青字は 2018 年 5 月 28 日 13:00 修正部分.

データベースの操作

副作用をもつ述語

Prolog のプログラムは宣言的に記述された一種のデータベースとみなすことができる.節の追加/削除はデータベースの更新に相当する.

副作用:実行中にデータベースが変わるので,デバッグ時には要注意.listing(Predicate)によってデータベースの更新をチェックする.(Predicate には述語名を代入する.)

デバッグ時は実行環境を一度停止して Prolog を再起動する方が無難.

組込み述語 assert と retract

- 節の追加 assert(C)C と単一化可能な節をデータベースの最後に追加する
- 節の追加 asserta(C)C と単一化可能な節をデータベースの最初に追加する
- 節の削除 retract(C)C と単一化可能な節のうち,データベースの先頭のものを削除する
- 節の削除 retractall(H)
 H と単一化可能なヘッドをもつ節すべてをデータベースから削除する

引数の数が Arity で述語名が Predicate である述語の定義節の冒頭に以下の 1 行を加えておく.:- dynamic Predicate/Arity.

これによって,この述語はプログラム実行中に追加/削除が可能になる. また,実行環境(インタプリタ)において,

?- listing(fruit).

と入力すると, fruit の定義節のみを表示することができるので, 現在のデータベースの内容確認に使用するとよい.

使い方の例

% プログラム % 実行環境

fruit(apple). ?- retract(fruit(X)). % アトムが変数と単一化

?- retract(X). % ゴール自体が変数と単一化

?- assert(sweet(X):- fruit(X)). % 節の追加

練習問題

1. 以下のようなデータベース (プログラム内に記述しておく) から above の定義の第 1 節を below(pencil,bicycle) に変更するような述語 a2b のプログラムを作成せよ.正常に動いていることを listing によって確認せよ.まず変数を使わずに記述し,次に変数を使った記述方法を考えよ.

```
above(bicycle,pencil).
above(bird,sandglass).
above(camera,butterfly).
above(apple,fish).
```

- 2. 上のようなデータベースから above(X,Y) となっている節をすべて below(Y,X) という節に変更するような述語 $above_to_below$ のプログラムを作成せよ、再帰的に定義すること、正常に動いていることを listing によって確認せよ、
- 3. 以下のようにデータベースがある . 与えられたリスト L (ただし空リストではないとする) に書かれたすべての果物がこのデータベースにあるかどうかを判定する述語 contained(L) のプログラムを作成せよ . たとえば , contained([apple,banana]) は true となり , contained([orange]) は false となる (この問題の解答では assert/retract は不要 .)

```
fruit(banana).
fruit(apple).
fruit(grape).
```

4. 以下のようにデータベースがある. 与えられたリスト L (ただし空リストではないとする) に書かれたすべての品物がこのデータベースにあるかどうかを判定する述語 contained2(L) のプログラムを作成せよ. たとえば, contained2([fruit(apple),veg(carrot)]) は true となり, contained2([fruit(orange)]) は false となる, データベースには fruit, veg, can のみが述語記号として含まれていると仮定してよい. (この問題の解答では assert/retract は不要.)

```
fruit(banana).
fruit(apple).
veg(carrot).
veg(spinach).
can(spam).
```

演習問題 (r8)

データベース部分も含むプログラム全体を添付すること.

(1) X が Y の右にある関係 $\mathrm{right}(X,Y)$ を使って書かれたデータベースを Y が X の左にある関係 $\mathrm{left}(Y,X)$ を使ったものに変更するような述語 $\mathrm{update_db}$ のプログラムを作成せよ.ただし, right の定義節がいくつあっても (有限個なら) 対応できるように再帰的に定義すること.たとえば,

```
right(apple,orange).
right(lemon,apple).
というデータベースは
left(orange,apple).
left(apple,lemon).
```

のように変更される.

- (2) parent(X,Y), male(X), female(X) という 3 つの関係が定義されているデータベースにおいて, pam は X,Y いずれにも出現する可能性があるものとする.このとき, pam に関するデータをすべて削除する述語 del_all のプログラムを作成せよ.r1 の練習問題で作成したデータベースで正常に動くことを確かめよ.
- (3) 商店においてある品物のデータベースが以下のように定義されているとする $. \operatorname{goods}(X,Y)$ は , 商品 X が Y の状態であることを示し , Y のとる値は新しい (new) か古い (old) のいずれかである .

```
goods(riceball,new).
goods(lunchbox,new).
goods(sandwitch,new).
goods(milk,new).
goods(yogult,old).
goods(tea,old).
```

購入品のリスト L (必ず 1 つ以上の品を含む) に書かれたすべての商品について新しい物が存在するかどうかを判定する述語 check(L) のプログラムを作成せよ.たとえば,check([sandwitch,milk]) は true となり,check([riceball,tea]),check([cheese]) はいずれも false となる.なお,この問題では assert/retract は使用しない.

(4) STRIPS 型プラニングでは,状態は環境モデルで表され,操作を適用すると環境モデルが変更される.プラニングでは,初期状態から目標状態に変更できるような操作の列を見つける.環境モデルを変更させる操作は,条件リスト,削除リスト,追加リストで定義される.すなわち,条件リストの各要素が満たされたとき,削除リストの各要素を環境モデルから削除し,追加リストの各要素を加える.

まず、環境モデルがデータベースとして記述されているとし、それに対する操作をプログラムとして実装する.

環境モデルを変更させる操作 apply_operation を , 条件リスト CL , 削除リスト DL , 追加リ

スト AL を用いて以下のように定義するとき , $cond_list(CL)$, $del_list(DL)$, $add_list(AL)$ を assert/retract を用いて定義しプログラムを完成させよ .

apply_operation(CL,DL,AL) :- cond_list(CL), del_list(DL), add_list(AL).

(5) 前問の続きとして,環境モデルに対して操作を適用し,データベースが変更されることを確認する.

「床 (floor) にいたオブジェクト X が隣のオブジェクト Y の上にのぼる」ことを表す操作 climb(X,Y) に対して,CL,DL,AL をそれぞれ $[on(X,floor),next_to(X,Y),loadable(Y)]$, $[on(X,floor),next_to(X,Y)]$,[on(X,Y)] と表現したとき,これらに apply_operation を適用することで climb(X,Y) を定義せよ.

さらに、環境モデル1がデータベースとして与えられるとき、環境モデル1の変化を確認することで正当な動きをすることを確かめよ、

(6) r8 の練習問題 3 の解答についてレポートせよ.(i) 論理的意味,(ii) contained([apple,banana]). を実行したときの動作(トレースを貼り付けてはいけない「ゴール」「実行」「単一化(ユニフィケーション)」という用語をすべて用いてどのゴールとどの節のヘッドが単一化されて変数がどう書き換わり,どのゴールが呼ばれるなどを段階的に記述すること.),(iii) 自分が正しいプログラムができなかった場合,どこが間違ったか,なぜ間違ったかについての考察.正しいプログラムができていた場合は「正しくできた」と書き,もし新たな知見や疑問があればそれを書く.(特になければ「正しくできた」だけでよい.)

環境モデル1

on(c3po, floor) on(r2d2, floor) loadable(steelbox) $next_to(c3po, steelbox)$ $next_to(r2d2, door)$

意味

loadable(X): X の上に何かをのせることができる on(X,Y): X は Y の上にいる $next_to(X,Y)$: X は Y の隣にいる (上にはいない)