TP2 - Programmation logique inductive

PAUL CHAIGNON - ULYSSE GOARANT

13 février 2014

1 Prise en main - Les trains de Michalsky

Ci-dessous le prédicat calculé à la fin de sat(1).

```
\begin{array}{l} eastbound\left(A\right) :=\\ has\_car\left(A,B\right),\ has\_car\left(A,C\right),\ has\_car\left(A,D\right),\ has\_car\left(A,E\right),\\ short\left(E\right),\ short\left(C\right),\ closed\left(C\right),\ long\left(D\right),\\ long\left(B\right),\ open\_car\left(E\right),\ open\_car\left(D\right),\ open\_car\left(B\right),\\ shape\left(E,rectangle\right),\ shape\left(D,rectangle\right),\\ shape\left(C,rectangle\right),\ shape\left(B,rectangle\right),\\ wheels\left(E,2\right),\ wheels\left(D,3\right),\ wheels\left(C,2\right),\ wheels\left(B,2\right),\\ load\left(E,circle\ ,1\right),\ load\left(D,hexagon\ ,1\right),\ load\left(C,triangle\ ,1\right),\\ load\left(B,rectangle\ ,3\right). \end{array}
```

Ci-dessous le prédicat calculé à la fin de reduce.

```
\begin{array}{c} \operatorname{eastbound}\left(A\right) \; :- \\ \operatorname{has\_car}\left(A,B\right), \; \operatorname{short}\left(B\right), \; \operatorname{closed}\left(B\right). \end{array}
```

L'opérateur de raffinement d'Aleph a une approche bottom-up. En effet, le premier prédicat calculé suite à sat(1), est beaucoup plus spécifique que le second. La second étape reduce, permet de généraliser ce prédicat.

2 Une affaire de famille

Nos exemples positifs sont les suivants.

```
fille_de(mary, ann).
fille_de(rosy, mary).
fille_de(eve, tom).
fille_de(lisa, tom).
```

Nos exemples négatifs sont les suivants. Nous avons choisi de les indiquer intégralement.

```
fille_de(ann, mary).
fille_de(ann, ann).
fille_de(ann, tom).
fille_de(ann, lisa).
fille_de(ann, rosy).
```

```
fille de (ann, eve).
fille de (ann, bob).
fille de (mary, mary).
fille de (mary, tom).
fille\_de(mary, lisa).
fille_de(mary, rosy).
fille de (mary, eve).
fille de (mary, bob).
fille_de(tom, mary).
fille de (tom, ann).
fille_de(tom, tom).
fille_de(tom, lisa).
fille de (tom, rosy).
fille de (tom, eve).
fille_de(tom, bob).
fille de (rosy, ann).
fille_de(rosy, tom).
fille de (rosy, lisa).
fille_de(rosy, rosy).
fille de (rosy, eve).
fille de (rosy, bob).
fille_de(eve, mary).
fille de (eve, ann).
fille de (eve, lisa).
fille_de(eve, rosy).
fille de (eve, eve).
fille de (eve, bob).
fille de (lisa, mary).
fille de (lisa, ann).
fille_de(lisa, lisa).
fille de (lisa, rosy).
fille de (lisa, eve).
fille de (lisa, bob).
fille_de(bob, mary).
fille_de(bob, ann).
fille de (bob, tom).
fille de (bob, lisa).
fille de (bob, rosy).
fille de (bob, eve).
fille de (bob, bob).
```

Le background knowledge est défini de la manière suivante.

```
:- \operatorname{modeb}(*, \operatorname{pere}(+, -)).
:- \operatorname{modeb}(1, \operatorname{pere}(-, +)).
:- \operatorname{modeb}(*, \operatorname{mere}(+, -)).
:- \operatorname{modeb}(1, \operatorname{mere}(-, +)).
:- \operatorname{modeb}(*, \operatorname{fille}(-)).
:- determination (fille de/2, pere/2).
:- determination (fille de/2, mere/2).
:- determination (fille de/2, fille/1).
pere (tom, eve).
pere (tom, lisa).
pere(tom, bob).
mere (ann, mary).
mere (mary, rosy).
fille (mary).
fille (eve).
fille (ann).
fille (rosy).
fille (lisa).
```

Ci-dessous se trouve la réponse fournie par Aleph. Il a en fait créé des règles spécifiques à chaque exemple positif et n'a donc pas réussi à généraliser le concept de *fille de*.

```
[Rule 1] [Pos cover = 1 Neg cover = 0]
fille_de (mary, ann).

[Rule 2] [Pos cover = 1 Neg cover = 0]
fille_de (rosy, mary).

[Rule 3] [Pos cover = 1 Neg cover = 0]
fille_de (eve, tom).

[Rule 4] [Pos cover = 1 Neg cover = 0]
fille_de (lisa, tom).
```

3 Les figures du Poker

Les ensembles des exemples positifs et négatifs sont générés à l'aide du script Perl utilitaire à partir du fichier de données fourni. Toutes les figures ne sont pas sélectionnées afin de ne pas rendre le processus de déduction trop long.

```
my @valeurs = (Trans valeur($2), Trans valeur($4),
   Trans valeur($6), Trans valeur($8), Trans valeur($10));
my \$figure = Trans main(\$11);
nb ex++;
$ident = 'main'.$nb_ex;
my $bool_desc;
my $carteIdent;
if ($figure eq 'carre') {
   print POS "carre($ident).\n";
   bool desc = 1;
} elsif($figure eq 'rien') {
   if (int rand 100 = 0) {
      print NEG "carre($ident).\n";
      print NEG "paire($ident).\n";
      print NEG "suite($ident).\n";
      print NEG "brelan($ident).\n";
      bool desc = 1;
} elsif($figure eq 'paire') {
   if (int rand 100 = 0) {
      print POS "paire($ident).\n";
      bool desc = 1;
} elsif($figure eq 'suite') {
   print POS "suite($ident).\n";
   bool desc = 1;
} elsif($figure eq 'brelan') {
   if (int rand 2 = 0) {
      #print POS "brelan ($ident).\n";
      \#$bool desc = 1;
\} elsif(int rand 50 = 0) {
   print NEG "carre($ident).\n";
   print NEG "paire($ident).\n";
   print NEG "suite($ident).\n";
   print NEG "brelan($ident).\n";
   bool desc = 1;
}
if ($bool desc) {
   for each my i (0..4)
      $carteIdent = "carte_${nb_ex}_$i";
      print BK "carte($carteIdent).\n";
      print BK "a_carte($ident, _$carteIdent).\n";
      print BK "valeur($carteIdent, _$valeurs[$i]).\n";
      print BK "couleur ($carteIdent, _$couleurs [$i]).\n";
```

```
}
} else {
    print STDERR "$prg:_pb_ligne_au_format_inconnu_:\n$_\n\n";
}
```

La règle obtenue pour la détermination du carré est la suivante.

Même en augmentant le nombre d'exemples positifs et négatifs Aleph n'a pas réussi à déterminer une règle pour paire, brelan ou suite. Ces figures sont plus difficiles à faire apprendre car le point commun des exemples positifs est plus complexe.

La suite impose d'avoir conscience de la relation d'ordre sur les valeurs que Aleph ne connait pas. Les figures paire et brelan ne peuvent être des carrés. Il faut donc comprendre que les paires, par exemple, ont uniquement deux valeurs identiques et pas plus.