

L I P s : 知識ベース開発システム

大久保 清貴
(パナファコム)

1. はじめに

本文では、当社で開発中の知識ベース開発システム L I P s について説明する。

知識ベースシステムは第五世代コンピュータプロジェクトの1つの課題にも成っているが、それは知識こそがこれからの貴重な資源となるからである [Moto-oka, 1982]。現在アメリカを中心に医者、化学者、数学者などの知識を持ったシステムが実用化され始めている。

従来コンピュータは使用目的、実現方法が明確に解っている分野で使われてきたが、より広い分野で使われるためには、コンピュータに個人の知識を容易に与えられる手段が不可欠である。この手段を提供するのが知識ベース開発システムである。

知識ベース開発システムには二つの系統がある [Hayes-Roth, 1983]。一番目は、まず知識ベースシステムが実際に作られてからアプリケーションに依存しない部分を抜きだしたもの (経験的アプローチ) で、MYCINからEMYCINが、PROSPECTORからKASが、HEARSAY-IIからHEARSAY-IIIとAGEが作られた。二番目は、知識表現と推論機構を持った言語をベースとするもの (言語的アプローチ) で、OPS5, EXPERT, ROSE, RLL, KRL, FRLがある。

L I P s [Ohkubo, 1984] は、二番目の系統に属し、その主要なコンポーネントであるLisp, INGRES*), Prologと、複数形であることを示す's'により名づけられた。

L I P s = (Lisp + INGRES + Prolog) * N

このシステムは、Prologを主言語とし宣言的

知識を表現するために、Lispを手続き的知識を表現するために、INGRESを画一的な大量のデータを扱うために備えている。またアルゴリズムの決っている計算や、高速の要求される箇所は、C言語を使うことができる。

PascalやCに比べ数十倍も記述能力があるPrologでプロトタイピングし、処理方式の固まった部分をLispやCで高速化するという方法でトップダウン開発が行える。また's'の示すように並行処理も可能である。

L I P s の設計思想は、ユーザがシステムを最適な方法で構築できるような柔軟性のある統合された環境を提供することである。そのために、論理型プログラミング、関数型プログラミング、リレーショナル・データベース、オブジェクト指向プログラミング、快適なプログラミング環境といったソフトウェア技術の結集・融合を図った。

L I P s の開発は、UNIX **) (パナファコム商品名UNICUS) の上で約2年かけて行われ、現在アプリケーションを作ることによる有用性の検証と、Prolog, Lispより更にユーザに近いレイヤの設計中である。INGRESの部分以外は新規に作ったのでスマートでコンパクトであるが非常にパワフルである。開発システムには、当社ミニコンピュータPFU-1500をTSSで用いていたが、十分なメモリ空間とCPU速度を得るためにパーソナル・ワークステーションへ展開中である。

*) INGRESは、Relational Technology Inc. の登録商標である。

**) UNIXは、AT&T Bell Laboratories の商標である。

2. LIPsのアーキテクチャ

図1にLIPsのアーキテクチャを示す。各コンポーネントの機能は次の通りである。

(1) UNIX

流通ソフトウェアを取入れるためのバス。

(2) Prolog

宣言的知識を表現するのに用いる。DEC-10 Prolog [Clocksin, 1981] と同じシンタックスである。高階述語（関係名が変数の述語や、アークギュメントが可変個の述語）が扱え、例外処理（端末からのブレークの処理など）もできる。

(3) Lisp

手続き的知識を表現するのに用いる。Lispkit [Henderson, 1980] Lispに基づいていて、スマートな関数型言語である。Lispで書いた関数は、読込む時にコンパイルされ、Prologの述語として呼べるようになる。

(4) INGRES

INGRESは、カリフォルニア州立大学バークレー校で開発されたリレーショナル・データベースである。LIPsからは大量の画一的データを管理するために用いる。INGRESの機能をPrologから呼べる述語が用意されている。

(5) 汎用planner

アプリケーション向きの制限/手段記述をもとに、ゴールを達成する方法を導き出す。例えば、与えられた仕事を決められたコスト内で実現する方法を求めらるのに使う。

(6) 汎用theorem prover

ユーザプログラムの性質を証明する。例えば、ある述語の2つのアークギュメントは同じメンバから成る、ということを実証する。

(7) expert shell

知識を獲得したり、論理の筋道を説明する。また、ユーザが簡単にメニュー方式プログラムやガイダンスを書けるmenu/helpシステムを含む。更にPrologをよりフレンドリな文法で使えるシンタ

ックス・シュガーなどもこの機能にはいる。

現在、汎用planner, 汎用theorem prover, expert shellから成るレイヤを設計中である。このレイヤによって、プログラム開発システムから知識ベース開発システムへと発展する。

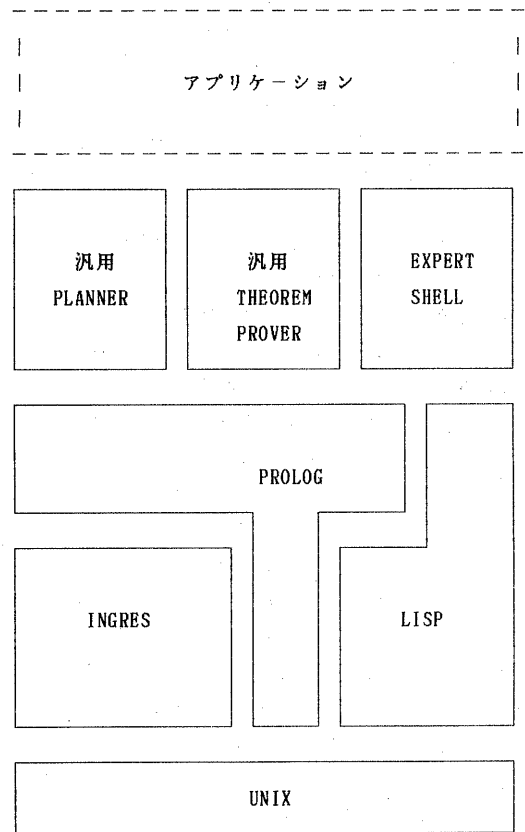


図1. LIPsのアーキテクチャ

3. L I P s の特徴

L I P s の特徴は 1. で述べたように、ソフトウェア技術の結集・融合を図った点である。本節ではその実現方法と意義を述べる。

3.1 マルチ言語

L I P s は P r o l o g を主言語とし、L i s p, I N G R E S の機能が使える。

(1) L i s p との結合

P r o l o g のプログラムは、一階述語論理に制限を加えたホーン節の集まりとして定義される。2つのリストを結合する a p p e n d は、

```
append([], X, X).
append([A: X], Y, [A: Z]):-
    append(X, Y, Z).
```

である。このプログラムはリストを2つに分けるために使うこともできる。これに対応する L i s p のプログラムは、

```
(append lambda (X Y)
  (if (null X) Y
      (cons (car X)
             (append (cdr X) Y))))
```

である。L i s p のプログラムの場合はリストの結合にしか使えないが、この用途でのみ a p p e n d を使う時は効率的である。また L i s p では a p p e n d は組み込み関数になっているので自分で定義する必要はない。

L i s p の a p p e n d を P r o l o g の中から使うには、

```
append(X, Y, Z) :=
  (lambda (X Y) (append X Y)).
```

とすればよい。ここで、頭は P r o l o g, 体は L i s p, 首は両者の混合になっている。この L i s p 部分は読み込まれる時に自動的にコンパイルされる。同時に次のような P r o l o g 流の文に変換される。

```
append(X, Y, Z):-
    lisp(append(X, Y, Z)), !.
```

L i s p という述語は、アーギュメント X, Y が定数であることをチェックして、L i s p の a p p e n d を呼ぶ。結果は Z にはいる。後ろの ! は、バックトラックを禁止するためにある。

もう一つの P r o l o g と L i s p を結合するための述語として

```
prop(Name, Attribute, Value)
がある。これは、L i s p で便利に用いられるプロパティリストを P r o l o g からアクセスするもので、
prop(pen, color, V)
により p e n の属性 c o l o r を変数 V に読んだり、
prop(pen, color, black)
で属性の値を書くことができる。
```

(2) I N G R E S との結合

I N G R E S のデータベース機能とインタフェースをとるために、次の述語を用意している。これは、C 言語の中から I N G R E S の検索言語 Q U E L を呼べる E Q U E L というプリプロセッサを使って実現された。

a. I N G R E S を起動し、データベースを構成するリレーション名を求める。

```
ingres(Database, Relations)
```

b. リレーションを構成する属性を求める。

```
relation(Relation, Attributes)
```

c. リレーションのタプルを事実として読む。

```
retrieve(Relation)
```

d. リレーションを創成する。

```
create(Relation, Attributes)
```

e. リレーションを壊す。

```
destroy(Relation)
```

f. I N G R E S を使い終わる。

```
quit_ingres(Database)
```

3.2 パラレル・ワールド

L I P s の ' s ' は、L I P という世界を多重に作

れることを表している。SFの題材にされるパラレル・ワールドをモデル化したものであり、その目的は次の点である。

(1) 並列処理を行う。これにより、全系のスループットを高めると同時に、巨視的な構型探索 (Prolog は縦型探索) を行うことができる。

(2) システムを構築する時、全体をいくつかの独立性の強い専用モジュールに分割し、お互いは決められたプロトコルで連絡しあうという方法により、作成、管理、運用が容易になる。巨視的なオブジェクト指向プログラミングが可能となる。

次にパラレル・ワールドの実現方法を述べる。サブゴール G1, G2, G3 のどれかが成功すればよいという条件は、

or(G1,G2,G3)

で表され、G1, G2, G3 を順次実行し成功するか調べる。これと似た述語に、パラレル・ワールドを創成する

para(G1,G2,G3)

があり、サブゴール G1, G2, G3 を並行に実行する。これは述語 para で各サブゴールごとに子プロセスを作り、各々は別々のゴールを実行にかかることにより成される。同様に子プロセスもさらに子プロセスを作る事ができるので、結果的に家系図のような構造をつくりだすことができる (図2)。すべての子プロセスは LIP (Lisp, INGRES, Prolog) の機能をもつ。一番最初の親 LIP だけは、ユーザとの間で会話処理を助けるためのモニタ機能 (次節で詳述) をもつ。

このようにして作られた子プロセスが完全に独立し

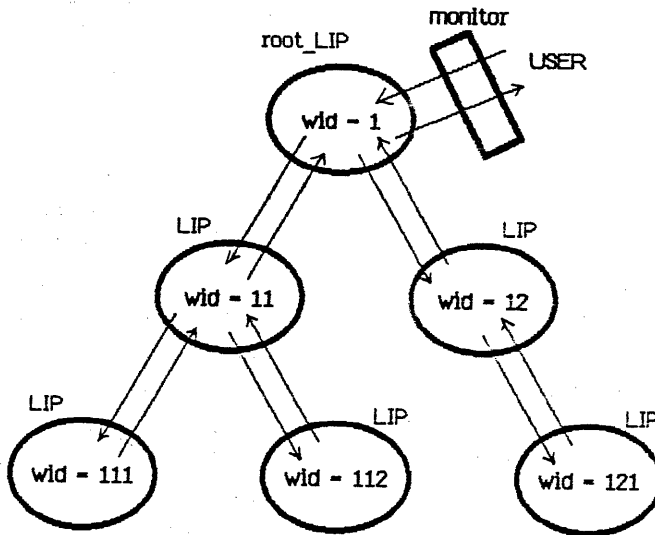


図2. LIPsの階層型パラレル・ワールド

で動くのでは用途が限られるので、直接の親プロセスとの間はUNIXのパイプという連絡路でつないでいる。ここを通して互いにメッセージを交換しあうことで、全体として協調した動きができる。メッセージの交換は通常のread(X), write(X)を拡張した

```
read(X,World_name)
write(X,World_name)
```

により行われる。World_name(世界名)とは述語paraのアーギュメントである。しかし、この名前は全系としてみた時に一意になる保証はないので、世界識別子というものをもうけた。これはroot_LIP(一番最初の親)を1とし、その子供を11, 12, ...とし、11の子供を111, 112, ...とする方法でつけられている。世界名も含めて世界識別子(Wid)と呼ぶ。Widにより、直接パイプでつながれていない世界の間でも親類を中継して通信する事ができる。また、LIPsにはあるゴールを相手の世界で実行してもらう述語

```
request(Goal,Wid)
```

がある。これは、並行に走っているプロセス間でPrologのユニフィケーションを行うものである。

3.3 プログラミング環境

知識ベース開発システムのように高度に知識集約的な場では、人的コストに見合う環境が必要である。LIPsには、INGRESの会話モニタからヒントを得て作った、ユーザとの会話を記録しておくエディタバッファを中心にしたコマンド群がある。

ユーザは通常LIPsのプロンプト'*'に対して、事実やルールを入力を行ったり検索などの実行を要求する。ここで構文の誤りがあった時、エディタコマンドの呼び出しにより簡単に修正できる。また事実やルールを部分的に変更して再実行するのも容易である。実行、再実行において構文エラーがあった時は、次のエディタ呼び出しでエラー部分がスクリーンの中心にくるようにしている。このコマンドは、vi(カリフォルニア州立大学バークレー校で開発されたフルス

クリーン・エディタ)を呼び出すことで実現されている。

その他には、エディタバッファの内容をディスプレイに表示するコマンド、エディタバッファにファイルを読むコマンド、ファイルに書くコマンド、実行/再実行(Prologのconsult/reconsult)コマンド、UNIXコマンドインタプリタ(shell)を呼び出すコマンドなどがある。

次にデバッグ環境について述べる。Prologでは、変数のバインディングがどのように行われ、具体値がいつ決まるのかは、たとえ自分の作ったプログラムでも解りにくい。これは、プログラムが宣言型であり、値を求める手順を記述したものではないからである。したがってデバッグ環境の良し悪しで生産性が数倍違ってくる。LIPsには範囲トレース、指定述語トレースに加えブレーク・パッケージが用意されていて、1ステップ実行、why型(なぜこのサブゴールを実行しようとしているか)およびhow型(どのようにして前のサブゴールが成りたったか)の説明をさせることができる。Why型の説明は、より幹に近い方のゴールツリーを表示することにより、how型の説明は葉に近い方の既に達成されたゴールツリーを表示することにより成される。

良いプログラミング環境を作れる条件は、その言語のシンタックスの明瞭さと記述能力の大きさである。一つの基準として、ある言語のインタプリタを自分自身で書いた時のステップ数を提案する。簡単なものでPrologは数ステップ、Lispは数十ステップ、CやPascalだと数千ステップであろう。PrologはLispに比べてプログラミング環境が悪いと言われているが、この指標でみると将来性がある。

4. おわりに

LIPsに似たシステムは、幾つか作られている。LispとPrologの融合は、LOGLISP[Robinson, 1982], QLOG[Komorowski, 1982], PROL

OG/KR [Nakashima, 1982], QUTE [Sato, 1983]に見られる。並列実行のPrologは, Concurrent Prolog [Shapiro, 1982]に見られる。オブジェクト指向/アクタモデルは, Smalltalk [Goldberg, 1983], INTERMISSION [Kahn, 1982]に見られる。

LIPsは, 1. で述べたように, Prolog/Lispとユーザの間のレイヤを開発中である。現段階では商品化されていないが, UNICUSユーザに限りローカルな提供に依っている。VAXおよび68000ベースのUNIXシステムにも移植済みである。

ここ2~3年のOA化の波は, 安いマイクロプロセッサとメモリにより引き起された。次の波は, 知識ベースを核としたシステムにより起ると考えている。

[文献]

- [1] Clocksin, W. F. and Mellish, C. S.: "Programming in Prolog", Springer-Verlag (1981).
- [2] Goldberg, A. and Robson, D.: "Smalltalk-80: The Language and Its Implementation", Addison-Wesley (1983).
- [3] Hayes-Roth, F., Waterman, D. A. and Lenat, D. B.: "Building Expert Systems", Addison-Wesley (1983).
- [4] Henderson, P.: "Functional Programming: Application and Implementation", Prentice-Hall (1980).
- [5] Komorowski, H. J.: QLOG - The Programming Environment for Prolog in Lisp, "Logic Programming", Academic-Press (1982).
- [6] Moto-oka, T., et al.: Challenge for Knowledge Information Processing Systems, "Fifth Generation Computer Systems", pp.1-89, North Holland (1982).
- [7] Nakashima, H.: Prolog/KR User's Manual, MET R 82-4 University of Tokyo (1982).
- [8] Ohkubo, K.: LIPs: Knowledge Base Development

t System, USENIX Summer Conference Proceedings, pp.151-158 (1984).

[9] Robinson, J. A. and Silbert, E.: LOGLISP: Motivation, Design and Implementation, "Logic Programming", Academic-Press (1982).

[10] Sato, M. and Sakurai, T.: QUTE: A Prolog/Lisp Type Language for Logic Programming, IJCAI-8, pp.507-513 (1983).

[11] Shapiro, E. Y.: A Subset of Concurrent Prolog and Its Interpreter, ICOT Technical Report, TR-003 (1983).