

知識表現形式 D C K R の
高速化と機能拡張
High-Speed and Extended DCKR

D-2-5

山田 基司, 奥村 学, 田中 穂積
(東京工業大学 工学部)

当研究室で開発された知識表現形式 D C K R (Definite Clause Knowledge Representation)[田中 86]は、ユニフィケーションを利用した知識の継承、手続き付加などが容易に行えるが、知識の量が増えるにつれて速度が低下するという問題がある。この問題を解決するため、我々は D C K R の持つ知識検索に関する一般性と整合性を保ち、しかも高速に動作する新しい知識の内部表現形式を開発したのでその概要を実験結果と共に説明する。また、その機能の拡張性についても説明する。

1. はじめに

D C K R では、オブジェクトを構成する各スロットを、sem という単一の述語をヘッドとするホーン節の集合と見なす。たとえば、clyde#1 は「象」で、「色は白」、象は「サイズが大きい」という知識の D C K R による記述は、(1a), (1b), (1c) のようになる。

```
sem(clyde#1, color:white).           (1a)
sem(clyde#1, P) :-                   (1b)
    isa(elephant, P).
sem(elephant, size:large).           (1c)
```

ここで、isa の定義は以下のようである。

```
isa(Upper, P) :-
    P=isa:upper;
    sem(Upper, P).
```

述語 sem の第一引数はオブジェクト名で、第二引数は、スロット名とスロット値の対である。このような D C K R で記述した知識に対する推論は、Prolog に組み込みの機能をそのまま用いることができるので、推論を行うための特別なプログラム (インタプリタ) を作る必要はない。また、知識継承についても、Prolog のユニフィケーション機構をそのまま利用できる。たとえば、Prolog のトップレベルに於いて

```
?- sem(clyde#1, X).
```

を実行すれば以下に示す値が得られる。ここで clyde#1 の上位の elephant の持つ性質が得られていることに注意してほしい。

```
X = color:white;
X = isa:elephant;
X = size:large;
```

一方このように全ての知識が単一の sem という述語の中に格納されているため、たとえば clyde#1 の性質を取り出したいときに述語名のレベルでは、全ての知識とパターンマッチする。また第一引数を変数にして、その値を取り出したいとき、すなわち

```
?- sem(X, size:Y).           (1d)
```

を実行すると述語名だけでなく第一引数までパターンマッチする。さらに (1b) のような階層をたどる知識については、(1d) は (1b) などのヘッドと必ずユニファイされるので、全ての知識継承階層を遡ってあらゆる知識とのユニフィケーションが繰り返されることになる。したがって大量の知識を扱う場合には検索速度がきわめて遅くなる [赤間 86]。第2章で示すが、我々は D C K R と知識検索に関する一般性と整合性を保ち、しかも高速で動作する新しい知識の内部表現を開発した。

2. 知識の新しい内部表現形式による高速化と高水準知識表現言語 S R L / O

我々が開発した内部表現方式では、(1a) の知識は (2a1)~(2a3)、(1b) は (2b1)~(2b3)、(1c) は (2c1)~(2c3) のように表す。ここで、(2b1), (2b2) は知識継承階層を表す内部表現である。

```
clyde(1, color, white, p).         (2a1)
color(0, clyde#1, white, s).       (2a2)
white(0, clyde#1, color, v).       (2a3)

elephant(0, =>, clyde#1).           (2b1)
clyde#1(1, <=, elephant).          (2b2)
isa(clyde#1, elephant, s).         (2b3)
```

```

elephant(0, size, large, p).           (2c1)
size(0, elephant, large, s).          (2c2)
large(0, elephant, size, v).          (2c3)

```

第1引数の数字は個体を識別するためのナンバーで、述語名がクラス有的时候には数字の0が入る。また、最後の引数のp,s,vはそれぞれオブジェクト名、スロット名、スロット値を表す。検索はPrologによって作成されたインタープリタで行う。このように、一つの知識に対して、オブジェクト名、スロット名、スロット値のそれぞれが述語になっていれば、そのいずれを検索する場合でも専用のルーチンを用いて検索対象をすばやく取り出すことができる。それにより、検索の高速化が期待できる。特に、(1d)のようにオブジェクト名が変数の(スロット名が分かっている)場合には、((2c2)のような)スロット名が述語になっている内部表現から対応するオブジェクト名を取り出して、((2b1)のような親から子への)知識継承階層の知識を用いて継承を下りながら、そのスロット値を継承するオブジェクト名を求めていくことができるので、DCKRの場合と比べて効率的で高速な検索が可能になる。検索のためのトップレベルの述語はconとよばれ、オブジェクト名、スロット名、スロット値のそれぞれを検索するために、3つの述語con1,con2,con3を呼び出す。

```

con(X, S:V) :-
    is_object(X) -> con1(X, S:V);      (3a)
    nonvar(S)    -> con2(X, S:V);      (3b)
    nonvar(V)    -> con3(X, S:V).      (3c)

```

con1はX, すなわちオブジェクト名が変数でないときに呼び出され、
 [1]オブジェクト名をヘッダの述語とする内部表現を探して、マッチすればそのスロット名とスロット値の対を返して[2]に行く。
 [2]知識継承階層を表す内部表現があれば、継承を遡って親のオブジェクト名を取り出して[1]に行く、なければfailでリターン。
 con2はXが変数で、Sが変数でないとき
 [3]スロット名をヘッダの述語とする内部表現を探して、マッチすればオブジェクト名と、スロット値を返して[4]に行く。
 [4]オブジェクト名に対し知識継承階層を表す内部表現があれば、継承を下って(スロット値を引き継ぐ)子のオブジェクト名を得て[4]に行く、なければfailでリターン。
 con3はX,Sが変数で、Vが変数でないとき
 [5]スロット値をヘッダに持つ内部表現から、検索するスロット値を持つスロット名を求めて、それぞれのスロット名、スロット値の対に対して[3]を実行する。

たとえばトップレベルで
 ?- con(clyde#1, X).

と入力すると、con1は(2a1)とマッチして
 X = color:white;
 を出力し、次に知識継承階層を表す知識である(2b2)によりclyde#1の知識継承階層を遡ってelephantがclyde#1の上位にあることを見つけ、
 X = isa:elephant;
 を出力する。以下同様に、(2c1)より
 X = size:large;
 という結果を得る。

また、(2a1)^(2a3),(2b1)^(2b3)のような内部表現は、直接書くには煩雑であるから記述言語として、本研究室で開発された高水準知識表現言語SRL/Oを用いる[奥村 86]。SRL/Oでは、(2a1)^(2a3),(2b1)^(2b3)の知識を(4)のように書く。

```

clyde#1 ::
    [color:white]           (4)
    [isa:elephant].

```

一般的な知識、すなわち、"Everyone who lives at Maple Street is a programmer."といった知識は、DCKRでは(5)のように記述するが、SRL/Oでは(6)のように記述する[Nilsson 80]。

```

sem(X#J, profession:programmer) :-
    sem(X#J, isa:human),      (5)
    sem(X#J, loc:mapleStreet).

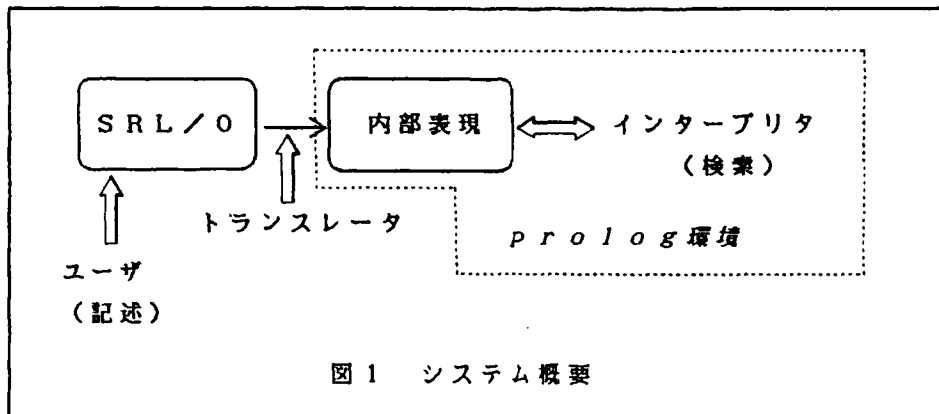
```

```

X#J ::
[profession:programmer
  if X#J isa:human,
    X#J loc:mapleStreet].
(6)

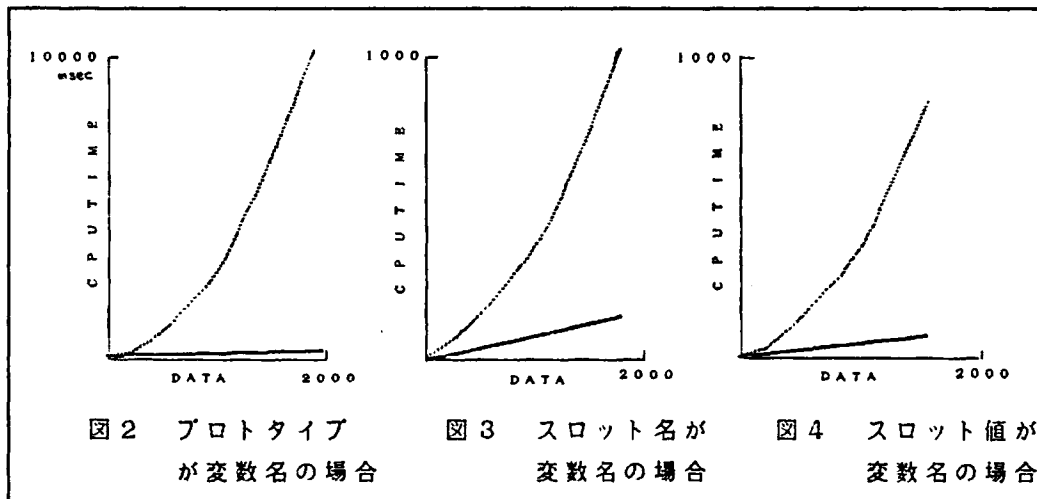
```

システムの概要を図1に示す。



3. 知識の検索速度の比較

DCKRと今回作成したインタープリタの速度比較を図2から図4に示す。縦軸は検索に要したcpu time, 横軸は知識の個数である。点線がDCKRで、実線が本内部表現形式を用いた場合の実測値である。図2~図4から明かなように、DCKRでは、知識の量が増えると検索時間が指数関数的に増えるのに対し、本方式では比例関係にある。したがって、知識の規模が大きいとき、もしくは(5),(6)のように変数を含む知識検索を行う場合にはきわめて有効であることが分かる。



4. 機能の拡張

前述のように、今回開発した(Prologによる)知識の表現方式では、知識の検索を行うときに、con1, con2, con3というインタープリタが常に介在するので、知識継承の際のオーバーライド等の機能の拡張が容易にできる。機能拡張の例として、ワールドの記述法について述べる[中島 86]。

SRL/Oを拡張したワールドの記述を(7)に示す。

```

in ワールド名 {
  when {
    <precondition>
  }
  SRL/Oによる知識の記述 または
  (サブ)ワールドの定義
}
(7)

```

全てのワールドは、ルートワールドの下に作られる。宣言を記述するとき、ワールドを指定しなければ、ルートにあるものと見なされる。ワールド間の上下関係は、定義の際に明示的に与えなければならない。

検索の際には、トップレベルで

?- in(ワールド名).

としてあるワールドにはいると、そのワールドと、そのワールドの親のワールドの内容だけが見えるようになる。検索はサブセット優先で行われる。また、ある特定の性質を満たすワールドを選ぶために、記述言語中で“when”文の中に記述される<precondition>が存在する。すなわち、この場合の<precondition>とは、そのワールドが満たさなければならない前提条件ではなく、ある条件を満たすワールドを検索して、そのワールドにはいるためのキーとしての役割を果たす。すなわち、トップレベルで、

?- when(<precondition>).

とすると、条件を満たすワールドにはいる。

あるワールドにはいるとき、ワールド名は特定の(自分で名前をつけた)スタックにプッシュ、ポップすることが可能で、スタックの系列も選ぶことができる。

5. おわりに

DCKRの持つ知識検索に対する一般性と整合性を保ち、かつ高速な知識表現方式を提案した。知識の量が大きくなるほど速度の差は飛躍的に広がる。機能の拡張については、multiple inheritance等の実現について考察中である。また、大規模なシステムへの実際の適用を検討している。

6. 参考文献

[田中 86]:田中穂積, 小山晴生, 奥村学, ”知識表現形式DCKRとその応用”,
コンピュータソフトウェア Vol.3 No.4 Oct.1986

[奥村 86]:奥村学(他), ”意味記述用言語SRL/Oの設計とDCKR”,
情報処理学会情報学基礎研究会資料,1986,pp.1-2

[Nilsson 80]:Nilsson.N.J.,”Principles of Artificial Intelligence”,
Palo Alto, Calif, Tioga 1980

[赤間 86]:赤間清, ”継承階層PROLOGと多重継承”,
日本ソフトウェア科学会第3回大会論文集,1986

[中島 86]:中島秀之, ”多重世界機構の論理的意味”,
日本ソフトウェア科学会第3回大会論文集,1986

<付録>ワールドの記述例, 実行例

記述例 1	***実行例 1***	***記述例 2***	***実行例 2***
<pre>john#1 :: born_in:america birthYear:1959 mary#1 :: mother_of:john#1 peter#1 :: father_of:john#1 in fifties { when { time :: (1950~1959). } mary#1 :: nation:japan peter#1 :: nation:england } in sixties { when { time :: (1960~1969). } mary#1 :: nation:japan peter#1 :: nation:japan } in american_style_law { X :: nation:N X born_in:N } in japanese_style_law { X :: nation:N X birthYear:Y Z father_of:X (when(time, Y), Z nation:N) } in english_style_law { X :: nation:N X born_in:N X birthYear:Y (Z mother_of:X Z father_of:X (when(time, Y), Z nation:N)) } </pre>	<pre> ?- in(gYamerican_style_law), cont(john#1, nation:N). N = america ; no ?- in(gYjapanese_style_law), cont(john#1, nation:N). N = england ; no ?- in english_style_law </pre>	<pre>champ :: points:10 second :: points:6 third :: points:3 hoshino#1 :: team:leytonHouse matsumoto#1 :: team:cabin takahashi#1 :: team:advan takahashi#2 :: team:sagakyubini nakajima#1 :: team:epson hagiwara#1 :: team:leytonHouse in race#1 { when { time :: (17~7). place :: circuit:suzuka place :: prefecture:michi } hoshino#1 :: isa:champ matsumoto#1 :: isa:second takahashi#2 :: isa:third } in race#2 { when { time :: (18~8). place :: circuit:fujii place :: prefecture:shizuoka } nakajima#1 :: isa:champ hagiwara#1 :: isa:second matsumoto#1 :: isa:third } in race#3 { when { time :: (19~9). place :: circuit:sugo place :: prefecture:sendai } takahashi#1 :: isa:champ hoshino#1 :: isa:second nakajima#1 :: isa:third } </pre>	<pre> ?- when(place, circuit:fujii), con(X, isa:champ). W = gYrace#2. X = nakajima#1 ; no ?- when(time, 8, W), in(W), con(hoshino#1, P). W = gYrace#3. P = team:leytonHouse ; W = gYrace#2. P = isa:second ; W = gYrace#3. P = points:6 ; no ?- in(gYrace#N), con(X, isa:champ). N = _236. X = hoshino#1 ; N = _236. X = nakajima#1 ; N = _236. X = takahashi#1 ; no ?- </pre>