

Master d'Ingénierie Informatique de Paris 7
M1: Prolog et programmation par contraintes

Examen partiel du 6 novembre 2007 - Durée: 1h45

Documents autorisés; le barème est donné à titre indicatif.

Exercice 1 (3 points) Pour chaque requête de la liste suivante, indiquer la réponse de l'interpreteur Prolog.

1. $X==3$.
2. $X:=3$.
3. $X \text{ is } 3$.
4. $X=3$.
5. $[[3]]=[X|L2]$.
6. $f(X,g(Y))=f(Y,X)$.

Exercice 2 (5 points)

Tous les prédicats auxiliaires utilisés dans la solution de cet exercice doivent être définis.

Nous désignons un mot binaire en Prolog par une liste de 0 et de 1. Par exemple, la liste $[0,0,1,0]$ désigne le mot 0010.

Définir un prédicat `palyndrome(+liste_binaire)` tel que `palyndrome(L)` réussit si et seulement si `L` désigne un mot palyndrome, c.à.d. un mot dont les lectures de gauche à droite et de droite à gauche donnent le même résultat.

Par exemple:

```
?- palyndrome([0,1,1,0]).  
yes  
?- palyndrome([1,0,1]).  
yes  
?- palyndrome([1,1,0]).  
no
```

Exercice 3 (6 points)

Nous considérons les prédicats `membre_a/2`, `membre_b/2`, `membre_c/2`, définis par:

1. `membre_a(X, [Y|_]) :- X=Y, !.`
`membre_a(X, [_|L]) :- membre_a(X, L).`
2. `membre_b(X, [Y|_]) :- !, X=Y.`
`membre_b(X, [_|L]) :- membre_b(X, L).`
3. `membre_c(X, [Y|_]) :- X=Y.`
`membre_c(X, [_|L]) :- membre_c(X, L).`

et les couples de termes suivantes:

$(+,+): (3, [4, 3, 7])$

(-,+): (X, [4, 3, 7])

(+,-): (3, [X1, X2, X3]).

Indiquer les reponses de l'interpreteur pour chacune des 9 requêtes:

1. `membre_a(3, [4, 3, 7])`.

:

9. `membre_c(3, [X1, X2, X3])`.

Dessiner les arbres de dérivation des requêtes

`membre_a(3, [4, 3, 7])`.

et

`membre_b(3, [4, 3, 7])`.

Exercice 4 (6 points) Deux joueurs J et 0 jouent sur une liste d'entiers non négatifs. Chaque joueur, alternativement, doit:

- Soit retirer un entier de la liste.
- Soit décrémenter *d'une unité* un des entiers positifs de la liste.

Par exemple, les configurations atteignables par un coup à partir de [0, 2, 3] sont:

[2, 3], [0, 3], [0, 2], [0, 1, 3], [0, 2, 2]

Le joueur qui vide la liste a perdu.

1. Définir un prédicat `move(+liste, -nouvelle_liste)` qui implémente la règle du jeu.

Un *arbre de jeu* est un arbre dont les noeuds sont étiquetés par des couples:

- état du jeu (une liste d'entiers non négatifs),
- joueur qui a la main (J ou 0).

Un noeud d'un arbre de jeu d'étiquette (`etat_courant, _`) a autant de fils que d'états atteignables par un coup à partir de `etat_courant`.

L'état correspondant à une feuille est [].

Un *arbre de jeu évalué* est un arbre de jeu dont les noeuds sont étiquetés par des triplets: état du jeu, joueur qui a la main, entier qui évalue la valeur du noeud (du point de vue de J).

Les valeurs des noeuds se calculent à partir des feuilles:

- La valeur d'une feuille ([], J) est 1 (J a gagné). La valeur d'une feuille ([], 0) est -1 (J a perdu).
- Si l est non vide:
 - (1, J) vaut le maximum des valeurs de ses fils.
 - (1, 0) vaut le minimum des valeurs de ses fils.

2. Dessiner l'arbre de jeu évalué de racine ([0, 0, 1], J).

3. Définir un prédicat `mimax(+etat, +joueur, -valeur)` qui évalue, en utilisant la définition ci-dessus, la position de jeux `etat` quand joueur a la main.