

国産数式処理システム GALにおけるパターンマッチング

佐々木建昭, 元吉文男
(理研) (電研)

1.はじめに

現在開発中の国産数式処理システム GALにおいては、パターン・マッチングを非常に重視している。パターン・マッチングは数式処理の応用において非常に多く利用され、利用価値が高い機能であることは REDUCE の LET 文が示すところであるが、将来実用化されるであろう数学公式データベースの運用を考慮すると、その重要性は我々の予想をはるかに越えるものだと言わなければならぬ。筆者らを含め、ほとんどの数式処理システム開発者は、パターン・マッチングを数式処理の基本的な機能の一つであると認識している。したがって、パターン・マッチングでのものの目的とすることも当然あるが、それよりも、パターン・マッチングを利用して不定積分の計算や微分方程式の求解を実行することをより重視するのである。数式処理システムにおけるパターン・マッチャーのこの位置づけには留意する必要がある。

数式のパターン・マッチングで我々が最もよくなじんでいるのは REDUCE [1] の LET 文であろうが、REDUCE に限らず、多くの数式処理システムがパターン・マッチング機能を有している。これまでに最も高級なパターン・マッチング機能をサポートしたのは恐らく MACSYMA [2] であり、それに近い機能を有したシステムに SMP [3] がある。GAL のパターン・マッチャーは MACSYMA のそれと同程度のものである(ただし、きめ細かさの点で MACSYMA が、ユーザの使い易さの点で GAL が、それを上回る)と考えている。

本稿では、数式パターン・マッチングの(大雑把な)一般論、GALにおけるパターン・マッチャーの紹介に加えて、パターン・マッチングによる数式の簡単化が応用上実際に有用であることを示す。

2. 数式パターンとパターン変数

数式パターンとは、変数として実変数以外に“パターン変数”を含み得る点を除けば、通常の数式と同様である(ただし、システム・インターフェンティションの都合上、扱いうるパターンに制限を加えるシステムが多い)。パターン変数とは一般に任意の数式あるいは部分式とマッチし得る変数である。ただし、パターン変数に条件が付けられていろときには、その条件を満足する数式としかマッチしない。パターン変数は、通常の変数と区別するため、陽に指定する必要がある。たとえば MACSYA では A, B, X がパターン変数であることを

MATCHDECLARE([A,B,X], pred1, pred2, ...)

と指定する。ここで、pred1, pred2, ... は A, B, X を限定する条件文である。この方式ではパターン変数がグローバルに定義されることになる。一方、SMP ではパターン変数は頭に“\$”あるいは“\$\$”をつけることにより指定する。たとえば $\$X, \$\$X$ がそうである。ここで、 $\$X$ は一つの項とのみマッチし、 $\$\X は複数個の項ともマッチし得る。 $\$X$ や $\$\X に条件が付けられることは MACSYMA と同様であるが、方式は異なる(以下をみよ)。

GALにおけるパターン変数の指定法は SMPにおけるそれを類似である。すなわち“@”を頭についた変数がパターン変数である。ただし、SMPのように $@X$ と $\text{@}@X$ を区別せず、どちらも（条件があればそれを満たす）任意の式とマッチするものとして扱う。SMP方式とGAL方式のどちらがよいかは異論のある所であろうが、たとえば

$$\exp(X+Y+Z) \rightarrow \exp(X) \cdot \exp(Y) \cdot \exp(Z)$$

の変形が、GALにおいては

$$\exp(@X + @Y) \rightarrow \exp(@X) \cdot \exp(@Y)$$

なる公式で実行されるか、SMPでは注意深く

$$\exp($X + $$Y) \rightarrow \exp($X) \cdot \exp($$Y)$$

としなければならない。この複雑さの代償に SMPではもつた変数のマッチングがきめ細やかで効率よく実行される。

GALでは式式パターンとして、集合式、関係式、論理式、配列、およびベクトルや行列等の構造体式は許していいが、それ以外の普通に我々が式と考えるものは何でも許している。さらに、パターン変数は関数名である（そのときは関数名とのみマッチする），変数や関数の添字である。また、またベクトルや行列のインデックスであってもよい。

パターン変数には一般に条件がつけられ、MACSYMAでは MATCHDECLAREで条件を指定することを述べた。SMPでは式式パターン中に現れたパターン変数の直後に（必要ならば）条件を付ける。たとえば

$$\text{Eul}[$n_ = \text{NatP}[$n]]$$

は任意変数（＝パターン変数） n の関数 $\text{Eul}[n]$ を定義しているが、変数 n のあとに続く $\text{NatP}[n]$ が条件である。一方、GALでは条件を

pattern WHERE Conditions

の形で、式式パターンとは分離して与える。ここで、WHEREのかわりに WITHを用いてもよく、条件は AND と OR でつなげばいくつ与えてもよい。たとえば、SMPに対する上例を GALで与えると

$$\text{Eul}(@N) \text{ WHERE } ?\text{INT}(@N) \text{ AND } @N >= 0$$

と表現できる。SMP方式では2個以上のパターン変数にまたがる条件は表現しえないが、GALおよびMACSYMAの方式ではそれが可能であることを指摘したい。なお、MACSYMAと異なり GALおよびSMPでは、パターン変数の仕様は局所的である、すなわちパターン変数は一つの式式パターン内でのみ同一視される。したがって、別個のパターン中で同一名のパターン変数が使われても、それらには何の関係もない。

以上を総括すると、MACSYMAとSMPおよびGALで式式パターンの仕様に差はあるものの、本質的な機能には大差ないと言えよう。

3. パターン・マッチングによる簡単化

数式パターン・マッチングの詳細に入る前に、パターン・マッチングを用いた数式の簡単化を述べておくことは、パターン・マッチャーの有用性のみならず、パターン・マッチャーがどういったものかを理解するのに役立とう。

GALでは数式の簡単化(simplification)とは、 $\text{left} \rightarrow \text{right}$ なる書き換え規則による数式の変形であると割り切っている。書き換え規則(ルール)には

- i) システム組込みのルール,
- ii) ユーザ定義の openルール,
- iii) ユーザ定義の boxed (packed) ルール,

の3種があるが、ここでは後二者を説明しよう。

openルールが入力されると、それ以後このルールが消去されるまでに計算されるあらゆる数式(ただし、計算の最終結果式のみ)にこのルールが適用される(したがって、openルールが多数あると計算速度はガタ落ちする可能性がある)。右ルールは

$$\begin{aligned}\underline{\text{left}} &\longrightarrow \underline{\text{right}}; \quad \text{あるいは} \\ \underline{\text{left}} &\longrightarrow \underline{\text{right}} \text{ WHERE } \underline{\text{conditions}};\end{aligned}$$

なる形式で与えられ、RULE文により

$$\text{RULE rule1, ..., rulen};$$

と定義される。ルールを消去するには UNRULE文が使える。

一方、boxed ルールとは名前をつけられた一群のルールであり、その名前が呼ばれて初めて有効となる。boxed ルールは RULEBOX文により

$$\text{RULEBOX sin = } \{ \text{rule1, ..., rulen} \};$$

のように定義される。上例では“sin”がboxed ルールの名前であるが、例が示すように名前は関数名、あるいは変数名と同じでもよい。このルールは

$$\text{SIMP(expr, sin, ...);}$$

のようになって起動される。ここで、expr は簡単化の対象となる数式であり、上例では boxed ルール sin, … を起動している。boxed ルールは必要な場合にのみ起動されるので、open ルールを用いるよりも効率的であることは言うまでもない。この代償に、ユーザは簡単化のために SIMPユニットを発行しなければならない。

ルールが最も多用されるのは特殊関数を含む数式の計算であろうが、しかし単なる多項式の簡単化においても絶大な威力を發揮するのである。次頁の例1を見よう。この例では、入力形がそのまま保存されていれば式は簡単だが、展開された形式では元の式の明解さは完全に失われてしまつていい。応用分野の計算では例1の出力形のような不明解な式が頻繁に出現する。例1の出力形を入力形のように簡単化したいのであるが、因数分解を試みても無駄である。人間がよくやる方法は、うまくまとまりそうな形に当たりをつけそれを試すことである。そこで、 $X+Y-Z$ まとまりそうだと当りをつけたとしよう。このとき、GALでは $X+Y-Z \rightarrow W$ なるルールを定義すればよい。例2は GALでそれを実行したも

のである（2次元出力カルテシはまだアログラムされていない）。ルールにおいて“ \rightarrow ”は“ \rightarrow ”でも“ $=>$ ”でも“ $=>$ ”でもよい）。

```

A2 := (X+Y-Z)*(X**2 + Y**2 - Z**2) + X*Y*Z ;
A2 := X**3 + X**2*Y - X**2*Z + X*Y**2 + X*Y*Z - X*Z**2 + Y**3 - Y**2*Z
      - Y*Z**2 + Z**3
A4 := (X+Y-Z)**2*(X**4 + Y**4 - Z**4) + A2 - 2*X*Y*Z ;
A4 := X**6 + 2*X**5*Y - 2*X**5*Z + X**4*Y**2 - 2*X**4*Y*Z + X**4*Z**2
      + X**3 + X**2*Y**4 + X**2*Y - X**2*Z**4 - X**2*Z + 2*X*Y**5 - 2*X*Y**4*Z
      + X*Y**2 - 2*X*Y*Z**4 - X*Y*Z + 2*X*Z**5 - X*Z**2 + Y**6 - 2*Y**5*Z
      + Y**4*Z**2 + Y**3 - Y**2*Z**4 - Y**2*Z + 2*Y*Z**5 - Y*Z**2 - Z**6 + Z**3

```

例1. 簡単化の対象となる多項式 A_2 と A_4 (展開形)

```

RULE X+Y-Z ==> W ;          (ルールの定義)
"RULE DEFINED"
A2;           (A2 の 適合)
W*X**2 + W*Y**2 - W*Z**2 + X*Y*Z
A4;           (A4 の 適合)
W**2*X**4 + W**2*Y**4 - W**2*Z**4 + W*X**2 + W*Y**2 - W*Z**2 - X*Y*Z

```

例2. ルールで簡単化して結果(オーダリング: $W > X > Y > Z$)

見てわかるように、 A_2 と A_4 の入力形がほぼ再現された(入力形を完全に再現するには W についてまとめた形式に変換するだけでよい)。

別の例を見よう(現在入力カルテンとして REDUCE のそれを利用中なので"の前に!が必要。近く目前の入力カルテンを組むが、そうすれば!は不要):

```

RULEBOX sin = sin(!@X)**2 + cos(!@X)**2 -> 1 ;          (ルールボックスの定義)
"RULEBOX DEFINED"
B3 := (sin(X) + cos(X))**3 ;
B3 := sin(X)**3 + 3*sin(X)**2*cos(X) + 3*sin(X)*cos(X)**2 + cos(X)**3
B4 := (sin(X) + cos(X))**4 ;
B4 := sin(X)**4 + 4*sin(X)**3*cos(X) + 6*sin(X)**2*cos(X)**2 + 4*sin(X)
      *cos(X)**3 + cos(X)**4
SIMP(B3,sin);      (B3 の 簡単化)
2*sin(X)**2*cos(X) + 2*sin(X)*cos(X)**2 + sin(X) + cos(X)
SIMP(B4,sin);      (B4 の 簡単化)
1 + 4*sin(X)**2*cos(X)**2 + 4*sin(X)*cos(X)

```

例3. boxed ルールによる簡単化の例

この例では B_3 と B_4 を \sin と \cos に関して対称的な数式として。ルールも同様なので、簡単化された結果も \sin と \cos に関して対称的になっていることに注意された。物理や工学の計算、特にベクトル量を含む計算では、対称性を保持し

つつ計算すれば式がうまくまとまり、結果の物理的・工学的意味が理解し易いが、そうでなければ“かけめぐれ”な結果に陥るこことはよくある。この点で、GAL の簡単化は多項式などの数式計算においても強力な武器になるものと考えられる。

4. 数式パターン・マッチング概論

前節で述べたルールによる簡単化では

- ①まず left のパターンとマッチする部分式を探す、
- ② left に条件が付与されたらその条件をチェックする、
- ③ マッチする部分式が見つかればそれを right で置き換える、

という手順を繰り返していく。したがって、その本質はパターン・マッチングであると言える。

パターン・マッキヤーには、どの程度の機能をサポートするかによって種々のレベルが存在する。最も簡単なもののはシンタクティカル・マッチングであろう。すなはち、数式を表現していけるデータ（リストで表現されることが大部分である）を先頭からスキャンして、パターン変数を適当な部分式で置き換えさえすれば同一のデータにはるときのみ、マッチングが成立するといふ可ものである。この方式は多くの項書き換えシステムで採用されているものであり、Prolog などでユニファイケーションと名付けられてくるものもある。SMP では \$ 変数のマッチングはこの方式で実行する。

しかしながら、実用的な数式処理システムにおいては、上述の簡単なパターン・マッキヤーでは明らかに不十分である。少なくとも項や因子の可換性、省略された因子 i と指數 j を考慮したセマンティカル・マッチングが不可欠であり、さらに内部表現の非一意性なども考慮する必要がある。これらの詳細と対策は次節で述べる。

数式パターン・マッチングを一般的に論じる場合、次の2点が重要である。

- (i) 数式パターン・マッチングは一意的ではない（たいてい無限通りのマッチングが可能）。このことは次の算式から明白であろう：

$$\begin{aligned} A + B &= (A + C) + (B - C), \\ A * B &= (A * C) * (B / C). \end{aligned}$$

- (ii) 数式パターン・マッチングは単純ではない（多くの場合、方程式を解くことに帰着）。たとえば次の例がそうである：

$$\begin{aligned} \frac{d^2}{dx^2} @F(x) + @F(x) &\Leftarrow \text{match} \Rightarrow 5. \\ \therefore @F(x) &= a \cdot \sin(x) + b \cdot \cos(x) + 5. \end{aligned}$$

一般的な数式パターン・マッチングにおける代表的な問題点を筆者なりにまとめた（以下のもの以外にもあるかも知れない）。

- (a) combinatorial パターン・マッチング（複数個の項または因子を同時に考えて初めてうまく決まるマッチング）。

例4 $X^{@N} Y^{@N} @Z \Leftarrow \text{match} \Rightarrow X^7 Y^5,$
答： $\{@N=5, @Z=X^2\}$

例15 $\text{@} X^4 \text{@} Y + \text{@} X^2 \Leftarrow \text{match} \Rightarrow X^{12}Y^2 + X^4$
 答: $\{\text{@} X = X^2, \text{@} Y = X^4 Y^2\}$.

例4において、左から式をスキヤンして $\text{@} N = \text{@} X$ としたのではマッチングは失敗し、同様に例5において $\text{@} X = X^2$ としてはマッチングは失敗することに注意された。上例のようなマッチングを実行するには、たとえば例4では $\text{@} N$ に対する不等式を作り、数式を全部スキヤンし終えた後にそれを解くか、あるいはバックトラックニングにより一度決めたマッチングを修正することが必要である。これらを一般的にサポートするのは容易ではない。

(b) group パターン・マッチング(いくつかの項あるいは因子をまとめて初めてうまく決まるマッチング)。

例16 $2(x+1) \cdot \exp(X^2) \cdot \exp(2x) \Leftarrow \text{match} \Rightarrow \text{@} F(x) \cdot \text{@} A \text{ WHERE } ?\text{FREEOF}(QA, \exp)$
 答: $\{\text{@} F(x) = \exp(X^2) \cdot \exp(2x), \text{@} A = 2(x+1)\}$.

この例のようなマッチングを完全に実行するには、項あるいは因子のあらゆる組合せを考慮する必要があり、マッチングに要する時間が大幅に増加する。特に、対象式が因子に分解されてない場合には因数分解しなければならないが、因数分解は非常に高価な演算である。

(c) equational パターン・マッチング(方程式を解くことにより初めてうまく決まるマッチング)。

例17 $\sin(\text{@} x) \cdot DF(\sin(\text{@} x)) \Leftarrow \text{match} \Rightarrow \sin(x) \cdot \cos(x),$

例18 $2 \sin(\text{@} x) \cdot \text{@} x \Leftarrow \text{match} \Rightarrow \pi,$

答: $\{\text{@} x = \pm \pi/2\}$.

例8のようなマッチングをサポートするには高級な求解ルーチンが必要である。

以上の難しいマッチングをどの程度サポートするかは、システムにおけるパターン・マッチャーの位置付けによるが、「パターン・マッチャーは高度であればあるほど良い」という誤ではないことを指摘したい。実際、例8のように超越方程式を解いてマッチング結果を出されても、ユーザはほとんどただけであろう。

5. GALにおけるパターン・マッチャー

1節に述べたごとく、GALにおいてはパターン・マッチャーは主としてアルゴリズム。インフリメンテイションのための基礎的機能と位置づけられているが、このためには次の性質が要求されるため機能が制限される:

(i) 実際的計算時間でパターン・マッチングが実行できること,

(ii) 唯一のマッチング結果を出すこと,

(iii) 人間が出すであろう結果とできる限り一致すること。

これらの要求は相互に矛盾するところもあるから、パターン・マッチャーがこれで一意に規定される誤ではないが、プログラミングの指針にはなる。

上述の制約のために、前節に述べた難しいマッチングはそのほとんどが排除される。すなわち、難点(a)は(i)に反するからサポートしない。難点(b)は(ii)の観点から部分的にはサポートするものの、それは(i)と(ii)の観点からごく単純なもの(たとえば除算で分離できる因子とのマッチング)に限られる。難点(c)

は整数のべき乗根因子を計算することを除いてサポートしない。数式 $\text{パ}^{\circ}\text{ターン}$ では一般に多項通りのマッチングが存在することを述べたが、(i) と (ii) の観点からそのうち最も妥当らしいものを一つだけ出力することになる。したがって、GALの $\text{パ}^{\circ}\text{ターン}$ ・マッチャーにはシステム・プログラマの恣意性が不可避的に入り込むことになる。しかしながら、上述の制限を加えることにより、項数 m の多項 $\text{パ}^{\circ}\text{ターン}$ と項数 n の数式のマッチングに要する時間は $O(m \times n)$ に抑えられる。これは、定数因子を除けば、多項式の乗算と同程度の計算量であり、CALの $\text{パ}^{\circ}\text{ターン}$ ・マッチャーは十分効率的と言えよう。

上記(iii)について説明を追加しておこう。たとえばユーザが $@X * @Y * @Z$ なる $\text{パ}^{\circ}\text{ターン}$ を与えたとしよう。このと項 X^2 の間には普通のマッチングが考えられるが、GALは $@X = X^2$ は $\text{マ}^{\circ}\text{チ} = \text{ク}$ をせず済める。そうすると $@Y = @Z = 1$ となる。これを答としよると、GALは“FAIL”との答を返す。なぜなら、ユーザが $@X * @Y * @Z$ なる $\text{パ}^{\circ}\text{ターン}$ を入力したことは、「ユーザは3個以上の因子をもつた項を探している」と解釈するのか最も自然だからである。因子のうち1個は数因子であるから、GALは X^2 を $@X * @Y$ とはマッチさせろ ($@X = X^2$, $@Y = 1$) が、 $@X * @Y * @Z$ とはマッチさせないのである。同じようく、 $@X / @Y$ は分数形の数式のみマッチさせる。

GALにおける $\text{パ}^{\circ}\text{ターン}$ ・マッチャーは、全体 $\text{パ}^{\circ}\text{ターン}$ ・マッチャーと部分 $\text{パ}^{\circ}\text{ターン}$ ・マッチャーに大別される、それぞれ次のよう起き動される：

- (A) MATCH(expr, pattern),
- (B) PARTMATCH(expr, pattern).

ここで、expr はマッチングの対象となる数式であり、pattern は（一般に $\text{パ}^{\circ}\text{ターン}$ 変数を含む） $\text{パ}^{\circ}\text{ターン}$ 数式である。 $\text{パ}^{\circ}\text{ターン}$ には

pattern - expr WHERE conditions.

のように条件を付けることができる。MATCH は pattern が expr 全体とマッチするときのみ、PARTMATCH は pattern が expr の一部あるときは全体とマッチするときに、各 $\text{パ}^{\circ}\text{ターン}$ 変数とマッチする数式の対の集合を答として返す。マッチングが失敗すれば“FAIL”を答として返す。

例11.9 MATCH($X^2 + 2X + 1$, $@X + @Y$);
答 { $@X = X^2$, $@Y = 2X + 1$ }.

PARTMATCH($X^2 + 2X + 1$, $@X + @Y$);
答 { $@X = X^2$, $@Y = 2X$ }.

$\text{パ}^{\circ}\text{ターン}$ はシステム内部で単項 $\text{パ}^{\circ}\text{ターン}$ と多項 $\text{パ}^{\circ}\text{ターン}$ に大別される。単項 $\text{パ}^{\circ}\text{ターン}$ は基本的には単項の数式とマッチさせるが、 $\text{パ}^{\circ}\text{ターン}$ が $@X$ のように单変数のときには数式全体とマッチさせることがある。単項数式と単項 $\text{パ}^{\circ}\text{ターン}$ をマッチさせるには、 $\text{パ}^{\circ}\text{ターン}$ の中の $\text{パ}^{\circ}\text{ターン}$ 変数を含まない因子を対象数式から除き、しかる後に $\text{パ}^{\circ}\text{ターン}$ 中の残った因子を対象数式の因子と左から順にマッチさせていく。すなれち、項は

$$\text{TERM} = \langle \text{left-FACTOR} \rangle * \langle \text{rest-FACTORS} \rangle$$

と分割することを基本とする。多項式パターンは基本的には多項の式とマッチさせるが、单項式中の因子に多項のものがあればこれとマッチさせることがある。また、TERM + @X の形の二項パターンは @X=0 として单項式とマッチさせることがある。多項式と多項パターンをマッチさせるには、これらの式を左の項から順にマッチさせていく。すなはち、式は

$$\text{式} = \langle \text{left-TERM} \rangle + \langle \text{rest-TERMS} \rangle$$

と分割することを基本とする。項中の因子は

$$\text{因子} = \langle \text{BASE} \rangle ** \langle \text{EXONENT} \rangle$$

と分解して、底部と指数部を個別にマッチさせる。この際、底部のマッチングを優先することはもちろんである。

最後に、多項式パターンのマッチングによる簡単化について説明していく。例として、RULE文、あるいはRULEBOX文にあり

$$\sin(@X)**2 + \cos(@X)**2 \rightarrow 1$$

が入力され、次式を簡単化する場合を考えよう：

$$(A) \quad 2\sin^3(x) + \sin(x) \cdot \cos^2(x) + \sin^2(x) \cdot \cos(x).$$

多項式パターンがルールとして入力されたとき、システムはルールの両辺にシステム用パターン変数である@EXTRA@を挿入する：

$$(B) \quad \sin(@X)^2 \cdot @EXTRA@ + \cos(@X)^2 \cdot @EXTRA@ \rightarrow @EXTRA@.$$

次に (A) と (B) の部分のマッチングを行なうが、@EXTRA@をやや特別に扱う。まず、(A) と (B) の第一項どうしのマッチングにより { @X=X, @EXTRA@=2\sin(x) } が得られる。次に、二の答を (B) の第二項に代入すると $2\sin(x) \cdot \cos^2(x)$ が得られるから、この項に数因子を除いて一致する項を (A) から探し、第二項を見出すと @EXTRA@の数因子を 1 に修正する。かくして、(A) は

$$(A') \quad \sin^3(x) + \sin(x) + \sin^2(x) \cdot \cos(x)$$

に書き換えられる。(A') と (B) はもはやマッチしないから (A') が答となる。

参考文献

[1] Hearn, A. C., "REDUCE user's manual", Version 3.0, The Rand Corporation, 1983.

[2] The MATHLAB Group, "MACSYMA reference manual", Version 9, Lab. Computer Science, MIT, 1977.

[3] Cole, C. A., Wolfram, S., et al., "SMP handbook", version 1, CALTEC, 1981.