

算法 I. (本質的に、Buchberger による)

このセクションでは、Gröbner 基底を lexicographic order で求めよ。
基底中には ODE sections の generator がある。// 算法
この算法の詳細については、付録 I の REDUCE によるアルゴリズムの記述を見よ。付録 I は、この算法の解説兼プロトタイプ実現用の REDUCE 3.2, 3.3 用のプログラムである。

例。 Horn の表の \mathbb{E}_2 の微分方程式 ([Erd1]) の lexicographic order における Gröbner 基底は、

$$\left\{ \begin{array}{l} -(x-y)x \frac{\partial^3}{\partial x^3} - [(x-y)r + (y+z)x - x^2 - y + \beta x + \beta'y] \frac{\partial^2}{\partial x^2} \\ \quad - (\beta+1)(r-2x+y) \frac{\partial}{\partial x} + \beta(\beta+1), \\ y\beta \frac{\partial}{\partial y} - (x-y)x \frac{\partial^2}{\partial x^2} - [(r-x)(x-y) + \beta'y] \frac{\partial}{\partial x} + (x-y)\beta \end{array} \right. \quad \text{ODE sections of generator}$$

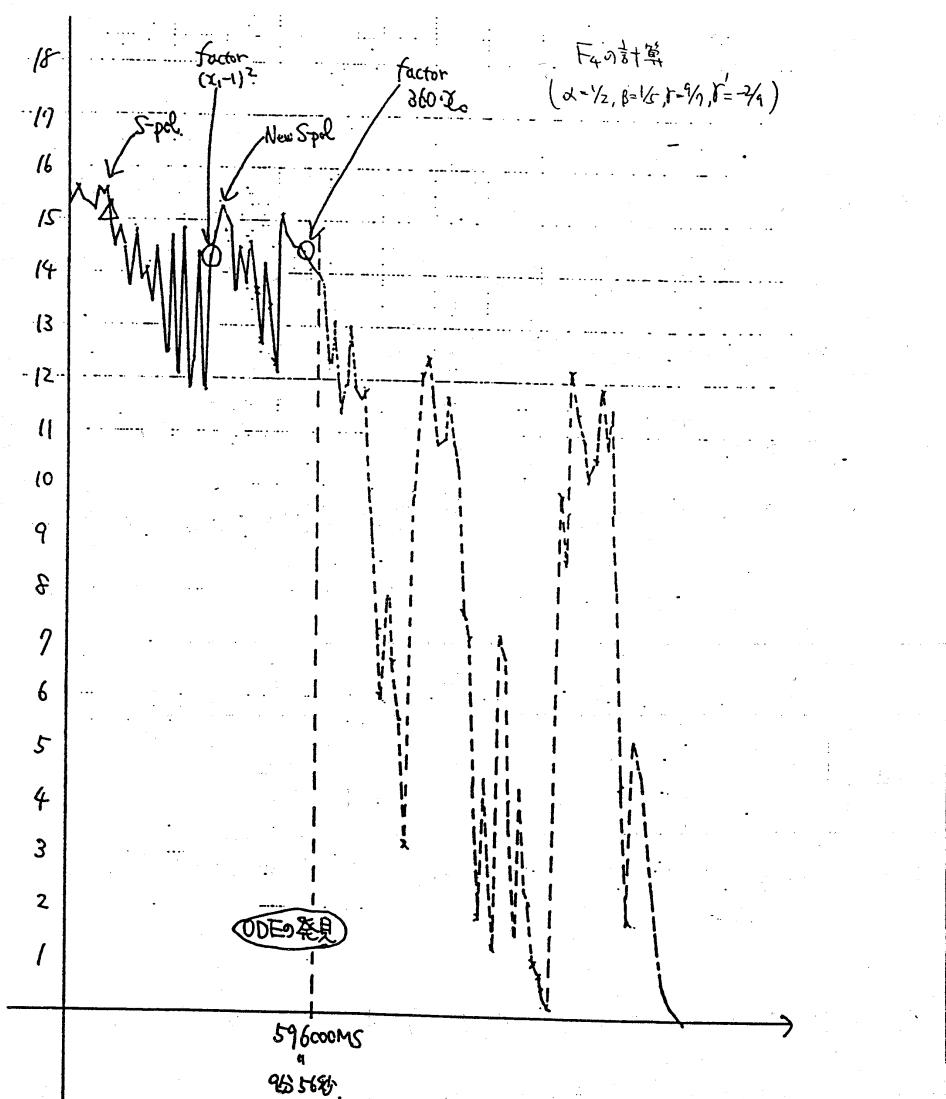


fig 3.

である。//例

この算法は、どんな0次元イデアルに対しても通用する、一般性が高い算法である。しかし、空間計算量が大きめで大きいのが欠点である。式の中間膨張がおまけに爆発が起きてしまう。fig3は計算の進行にともなって空きメモリ量がどう変化するかのグラフである。中間膨張の様子がわかる。

例

関数名	F_1	F_2	F_3	F_4
ODE sectionが一般的なPDEに対する算法でありますか？	○	○	○	×

計算は、5MByteのメモリをもつVAXstation/II上の、REDUCE3.3で行われた。//例

§2. 微分差分作用素環のGröbner基底を用いた算法

この節で述べる算法Ⅱは問題W(2)の解である。ただし、多変数超幾何関数にしか適用しない。また、ODE sectionsのgeneratorが必ずあるとは限らない。一般に generatorより高階になってしまふ。（注。もし、一般的のODEの解のcontiguity relationを求める算法が作れれば、この算法は、一般的な関数に対して通用する）。

算法Ⅱの基本的 idea を述べる。Hypergeometric function を

$$F(x, y) = \sum_{k=0}^{\infty} f_k(y) C_k x^k$$

$f_k(y)$: GaußのHypergeometric function の族。

C_k : P-関数の積・商。

と書く。 $f_k(y)C_k$ が k についてみたす差分方程式を求めて、
 $F(x,y)$ のみたす x についての O.D.E. を計算すれば、それから求める
 のである。

例.

$$F_2(x,y) = \sum_{k=0}^{\infty} \underbrace{F(d+k, \beta', r'; y)}_{\substack{\uparrow \\ F}} \frac{\underbrace{(x,k)(\beta, k)}_{\substack{\uparrow \\ f_k(y)}}}{\underbrace{(r, k)(1, k)}_{\substack{\uparrow \\ C_k}}} x^k \quad // \text{例.}$$

さて、 f_k, C_k についての仮定より、 f_k, C_k は次のような関係式をみたすはずである。

$$\begin{cases} C_{k+1} = \frac{s_1(k)}{r_1(k)} C_k & \text{ここで, } s_i, r_i \in \mathbb{C}[k] \\ C_{k+2} = \frac{s_2(k)}{r_2(k)} C_k \end{cases}$$

$$\begin{cases} H(k) f_k = f_{k+1} \\ L(k) f_k = 0 \end{cases} \quad \text{ここで, } H, L \in \mathbb{C}(k, y) \left[\frac{\partial}{\partial y} \right].$$

以下、 E_k を k についてのシフト作用素

$$E_k f_k = f_{k+1}$$

とする。

算法Ⅱ.

入力. L, H, s_1, r_1, s_2, r_2

出力. $F(x,y)$ を x のみの関数とみたときの、 $F(x,y)$ がみたす O.D.E.

Step 1. $E_k - H(k), L(k)$ の Gröbner 基底を $\mathbb{C}(y, k) \left[\frac{\partial}{\partial y}, E_k \right]$ で、

lexicographic order $\frac{\partial}{\partial y} > E_k$ で求める。この基底は
 k についての 2 階の差分作用素を必ず小さくする（算法Ⅰの類似）。

[もしくは、 $f_k(y)$ は、高々超幾何関数(Gaußの)ため公式集の公式より
適当に導く。しかしこれは3変数以上では通用しないので、
(3変数以上では)
Gröbner基底を用いる必要がある([Tak1])]

この差分作用素を、

$$G_1 = a_2 E_k^2 + a_1 E_k + a_0$$

とおく。ここで、 $a_i \in \mathbb{C}(k, y)$ 。(注 $G_i f_k = 0$ である。)

Step 2.

$$a_2 := a_2 * \frac{r_2}{s_2} * R; \quad a_1 := a_1 * \frac{r_1}{s_1} * R; \quad a_0 := a_0 * R;$$

(Rは、 a_0, a_1, a_2 を多項式として $\gcd(a_0, a_1, a_2) = 1$ とするために適当にかけた因子)

Step 3.

$$L := a_2 \Big|_{k=x^{\frac{2}{\partial x}} - 2} + x * \left(a_1 \Big|_{k=x^{\frac{2}{\partial x}} - 1} \right) + x^2 * \left(a_0 \Big|_{k=x^{\frac{2}{\partial x}}} \right)$$

Lを出力。 // 算法

例 Appell F_2 の場合

$$\lambda \neq: H(k) = \frac{1}{\alpha+k} \left(y \frac{\partial}{\partial y} + 1 \right),$$

$$L(k) = y(1-y) \frac{\partial^2}{\partial y^2} + \left[r' - (\alpha+k+\beta'+1)y \right] \frac{\partial}{\partial y} - (\alpha+k)\beta',$$

$$S_1(k) = (\alpha+k)(\beta+k),$$

$$r_1(k) = (r+k)(1+k),$$

$$S_2(k) = (\alpha+k)(\alpha+k+1)(\beta+k)(\beta+k+1),$$

$$r_2(k) = (r+k)(r+k+1)(1+k)(2+k).$$

$$1. \quad a_2 = (k+\alpha+1)(y-1),$$

$$a_1 = -\{(k+\alpha+1-\beta')y - 2(k+\alpha+1)+r'\},$$

$$a_0 = -(k+\alpha+1-r').$$

$$2. \quad R = (\alpha+k)(\beta+k)(\beta+k+1) \quad \text{とく。}$$

$$a_2 = (y-1)(r+k)(r+k+1)(1+k)(2+k),$$

$$a_1 = -\{(k+\alpha+1-\beta')y - 2(k+\alpha+1)+r'\}(r+k)(1+k)(\beta+k+1),$$

$$a_0 = -(k+\alpha+1-r')(k+r)(\beta+k)(\beta+k+1).$$

$$3. \quad L = (y-1)\left(x\frac{\partial}{\partial x} - 2 + r\right)\left(x\frac{\partial}{\partial x} - 2 + r+1\right)\left(x\frac{\partial}{\partial x} - 2 + 1\right)\left(x\frac{\partial}{\partial x} - 2 + 2\right) \\ - x\left\{\left(x\frac{\partial}{\partial x} - 1 + \alpha + 1 - \beta'\right)y - 2\left(x\frac{\partial}{\partial x} - 1 + \alpha + 1\right) + r'\right\}\left(x\frac{\partial}{\partial x} - 1 + r\right)x\frac{\partial}{\partial x}\left(x\frac{\partial}{\partial x} + \beta\right) \\ - x^2\left(x\frac{\partial}{\partial x} + \alpha + 1 - r'\right)\left(x\frac{\partial}{\partial x} + \alpha\right)\left(x\frac{\partial}{\partial x} + \beta\right)\left(x\frac{\partial}{\partial x} + \beta + 1\right)$$

出力: L 。 //例。

算法ⅡをREDUCEでインパリXセクション、Horn list [End] の
関数 $F_1 \sim F_4, G_1 \sim G_3, H_1 \sim H_7$ のO.D.E. y -section および $H_1 \sim H_7$
のO.D.E. x -sectionを計算した。 $F_1 \sim F_4, G_1 \sim G_3$ は x, y について対称
なので、 x -sectionは計算しない。

計算結果。

使用計算機言語: VAX station II/RC (x イン x モード 5MBYTE)。REDUCE 3.3。

O.D.E. section のデータは約 800Kbyte あるため、ここには掲載
しない。section はすべて Hypergeometric type ODE (Fuchs型か)。
最高次の微分の係数式の次数が、方程式のランクに等しい)である。

関数	方程式のランク	算法ⅡによるODE sectionのランク	特異点 (下の式=0と∞)
F_1	3	3	$xy(x-1)(y-1)(y-x)$
F_2	4	4	$xy(x-1)(y-1)(x+y-1)$
F_3	4	4	$xy(x-1)(y-1)(xy-x-y)$
F_4	4	5	$xy(x^2+y^2-2xy-2x-2y+1)$
G_1	3	4	$xy(x+y+1)(4xy-1)$
G_2	3	3	$xy(x+1)(y+1)(xy-1)$
G_3	4	4	$xy(27x^2y^2-18xy-4x-4y-1)$
H_1	4	5	$xy(x-1)(y^2-4xy+2y+1)$
H_2	4	4	$xy(x-1)(y+1)(xy-y-1)$
H_3	3	6	$xy(4x-1)(y^2-y+x)$
H_4	4	5	$xy(4x-1)(y^2-2y-4x+1)$
H_5	4	6	$xy(27y^2x-36xy-y+16x^2+8x+1)$
H_6	3	5	$xy(4x+1)(y^2x-y-1)$
H_7	4	5	$xy(4x-1)(4xy^2-y^2-2y-1)$
H_1-x	4	5	
H_2-x	4	4	
H_3-x	3	3	
H_4-x	4	4	
H_5-x	4	5	
H_6-x	3	3	
H_7-x	4	4	

これから の課題。

1. Xモリ爆発を起こさないよろこび、Gröbner 基底 を求める算法を開発すること。
2. 微分作用素のかけ算の高速算法を開発すること。
3. 人間と対話的に処理をすすめやすいよう、数式をみやすいようにならべて表示するための算法を開発すること。(何とおりが表示してくれるか、または問題に即した意味理解をして表示してくれる。)

5. 付録1。 $\mathbb{K}(x_0, x_1, \dots) \left[\frac{\partial}{\partial x_0}, \frac{\partial}{\partial x_1}, \dots \right]$ 用 Gröbner 基底計算プログラム。

注。 解説版兼プロトタイプ版のため単純だが、計算速度がおそい。また REDUCE 3.2, 3.3 兼用のため冗長な部分がある。実用的パッケージを作るには、S-lisp を用い、かつ、微分作用素をどう計算機の中で表現するか(データ構造)まで、考えなさいといけない。cf. REDUCE 3.3 の groebner.red のソース。

注。 このプログラムは REDUCE 3.3, 3.2 で動作する。disp() は 3.3 用、olddisp() は 3.2 用である。なお Frantz Lisp (このセイは一部の REDUCE では動作しない)。

0. Order は、 $\dots \rightarrow \frac{\partial}{\partial x_2} \rightarrow \frac{\partial}{\partial x_1} \rightarrow \frac{\partial}{\partial x_0}$ なる lexicographic order を用いている。

1. !-VARS へ、変数 $\frac{\partial}{\partial x_0}, \frac{\partial}{\partial x_1}, \dots$ の個数を入れる。

例. $\frac{\partial}{\partial x_0}, \frac{\partial}{\partial x_1}$ のみを使用するのであれば、!-VARS := 2。

2. 対応 (大文字、小文字は区別しない)

$$\begin{array}{ll} x_0 \leftrightarrow x_0 & \frac{\partial}{\partial x_0} \leftrightarrow D0 \\ x_1 \leftrightarrow x_1 & \frac{\partial}{\partial x_1} \leftrightarrow D1 \\ \vdots & \vdots \end{array}$$

3. 微分作用素は、微分をしましたのも、てい、た正準形

$$\sum_{\alpha} C_{\alpha}(x) \left(\frac{\partial}{\partial x} \right)^{\alpha} \quad (\alpha \text{ は multi index.})$$

をこの対応で、多項式に直して入力する。

例. $(x_0 - x_1) \frac{\partial^2}{\partial x_0 \partial x_1} - a \frac{\partial}{\partial x_0} + b \frac{\partial}{\partial x_1} + c$ であれば

$$(x_0 - x_1) * D0 * D1 - a * D0 + b * D1 + c$$

と入力。出力もこの形式である。($*$ は +, - について
は多項式環と同じ構造をしているため、多項式用 method を多く
(関数)
利用している。) opmult(L,M) は作用素の積 LM を正準形で与えます。

4. プログラムのロードは

in "dR0 rr" \$ in "dB0 rr" \$

イテールの generator を ag(1), ag(2), ... へいれる。ag(k)が最後
後のとモホリのマークとして、 $ag(k+1) := \phi$ $\stackrel{x_0}{\leftarrow}$ と ϕ を代入して
おく。

5. O.D.E. section を求めただけなら、

!-ODE := 1 ;

としておく。(答えは FFFF (= 入る。))

6. `gbasis()` で計算開始。答え $\in ag(1)$ 入力。`disp()` は表示用。

7. 次は、Appell F_1 の section を求める計算例である。

($dh.r, rr \rightarrow dh.r, db.r, rr \rightarrow db.r$ etc., etc.)

入力: generator.

$$\left\{ \begin{array}{l} x_0 \frac{\partial}{\partial x_0} (x_0 \frac{\partial}{\partial x_0} + x_1 \frac{\partial}{\partial x_1} + c-1) - x_0 (x_0 \frac{\partial}{\partial x_0} + x_1 \frac{\partial}{\partial x_1} + a) (x_0 \frac{\partial}{\partial x_0} + b), \\ x_1 \frac{\partial}{\partial x_1} (x_0 \frac{\partial}{\partial x_0} + x_1 \frac{\partial}{\partial x_1} + c-1) - x_1 (x_0 \frac{\partial}{\partial x_0} + x_1 \frac{\partial}{\partial x_1} + a) (x_1 \frac{\partial}{\partial x_1} + b) \end{array} \right. ,$$

右側は
左側は。

出力:

$$\begin{aligned} & x_0 (x_0 - 1) (x_1 - x_0) \frac{\partial^3}{\partial x_0^3} + (ax_1 x_0 - ax_0^2 + bx_1, x_0 - 2bx_0^2 + bx_0 - cx_1 + cx_0 - x_1 x_0 b') \\ & + 3x_1 x_0 + x_1 b' - x_1 - 4x_0^2 + 2x_0 \frac{\partial^2}{\partial x_0^2} + (b+1)(ax_1 - 2ax_0 - bx_0 + c - x_1 b' + x_1 - 2x_0) \frac{\partial}{\partial x_0} \\ & - b(b+1)a \end{aligned}$$

% reduce
REDUCE 3.3, 15-Jan-88 ... ← reduce の起動。

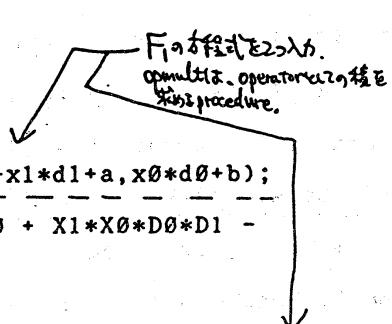
1: `on comp;` ← 以後、`comp` procedure はこの代り。

2: `in "dh.r" $ in "db.r" $` ← $\Omega(x, y) \left[\frac{\partial}{\partial x}, \frac{\partial}{\partial y} \right]$ 用。G-basis Package (Grobner 基底用) の読み込み。
lex: (D-f)

-VARS := 2

306514, length 2268 bytes

GBASIS [] フォルダを読み込み終了。



4: `f1:=opmult(x0*d0, x0*d0+x1*d1+c-1)-x0*opmult(x0*d0+x1*d1+a, x0*d0+b);`

$F1 := - X0*(A*B + A*X0*D0 + B*X1*D1 + B*X0*D0 - C*D0 + X1*X0*D0*D1 -$

$$X1*D0*D1 + X0^2*D0^2 - X0*D0^2 + X0*D0)$$

5: `ff1:=opmult(x1*d1, x0*d0+x1*d1+c-1)-x1*opmult(x0*d0+x1*d1+a, x1*d1+b);`

$FF1 := - X1*(A*X1*D1 + A*BP - C*D1 + X1^2*D1 + X1*X0*D0*D1 - X1*D1^2$

$$+ X1*D1*BP + X1*D1 - X0*D0*D1 + X0*D0*BP)$$

6: `ag(1):=f1$ ag(2):=ff1$ ag(3):=0;`

↑
gbasis() 用の変数設定。

$AG(3) := 0$

10: !-ode:=1; ← basis を計算している。
 -ODE := 1
 ODE section X⁰ でた時点で停止する。, 751"

Time: 68 ms {ag(1), ag(2), ag(3)}
 11: gbasis(); ← gbasis の計算

Size of old Ag is 0

Compacted. Size of reduced Ag is 2

***** ID fill no longer supported --- use lists instead

*** Z3 Z2 Z1 Z0 are non zero

Recuded Field factor: X1*X0

Spol of 1 and 2

***** ID fill no longer supported --- use lists instead

*** Z2 Z1 Z0 are non zero

Recuded Field factor: - (A - C + 1)

1: New s-pol is added. A*B*X1 - A*B*X0 + A*X1*X0*D0 - A*X0*D0 + B*

X1*D1 + B*X1*X0*D0 - B*X1*D1 - B*X0*D0 - C*X1*D0 + C*X0*D0 + X1*X0

*D0 - X1*X0*D0 - X1*X0*D0*BP + X1*X0*D0 + X1*D0*BP - X0*D0 + X0*

D0 - X0*D0

Size of old Ag is 2

***** ID fill no longer supported --- use lists instead

*** Z3 Z2 Z1 Z0 are non zero

Recuded Field factor: X0*(X0 - 1)

Found target! Answer is FFFF.

Completion is completed.

Basis consists of 3 elements. (Ag(1), ...)

Time: 242386 ms 時間。約 242 秒 = 約 4 分。

12: disp(ffff)\$

D0³ FFFF の表示。

[X0]

[X0 - 1]

[X1 - X0]

結果。

以下略。

//7. 計算例。

/usr/users/z007/basis/Rims/dh0.rr 1989/1/14 14:8:25 1 p. 1--

```
%Order definition for the ring of differential Operators.
%      dh0.rr 1988/02/26
%            1989/01/14
%      Ring of differential operators with meromorphic coefficients.
%      Order is lexicographic. ( ....D3>D2>D1>D0 )
%
%     This program is implemented on REDUCE 3.2 and 3.3.
%     We do not use ``symbolic procedures'' to make a simple program.
%     But the time performance is not good for the reason.
%%%%%%%%%%%%% Modify here %%%%%%%%%%%%%%
!-VARS:=2;
%%%%%%%%%%%%% global vars %%%%%%%%%%%%%%
%%%%%%%%%%%%% X0,X1,..., D0,D1,D2,... are global variables.
%%%%%%%%%%%%%
off factor;

symbolic operator numberp;
symbolic operator xx;
symbolic operator dd;
symbolic operator myzz;

symbolic procedure xx k;
intern compress(list('x,car explode(k)))$

symbolic procedure dd k;
intern compress(list('d,car explode(k)))$

symbolic procedure myzz k;
intern compress(list('z,car explode(k)))$

%%%%%%%%%%%%%
procedure head(f);
begin
  scalar m;
  for m:=(!-VARS-1) step (-1) until 0 do f:=mylterm(f,dd(m));
  return f;
end$

% headcof(f) is the head coefficients of f.
procedure headcof(f);                                  %for monic. Calculate head coefficients
begin
  scalar m;
  for m:=(!-VARS-1) step (-1) until 0 do f:=mylcof(f,dd(m));
  return f;
end$

procedure mylcof(f,v);
begin
  scalar tmpDen;
  tmpDen:=den(f); f:=num(f);
  if (deg(f,v) neq 0) then return( lcof(f,v)/tmpDen)
  else return (f/tmpDen);
end$
procedure mylterm(f,v);
```

/usr/users/z007/basis/Rims/dh0.rr

1989/1/14 14:8:25 2 p. 57--

```

begin
    scalar tmpDen;
    tmpDen:=den(f); f:=num(f);
    if deg(f,v)=0 then return (f/tmpDen)
    else return( lterm(f,v)/tmpDen );
end$ 
procedure mypart(f);
begin
    for i:=(-VARS-1) step (-1) until 0 do f:=mylterm(f,dd(i));
    return f;
end$ 

% f and g must be monomials.
% If f>g then 1 else 0.
procedure larger(f,g);
begin
    scalar fd,gd;
    if f neq 0 then fd:=f/headcof(f)
    else fd:=0;
    if g neq 0 then gd:=g/headcof(g)
    else gf:=0;
    return( largers0(fd,gd,-VARS-1) );
end$ 
procedure largers0(f,g,m);
begin
    if m < 0 then return 0;
    if deg(f,dd(m))>deg(g,dd(m)) then return 1;
    if deg(f,dd(m))=deg(g,dd(m)) then return (largers0(f,g,m-1));
    return 0;
end$ 

% If f is ODE of x0 then 1 else 0.
procedure isODE(f);
begin
    if f = 0 then return 0;
    if larger(d1,head(f))=1 then return 1 else return 0;
end$ 

% f and g must be monomials.
% If f is m-reducible by g then 1 else 0.
procedure reducible(f,g);
begin
    if infiel(den(f/g))=1 then return 1 else return 0;
end$ 

% If f does not contain D0,D1,... then 1 else 0.
procedure infiel(f);
begin
    scalar result,m;
    if numberp(f) then return 1;
    result:=1; m:=-VARS-1;
    while (m>0) and (result=1) do <<
        if deg(f,dd(m)) neq 0 then result:=0;
        m:=m-1;
    >>;
    return result;

```

```

/usr/users/z007/basis/Rims/dh0.rr          1989/1/14 14:8:25   3 p. 113--
```

```

end$  

% binomial coefficient.  

procedure binom(a,m);  

begin  

    scalar result,k;  

    if (a<=0) or (m<=0) or (a=m) then return 1;  

    if 2*m>a then m:=a-m;  

    result:=1;  

    for k:=1:m do <<  

        result:=result*a/k;  

        a:=a-1;  

    >>;  

    return result;  

end$  

% Function for pretty printing  

%%%%%%%% disp() for REDUCE 3.3 %%%%%%%%
procedure disp(f);  

begin  

    scalar tmp;  

    if (f=0) then << write "0"; return(0); >>;  

    while f neq 0 do <<  

        tmp:=head(f); f:=f-tmp;  

        disp!-monomial(tmp);  

    >>;  

end$  

procedure disp!-monomial(f);  

begin  

    scalar tmp,tmp0,m,k;  

    tmp:=1;  

    for m:=0:(!-VARS-1) do <<  

        k:=deg(f,dd(m));  

        f:=f/(dd(m)**k);  

        tmp:=(dd(m)**k)*tmp;  

    >>;  

    write tmp;  

    tmp:=factorize(f);  

    for each tmp0 in tmp do <<  

        write "[" ,tmp0,"]"$  

    >>;  

    write "-----"$  

end $  

%%%%%%%% disp() for REDUCE 3.2 %%%%%%%%
procedure olldisp(f);  

begin  

    scalar tmp;  

    write "/-----";  

    while f neq 0 do <<  

        tmp:=mypart(f);  

        on factor; write " ",tmp; off factor;  

        f:=f-tmp;  

        tmp:=0; %to save memory.  

    >>;

```

/usr/users/z007/basis/Rims/dh0.rr

1989/1/14 14:8:25 4 p. 169--

```

        write "-----/";
end$
```

% opmult(f,g) is the multiplication of f and g as operators.
procedure opmult(f,g); % don't write tail recursive program to save memory.
begin
 scalar tmp,result;
 if (f=0) or (g=0) then return 0;
 result:=0;
 while (f neq 0) do <<
 tmp:=mypart(f);
 result:=opmultsl(tmp,g)+result;
 f:=f-tmp;
 >>;
 return result;
end\$

% f must be monomial.
procedure opmultsl(f,g);
begin
 scalar a,fd,k,m,alpha,tmp;
 if numberp(g) or numberp(f) then return (f*g);
 a:=headcof(f);
 fd:=f/a;
 if numberp(fd) then return (f*g);
 for k:=0:(!-VARS-1) do <<
 tmp:=0;
 alpha:=deg(fd,dd(k));
 for m:=0:alpha do <<
 tmp:=tmp+binom(alpha,m)*df(g,xx(k),m)*dd(k)**(alpha-m);
 >>;
 g:=tmp;
 >>;
 return (a*g);
end\$

% opPower(f,p) is f*f*....*f (p times).

```

procedure opPower(f,p);
begin
    scalar tmp;
    tmp := 1;
    if p = 0 then return 1;
    if p = 1 then return f;
    for i:=1:p do <<
        tmp := opmult(f,tmp);
    >>;
    return(tmp);
end$
```

on gcd;
write " !!!!! ON GCD. !!!!! ";
end\$

```

/usr/users/z007/basis/Rims/db0.rr          1989/1/14 14:52:2   1 p. 1--
% The generic procedures to compute the Groebner basis
% for Differential Operators, difference operators and Weyl algebras.
% An order must be defined in dh0.rr
%      db0.rr 1988/12/05
%          1989/01/14
%%%%%%%%%%%%% Global variables %%%%%%
%%%%%%%%%%%%% modify here %%%%%%
SIZEAG:=40; SIZEAS:=80;
!-ODE := Ø;    % If you want to stop when you find ODE in the
               % Ag, then !-ODE:=1 else !-ODE:=Ø.
%%%%%%%%%%%%%
array Ag(SIZEAG);      % G-basis

clear FFFF;      % If you want to find ODE in the generators, the result
                  % is put to FFFF. cf. !-ODE
%%%%%%%%%%%%% variables for the system. %%%%%%
!-DBG := Ø$ % Debug flag of mred().
!-DBGØ := Ø$ % Debug flag of reduceAg()
!-DBG1 := Ø$ % Debug flag of gbasis(). Output the candidate of S-pol.
!-RED1FLAG := Ø$% used in mred1(). l==> reduced.
!-REDFLAG :=Ø$ % used in mred().
!-FFFFFLAG:=Ø$ % Flag for the ODE check
%%%%%%%%%%%%% end of definition of global vars %%%%%%
symbolic operator myzz;

%%%%%%%%%%%%% modify here %%%%%%
procedure checkAgForStop();
begin
    scalar result;
    result:=Ø;
    return( result );
end$

%%%%%%%%%%%%%
% mred1(f,g) is m-reduction of f by g.
procedure mred1(f,g);
begin
    scalar hf,hg,result;
    !-RED1FLAG := Ø;
    if (g=Ø) then write "@@@ Error in mred1() : devide by Ø";
    if numberp(g)=1 then return Ø;
    result:=f;
    repeat <<
        f:=result;
        if (f=Ø) then result:=Ø
        else <<
            hf:=head(f);
            hg:=head(g);
            if (reducible(hf,hg) = Ø) then
                result := f
            else    <<
                !-RED1FLAG:=1;
                result:=f-opmult(den(hf/hg)*hf/hg,g)/den(hf/hg);
                result:=result*den(result); % (x+y)/2;
        >>;
    end;

```

```

/usr/users/z007/basis/Rims/db0.rr          1989/1/14 14:52:2   2 p. 57--

    >>;
    >> until ( f = result );
    return result;
end$

% mredAg(f) is m-reduction of f by the set Ag.
procedure mredAg(f);
begin
    scalar oldf,ii,tmp,k,ftmp,mm,kk;
    !-REDFLAG:=0;
    k:=0; oldf := 0;
    while (oldf neq f) and (f neq 0) do <<
        ii:=1; oldf:=f;
        while (Ag(ii) neq 0) and (f neq 0) do <<
            tmp := mred1(f,Ag(ii));
            if !-RED1FLAG=1 then !-REDFLAG:=1;
            if ( !-DBG = 1 ) then <<
                write "###mredAg()",f," ==> ",tmp;
                write "      by Ag(",ii,") : ",Ag(ii);
            >>;
            if (tmp neq f) then <<
                k:=k+1;
                f:=tmp; tmp:=0; %to save mem.
            >>;
            ii:=ii+1;
        >>;
    >>;
    return(f );
end$

% mredaa(f) is m-reduction of f by the set aa.
procedure mredaa(f);
begin
    scalar oldf,ii,tmp,k,ftmp,mm,kk;
    !-REDFLAG:=0;
    k:=0; oldf := 0;
    while (oldf neq f) and (f neq 0) do <<
        ii:=1; oldf:=f;
        while (aa(ii) neq 0) and (f neq 0) do <<
            tmp := mred1(f,aa(ii));
            if !-RED1FLAG=1 then !-REDFLAG:=1;
            if ( !-DBG = 1 ) then <<
                write "###mredaa()",f," ==> ",tmp;
                write "      by aa(",ii,") : ",aa(ii);
            >>;
            if (tmp neq f) then <<
                k:=k+1;
                f:=tmp; tmp:=0; %to save mem.
            >>;
            ii:=ii+1;
        >>;
    >>;
    return(f );
end$

% sp(f,g) is the s-polynomial of f and g.

```

```

/usr/users/z007/basis/Rims/db0.rr           1989/1/14 14:52:2   3 p. 113--
```

```

procedure sp(f,g);
begin
  scalar hf,hg,lc,tmp,hcoff,hcofg,coflc,ftmp,kk,mm;
  if (f=0) then return g;
  if (g=0) then return f;
  hf:=head(f); hg:=head(g);
  hcoff:=headcof(hf); hcofg:=headcof(hg);
  hf:=hf/hcoff; hg:=hg/hcofg;
  lc:=hf*hg/gcd(hf,hg);
  coflc:=hcoff*hcofg/gcd(hcoff,hcofg);
  tmp:=opmult((coflc/hcoff)*lc/hf,f)-opmult((coflc/hcofg)*lc/hg,g);
  tmp:=tmp*den(tmp);
  return( tmp );
end$

procedure getsizeAg();
begin
  scalar n;
  n:=1;
  while Ag(n) neq Ø do n:=n+1;
  return(n-1);
end$

procedure getsizeAs();
begin
  scalar n;
  n:=1;
  while As(n) neq Ø do n:=n+1;
  return(n-1);
end$

% The procedure reduces the set Ag.
procedure reduceAg();
begin
  scalar n,j,k,tmp,m;
  n:=getsizeAg();
  array aa(n),newAg(n+1);n:=getsizeAg();
  for k:=1:n do newAg(k):=Ag(k);
  repeat <<
    % newAg ==>(compaction)==> Ag
    n:=getsizeAg(); newAg(n+1):=Ø;
    k:=1;
    for j:=1:(n+1) do <<
      Ag(k):=newAg(j);
      if (Ag(k) neq Ø) then k:=k+1;
    >>; % compaction
    Ag(k):=Ø; n:=getsizeAg();
    % Ag ==> newAg
    for j:=1:(n+1) do newAg(j):=Ag(j);
    if !-DBGØ neq Ø then write "#reduceAg() : size of Ag is ",n;
    % Do reduction of newAg
    K:=Ø;
    while (K < N) do <<
      K:=K+1;
      % aa<== complement of newAg(k) except Ø.
      m:=1;

```

/usr/users/z007/basis/Rims/db0.rr

1989/1/14 14:52:2 4 p. 169--

```

        for j:=1:n do <<
            if (j neq k) and (newAg(j) neq Ø) then <<
                aa(m):=newAg(j); m:=m+1;
            >>;
        >>;
        aa(m):=Ø;
        %
        newAg(k):=Ø; %*% to save memory.
        tmp:=mredaa(Ag(k));
        if !-ODE=1 then <<
            if isODE(tmp)=1 then <<
                write "Found target! Answer is FFFF. ";
                ffff:=tmp; !-FFFFFLAG:=1; K:=N;
            >>;
        >>;
        if !-DBGØ neq Ø then
            write "#reduceAg(): M-reduction of Ag(",k,") : "
                  ,Ag(k), " --> ",tmp;
        newAg(k):=tmp;
    >>;
    >> until (seteqAgAndNewAg()=1 OR !-FFFFFLAG=1);
    clear aa,newAg;
ends$

% If the set Ag and newAg is equal, then 1 else Ø.
procedure seteqAgAndNewAg();
begin
    scalar result,k;
    k:=1;
    while (k>Ø) do <<
        if Ag(k) neq newAg(k) then <<result:=Ø; k:=-3;>>
        else <<
            if (Ag(k)=Ø) and (newAg(k)=Ø) then <<
                result:=1; k:=-3;
            >>;
        >>;
        k:=k+1;
    >>;
    return result;
ends$

% The procedure compute a Grobner basis.
% input: Ag
% output: Ag or FFFF.
procedure gbasis();
begin
    scalar k,j,n,m,tmp,kkk;
    array As(SIZEAS); % work area of G-basis
    !-FFFFFLAG:=Ø;
    n:=getsizeAg();
    for k:=1:n do As(k):=Ag(k);
    As(n+1):=Ø; Ag(1):=Ø;
    repeat <<
        % Ag:=Ag+As
        j:=getsizeAs();
        n:=getsizeAg();

```

```

/usr/users/z007/basis/Rims/db0.rr           1989/1/14 14:52:2   5 p. 225--
write "gbasis():(reduction of Ag): Size of old Ag is ... ",n;
m:=1;
for k:=(n+1):(n+j+1) do <<Ag(k):=As(m); m:=m+1; >>;
% reduce Ag
reduceAg();

!-FFFFFLAG := checkAgForStop();

if (!-FFFFFLAG = 0) then <<
  n:=getsizeAg();
  write "gbasis(): Compacted. Size of reduced Ag is ... ",n;
  % generate new S-polys
  kkk:=0; As(1):=0;
  K:=0;
  while (K<N) do <<
    K:=K+1;
    J:=K;
    while (J<N) do <<
      J:=J+1;
      tmp:=sp(Ag(k),Ag(j));
      write "gbasis(): S-pol of ",k," and ",j;
      if !-DBG1 neq 0 then
        write "##gbasis(): The candidate is ",tmp;
      tmp:=mredAg(tmp);
      if tmp neq 0 then <<
        kkk:=kkk+1;
        As(kkk):=tmp; As(kkk+1):=0;
        write "gbasis():",kkk
        ,": New s-pol is added. ",tmp;
        if !-ODE=1 then <<
          if isODE(tmp)=1 then <<
            write
              "gbasis(): Found target!",
              " Answer is FFFF. ";
            ffff:=tmp; !-FFFFFLAG:=1;
            K:=N; J:=N;
          >>;
        >>;
      >> else <<
        write
          "gbasis(): The S-pol is reduced to 0.
";
      >>;
    >>;
  >>;
>> until (getsizeAs() = 0 OR !-FFFFFLAG=1);
if !-FFFFFLAG neq 1 then <<
  write "gbasis(): Completion is completed.";
  write
    " Basis consists of ",getsizeAg()," elements.(Ag(1),...)";
>>
clear As;
end$

end$
```

参考文献

- [Erd1] A. Erdélyi et al., Higher Transcendental Functions. MacGraw-Hill, New York, 1953.
- [Erd2] A. Erdélyi, Transformations of Hypergeometric Functions of Two Variables. Proc. Roy. Soc. Edinburgh Sect A. 62 (1948) 378-385.
- [Fur] A. Furukawa, Gröbner-Bases [ニュートン多項式], 数理研究叢書 (数研出版), 612, 1-23.
- [Hec] A.C. Hearn, REDUCE USER'S MANUAL, Santa Monica, The Rand Corporation, 1988.
- [Oku] K. Okubo, On The Group of Fuchsian Equations, 昭和55年度科研, 研究成果報告書, 1981.
- [Suz-Chu] T. Suzuki, O. Onodera, REDUCEでReduceを, 数理研究叢書 663 (1988), 23-39.
- [Tak1] N. Takayama, Gröbner Basis and the Problem of Contiguous Relations, Japan J. Appl. Math., 6 (1989), 147-160.
- [Tak2] N. Takayama, 微分差分作用素用 Gröbner 基底による ケージを用いた超越関数式の零決定問題の解法, 理研シホ予稿, 1989.
- [Zei] D. Zeilberger, A holonomic systems approach to special functions identities, preprint.
- [Nou] M. Noumi, Wronskian determinants and the Gröbner representation of a linear differential equation, preprint, Sophia University.
- [Gal] A. Galligo, Some algorithmic questions on ideals of differential operators. Lect. Note in Computer Sci., 204 (1985), 413-421.