

小型ハイブリッド処理システムによる

3X-2

常微分方程式の解法

岩下英俊、野田松太郎

(愛媛大学工学部)

はじめに

数式処理システムへの数値計算機能の付加  
或は数値計算プログラムと数式処理の有効な  
結合等の「ハイブリッド計算」の確立は現代  
の最重要の課題の一つである。

我々はこれを、より使い易い環境のもとで実  
現するためパソコン上でも稼働する PROLOG  
で記述された小型ハイブリッド処理システム  
の開発を行っている。<sup>1)</sup>このような処理系を  
用いることにより、単に数値計算の支援シ  
ステムとするばかりでなく、アルゴリズムの再  
開発や数学研究、数学教育の分野への利用等  
も考えられる。各種微分方程式の解法を考  
えても、多くの数値計算アルゴリズムは数値微  
分の困難を極力避ける事に重点を置かれ、数  
式処理の視点からの接近では近似計算などの  
実用的側面には触れられていない。理想的な  
「ハイブリッド」処理を用いると、優れた計  
算法が確立されるであろうことは想像にかた  
くない。本講演では、常微分方程式に対する  
近似解法である Taylor 級数法とその拡張の  
ハイブリッド処理の可能性とパソコンへの組  
み込みについて述べる。

常微分方程式に対する Taylor 級数法

実際の工学的分野に出現する大半の微分方  
程式では厳密な解析解を持つものは皆無であ  
るといえるため、必然的に数値計算により近  
似解を得ることになる。しかし、解の漸近的  
振舞いを知る要求には数値計算のみでは不十  
分であり、ハイブリッド処理システムあるい  
は摂動法的な解法の自動化が要求される。こ  
のため、常微分方程式に対する基本的でかつ  
有力な解法であるとされながら計算過程で  
複雑な文字処理などを要するため、十分に汎

用的になっていない Taylor 級数法 について  
我々のシステムでの可能性について調べる。

今、与えられた常微分方程式の系を

$$\begin{aligned} dy_i/dx &= f_i(x, y_1, \dots, y_n), \\ y_i(x_0) &= y_{i0}, \quad i = 1, \dots, n \end{aligned}$$

とする。この時、形式解を得ようとする  $x$   
 $= x_0$  に関して Taylor 展開を考えるのが通  
常である。これを数値計算のアルゴリズムと  
して確立したものが Moore により定式化され  
た再帰的 Taylor 級数法である。<sup>2)</sup>まず、常  
微分方程式系の右辺を『基本関数』(二項演  
算(+, -, ·, /)、単項演算(符号、積  
分記号)、べき乗、log、exp、sin、cos 等)  
のみの有理型で書く。 $f_i(x, y, (x))$  は多  
くの補助変数  $T$  により書き直される。なお  
Barton 等は『基本関数』として、二項・単  
項演算子のみを取り、べき乗  $z = y^q$  ( $q$  :  
実数)のような非有理型の場合には  $z' = q$   
 $z y' / y$  のように変形し、方程式の元数を  
増やして対処する方法で再帰的 Taylor 級数  
法をシステム化している。ここでは、三角関  
数等を含む場合にも同様にする。<sup>3)</sup>

現在、大規模な pre-compiler により数値  
計算法として発表されているものは Moore の  
ように、多くの『基本関数』に対する再帰関  
係を定義している。<sup>4)</sup>これ等は計算速度など  
でも他の数値計算法方法に劣ることが無く実  
用に耐え、かつ stiff な微分方程式系への適  
用も可能である。<sup>5)</sup>しかし、補助変数の導入  
や再帰関係の計算などの過程で複雑な数式変  
形が必要となる。このため、FORTRAN 等の数  
値計算言語では処理系が大規模で複雑になる。  
さらに、形式解を数値的に各  $x$  ことに求め  
るため時間的な無駄をしかつ解の挙動に付い

ての情報を得る事もできない。

ハイブリッド処理での Taylor 級数法 (1)

再帰的 Taylor 級数法の良さをいかし、かつ欠点を補足するには pre-compiler 部を数式処理化するハイブリッド処理の活用が当然考えられる。特にこれを小型システムにも適用しようとする、数式処理段階での生成されたべき級数の簡素化等でのコスト、三角関数のデータベース構築の煩雑さ等の考慮から、『基本関数』を増やさず前処理を遂行する事が重要である。本論では  $T_n$  に対する再帰関係を二項演算子、単項演算子のみについて定める。

$$T_s = T_i \pm T_n \rightarrow T_s^{(j)} = T_i^{(j)} \pm T_n^{(j)}$$

$$T_s = T_i \cdot T_n \rightarrow T_s^{(j)} = \sum_{k=0}^j T_i^{(k)} T_n^{(j-k)}$$

$$T_s = T_i / T_n \rightarrow T_s^{(j)} =$$

$$\frac{1}{T_n^{(j)}} [T_i^{(j)} - \sum_{k=1}^j T_n^{(k)} T_s^{(j-k)}]$$

$$T_s = \int T_n \rightarrow T_s^{(j)} = T_n^{(j-1)} / j$$

パソコン用 OS の MS-DOS 上で基本の PROLOG 処理系には標準的な DEC10 形式の A.D., A.PROLOG(VMA) を用いた小型システムで図のような式の入力により自動的に Taylor 級数展開の実行、その簡素化あるいは FORTRAN プログラムの出力がなされる。これらの過程の大半は単なる数式照合操作であり、システムの記述言語の PROLOG に最適である。図のような場合には、MS-DOS の EXEC 命令により生成された FORTRAN のサブプログラムのコンパイルとシステムに組み込まれている主プログラムとの結合や実行がなされる。

ハイブリッド処理での Taylor 級数法 (2)

上の手法の中、数式処理では敢えて再帰関係を構成しなくとも微分演算のみで形式解を構成しうることは明らかである。右辺が非有理型であるときの方程式の冗贅を増やすことによる有理化の手法のみを Barton から借用することにより、ハイブリッド処理での Taylor 級数法をより効率的に構成しうる。シス

テムへの入力、途中結果の簡素化、結果の蓄積、プログラム出力などは上に述べたものと同じであり、再帰関係の計算を微分演算用のシステム内述語 diff で代用した点のみが違う。両者を比較すると、プログラムの出力に至る数式処理部分の速度では後者のように右辺の有理化の前処理 + 数式微分の手法の方が数値計算で用いられる再帰関係のみを用いる方法より僅かながら優れていることがわかる。むすび

現在、開発している小型のハイブリッド処理システムの常微分方程式の解法への適用について述べた。Taylor 級数法が効率的にインプリメントされることがわかる。数式的に求められ、蓄積された結果により解の漸近的振舞いなどの数式的評価も可能になる。

参考文献

- 1)野田、成能：数式処理通信,3(1985)
- 2)R.E.Moore:"Methods and Application of Interval Analysis",SIAM(1979)
- 3)D.Barton,I.M.Willers and R.V.M.Zahar; In "Mathematical Software" ed. J.Rice, Academic Press(1971)
- 4)G.Kedem;ACM Trans.Math.Soft,6(1980)  
G.Corliss and Y.F.Chang;ACM Trans.Math.Soft,8(1982)
- 5)D.Barton;ACM Trans.Math.Soft,6,(1980)

図 システムへの入力

```

root/user/?-system.
How many equations ? 1 (方程式の数)
1> d(d(y))=y+sin(2*y) (d²y/dx²=...)
independent variable = x
Wait....

root/user/?-expand. (Taylor 展開)
order = 10 (10 次まで)

root/user/?-fortran. (FORTRAN 実行)
(FORTRAN コンパイラのメッセージ)
(リンカーのメッセージ)
(結果の出力)

root/user/?-exec('type evalsub.f77').
(FORTRAN サブプログラムの表示)
    
```