Curs 2

Cuprins

Programare logică & Prolog

2 Liste și recursie

Programare logică & Prolog

Program în Prolog = mulțime de predicate

Practic, gândim un program în Prolog ca o mulțime de predicate cu ajutorul cărora descriem *lumea* (*universul*) programului respectiv.

```
father(peter,meg).
father(peter,stewie).

mother(lois,meg).
mother(lois,stewie).

griffin(peter).
griffin(lois).

griffin(X) :- father(Y,X), griffin(Y).

Predicate:
father/2
mother/2
griffin/1

griffin(X) :- father(Y,X), griffin(Y).
```

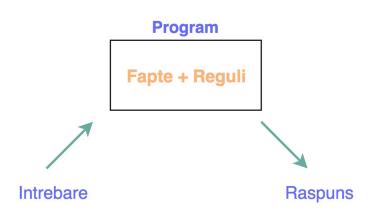
Un program în Prolog

Program

Fapte + Reguli

Cum folosim un program în Prolog?

Întrebări în Prolog



Întrebări în Prolog

Prolog poate da 2 tipuri de răspunsuri:

- false în cazul în care întrebarea nu este o consecință a programului.
- □ true sau valori pentru variabilele din întrebare în cazul în care întrebarea este o consecintă a programului.

Pentru a găsi un raspuns, Prolog încearcă regulile în ordinea apariției lor.

Example

Să presupunem că avem programul:

```
foo(a). foo(b). foo(c).
```

și că punem următoarea întrebare:

$$X = a$$
.

Pentru a răspunde la întrebare se caută o potrivire (unificator) între scopul foo(X) și baza de cunoștințe. Raspunsul este substituția care realizează potrivirea, în cazul nostru X = a.

Răspunsul la întrebare este găsit prin unificare!

Pentru a găsi un raspuns, Prolog încearcă regulile în ordinea apariției lor.

Example

Dacă nu se poate face potrivirea, răspunsul este false.

Pentru a găsi un raspuns, Prolog încearcă regulile în ordinea apariției lor.

Example

Să presupunem că avem programul:

```
foo(a). foo(b). foo(c).
```

și că punem următoarea întrebare:

```
?- foo(X).
```

$$X = a$$
.

Pentru a găsi un raspuns, Prolog încearcă regulile în ordinea apariției lor.

```
Să presupunem că avem programul:
foo(a). foo(b). foo(c).
si că punem următoarea întrebare:
?-foo(X).
X = a.
Dacă dorim mai multe răspunsuri, tastăm ;
?-foo(X).
X = a;
X = b;
X = c.
```

Pentru a găsi un raspuns, Prolog încearcă regulile în ordinea apariției lor.

Example

Să presupunem că avem programul:

```
foo(a). foo(b).
```

foo(c).

si că punem următoarea întrebare:

```
?- foo(X).
```

```
?- trace.
true.
[trace] ?- foo(X).
    Call: (8) foo(_4556) ? creep
    Exit: (8) foo(a) ? creep
X = a;
    Redo: (8) foo(_4556) ? creep
    Exit: (8) foo(b) ? creep
X = b;
    Redo: (8) foo(_4556) ? creep
Exit: (8) foo(_4556) ? creep
Exit: (8) foo(c) ? creep
X = c.
```

Pentru a găsi un raspuns, Prolog redenumește variabilele.

Example

Să presupunem că avem programul:

foo(a).

foo(b).

foo(c).

și că punem următoarea întrebare:

?- foo(X).



Pentru a găsi un raspuns, Prolog încearcă regulile în ordinea apariției lor.

Example

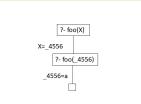
Să presupunem că avem programul:

foo(a).

foo(b).

foo(c).

și că punem următoarea întrebare:



În acest moment, a fost găsită prima soluție: X=_4556=a.

Pentru a găsi un raspuns, Prolog încearcă clauzele în ordinea apariției lor.

Example

Să presupunem că avem programul:

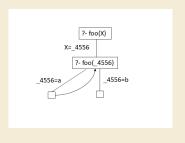
foo(a).

foo(b).

foo(c).

și că punem următoarea întrebare:

?- foo(X).



Dacă se dorește încă un răspuns, atunci se face un pas înapoi în arborele de căutare si se încearcă satisfacerea tintei cu o nouă valoare.

Pentru a găsi un raspuns, Prolog încearcă clauzele în ordinea apariției lor.

Example

Să presupunem că avem programul:

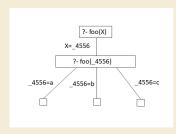
foo(a).

foo(b).

foo(c).

și că punem următoarea întrebare:

?- foo(X).



arborele de căutare

Example

Să presupunem că avem programul:

bar(b).

bar(c).

baz(c).

și că punem următoarea întrebare:

?- bar(X),baz(X).



Prolog se întoarce la ultima alegere dacă o sub-țintă eșuează.

Example

Să presupunem că avem programul:

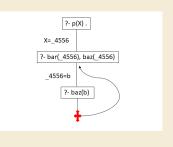
bar(b).

bar(c).

baz(c).

și că punem următoarea întrebare:

?- bar(X),baz(X).



Prolog se întoarce la ultima alegere dacă o sub-țintă eșuează.

Example

Să presupunem că avem programul:

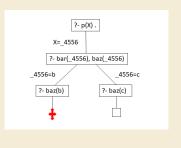
bar(b).

bar(c).

baz(c).

și că punem următoarea întrebare:

$$?- bar(X), baz(X).$$



Solutia găsită este: X=_4556=c.

Ce se întâmplă dacă schimbăm ordinea regulilor?

```
Să presupunem că avem programul:

bar(c).
bar(b).
baz(c).

și că punem următoarea întrebare:
?- bar(X),baz(X).
```

Ce se întâmplă dacă schimbăm ordinea regulilor?

Example

```
Să presupunem că avem programul:

bar(c).

bar(b).

baz(c).

şi că punem următoarea întrebare:
?- bar(X),baz(X).

X = c ;

false
```

Vă explicați ce s-a întâmplat? Desenați arborele de căutare!

Un program mai complicat

Problema colorării hărților

Să se coloreze o hartă dată cu un număr minim de culori astfel încât oricare două țări vecine să fie colorate diferit.



Sursa imaginii

Un program mai complicat

Problema colorării hărților

Să se coloreze o hartă dată cu un număr minim de culori astfel încât oricare două tări vecine să fie colorate diferit.

Cum modelăm această problemă în Prolog?



Sursa imaginii

Un program mai complicat

Problema colorării hărtilor

Să se coloreze o hartă dată cu un număr minim de culori astfel încât oricare două țări vecine să fie colorate diferit.

Cum modelăm această problemă în Prolog?

Example

Trebuie să definim:

- culorile
- □ harta
- constrângerile



Sursa imaginii

Definim culorile

```
culoare(albastru).
culoare(rosu).
culoare(verde).
culoare(galben).
```

Definim culorile, harta

Definim culorile, harta și constrângerile.

```
culoare(albastru).
culoare(rosu).
culoare(verde).
culoare(galben).
harta(RO, SE, MD, UA, BG, HU) :- vecin(RO, SE), vecin(RO, UA),
                             vecin(RO,MD), vecin(RO,BG),
                             vecin(RO,HU), vecin(UA,MD),
                             vecin(BG,SE), vecin(SE,HU).
vecin(X,Y) :- culoare(X),
              culoare(Y),
              X = Y.
```

Definim culorile, harta și constrângerile. Cum punem întrebarea?

```
culoare(albastru).
culoare(rosu).
culoare(verde).
culoare(galben).
harta(RO, SE, MD, UA, BG, HU) :- vecin(RO, SE), vecin(RO, UA),
                             vecin(RO,MD), vecin(RO,BG),
                             vecin(RO,HU), vecin(UA,MD),
                             vecin(BG,SE), vecin(SE,HU).
vecin(X,Y) :- culoare(X),
              culoare(Y),
              X = Y.
```

Definim culorile, harta și constrângerile. Cum punem întrebarea?

```
culoare(albastru).
culoare(rosu).
culoare(verde).
culoare(galben).
harta(RO, SE, MD, UA, BG, HU) :- vecin(RO, SE), vecin(RO, UA),
                             vecin(RO,MD), vecin(RO,BG),
                             vecin(RO,HU), vecin(UA,MD),
                             vecin(BG,SE), vecin(SE,HU).
vecin(X,Y) :- culoare(X),
              culoare(Y),
              X = Y.
?- harta(RO,SE,MD,UA,BG,HU).
```

Ce răspuns primim?

```
culoare(albastru).
culoare(rosu).
culoare(verde).
culoare(galben).
harta(RO, SE, MD, UA, BG, HU) :- vecin(RO, SE), vecin(RO, UA),
                             vecin(RO,MD), vecin(RO,BG),
                             vecin(RO,HU), vecin(UA,MD),
                             vecin(BG,SE), vecin(SE,HU).
vecin(X,Y) :- culoare(X),
              culoare(Y),
              X == Y.
?- harta(RO,SE,MD,UA,BG,HU).
```

```
culoare(albastru).
culoare(rosu).
culoare(verde).
culoare(galben).
harta(RO, SE, MD, UA, BG, HU) :-
                              vecin(RO,SE), vecin(RO,UA),
                               vecin(RO,MD), vecin(RO,BG),
                               vecin(RO,HU), vecin(UA,MD),
                               vecin(BG,SE), vecin(SE,HU).
vecin(X,Y) :- culoare(X),
              culoare(Y),
              X == Y.
?- harta(RO,SE,MD,UA,BG,HU).
RO = albastru
SE = UA, UA = rosu,
MD = BG, BG = HU, HU = verde
```

Compararea termenilor: =,\=, ==,\==

```
    T = U reușește dacă există o potrivire (termenii se unifică)
    T \= U reușește dacă nu există o potrivire
    T == U reușește dacă termenii sunt identici
    T \== U reuseste dacă termenii sunt diferiti
```

Compararea termenilor: =,\=, ==,\==

```
T = U reușește dacă există o potrivire (termenii se unifică) T = U reușește dacă nu există o potrivire T == U reușește dacă termenii sunt identici T == U reușește dacă termenii sunt diferiți
```

Example

□ În exemplul de mai sus, 1+1 este privită ca o expresie, nu este evaluată. Există şi predicate care forțează evaluarea (e.g., =:=).

Negarea unui predicat: \+ pred(X)

```
animal(dog). animal(elephant). animal(sheep).
?- animal(cat).
false
?- \+ animal(cat).
true
```

Negarea unui predicat: \+ pred(X)

```
animal(dog). animal(elephant). animal(sheep).
?- animal(cat).
false
?- \+ animal(cat).
true
```

- Clauzele din Prolog dau doar condiții suficiente, dar nu şi necesare pentru ca un predicat să fie adevărat.
- Pentru a da un răspuns pozitiv la o țintă, Prolog trebuie să construiască o "demonstrație" pentru a arată că mulțimea de fapte și reguli din program implică acea tintă.
- ☐ Astfel, un răspuns false nu înseamnă neapărat că ținta nu este adevărată, ci doar că Prolog nu a reusit să găsească o demonstratie.

Operatorul \+

□ Negarea unei ținte se poate defini astfel:

```
neg(Goal) :- Goal, !, fail.
neg(Goal)
```

unde fail/0 este un predicat care eșuează întotdeauna.

Operatorul \+

aăsi o demonstratie.

neg(Goal) :- Goal, !, fail. neg(Goal) unde fail/0 este un predicat care esuează întotdeauna. □ În PROLOG acest predicat este predefinit sub numele \+. Operatorul \+ se foloseste pentru a nega un predicat. !(cut) este un predicat predefinit (de aritate 0) care restrictionează mecanismul de backtracking: executia subtintei! se termină cu succes, deci alegerile (instantierile) făcute înainte de a se ajunge la ! nu mai pot fi schimbate. □ O tintă \+ Goal reuseste dacă Prolog nu găseste o demonstrație pentru Goal. Negatia din Prolog este definită ca incapacitatea de a

Semantica operatorului \+ se numeste negation as failure.

Negarea unei tinte se poate defini astfel:

Negația ca eșec ("negation as failure")

Example

Să presupunem că avem o listă de fapte cu perechi de oameni căsătoriți între ei:

```
married(peter, lucy).
married(paul, mary).
married(bob, juliet).
married(harry, geraldine).
```

Negația ca eșec

Example (cont.)

Putem să definim un predicat single/1 care reușește dacă argumentul său nu este nici primul nici al doilea argument în faptele pentru married.

```
single(Person) :-
    \+ married(Person, _),
    \+ married(_, Person).

?- single(mary). ?- single(anne). ?- single(X).
false true false
```

Răspunsul la întrebarea ?- single(anne). trebuie gândit astfel:

<u>Presupunem că Anne este single,</u> deoarece nu am putut demonstra că este maritată.

Predicatul -> /2 (if-then-else)

□ if-then

If -> Then :- If, !, Then.

Predicatul -> /2 (if-then-else)

□ if-then

□ if-then-else

```
If -> Then; _Else :- If, !, Then.
If -> Then; Else :- !, Else.
```

Se încearcă demonstrarea predicatului If. Dacă întoarce true atunci se încearcă demonstrarea predicatului Then, iar dacă întoarce false se încearcă demonstrarea predicatului Else.

$$\max(X,Y,Z) :- (X =< Y) -> Z = Y ; Z = X$$

?- $\max(2,3,Z)$.
 $Z = 3$.

Predicatul -> /2 (if-then-else)

□ if-then

□ if-then-else

```
If -> Then; _Else :- If, !, Then.
If -> Then; Else :- !, Else.
```

Se încearcă demonstrarea predicatului If. Dacă întoarce true atunci se încearcă demonstrarea predicatului Then, iar dacă întoarce false se încearcă demonstrarea predicatului Else.

$$\max(X,Y,Z) :- (X =< Y) -> Z = Y ; Z = X$$

?- $\max(2,3,Z)$.
 $Z = 3$.

Observăm că If -> Then este echivalent cu If -> Then ; fail.

Liste și recursie

Listă [t1,...,tn]

□ O listă în Prolog este un șir de elemente, separate prin virgulă, între paranteze drepte:

```
[1,cold, parent(jon),[winter,is,coming],X]
```

- O listă poate conține termeni de orice fel.
- Ordinea termenilor din listă are importanță:

$$?-[1,2] == [2,1]$$
. false

- □ Lista vidă se notează [].
- Simbolul | desemnează coada listei:

Listă [t1,...,tn] == [t1 | [t2,...,tn]

Simbolul | desemnează coada listei:

?-
$$[1,2,3,4,5,6] = [X|T]$$
.
 $X = 1$,
 $T = [2, 3, 4, 5, 6]$.

□ Variabila anonimă _ este unificată cu orice termen Prolog:

?-
$$[1,2,3,4,5,6] = [X|_].$$

X = 1.

Deoarece Prologul face unificare poate identifica şabloane mai complicate:

Exercitiu

Definiți un predicat care verifică că un termen este lista.

Exercitiu

□ Definiți un predicat care verifică că un termen este lista.

```
is_list([]).
is_list([_|_]).
```

Exercitiu

☐ Definiți un predicat care verifică că un termen este lista.

```
is_list([]).
is_list([_|_]).
```

Definiți predicate care verifică dacă un termen este primul element, ultimul element sau coada unei liste.

Exercitiu

☐ Definiți un predicat care verifică că un termen este lista.

```
is_list([]).
is_list([_|_]).
```

□ Definiți predicate care verifică dacă un termen este primul element, ultimul element sau coada unei liste.

```
head([X|_],X).
last([X],X).
last([_|T],Y):- last(T,Y).
tail([],[]).
tail([_|T],T).
```

Exercitiu

□ Definiți un predicat care verifică dacă un termen aparține unei liste.

Exercițiu

Definiți un predicat care verifică dacă un termen aparține unei liste.

```
member(H, [H|_]).
member(H, [_|T]) :- member(H,T).
```

Exercitiu

☐ Definiți un predicat care verifică dacă un termen aparține unei liste.

```
member(H, [H|_]).
member(H, [_|T]) :- member(H,T).
```

☐ Definiți un predicat append/3 care verifică dacă o listă se obține prin concatenarea altor două liste.

Exercițiu

☐ Definiți un predicat care verifică dacă un termen aparține unei liste.

```
member(H, [H|_]).
member(H, [_|T]) :- member(H,T).
```

Definiți un predicat append/3 care verifică dacă o listă se obține prin concatenarea altor două liste.

```
append([],L,L).
append([X|T],L, [X|R]) :- append([X,L,R)).
```

Exercitiu

☐ Definiți un predicat care verifică dacă un termen aparține unei liste.

```
member(H, [H|_]).
member(H, [_|T]) :- member(H,T).
```

Definiți un predicat append/3 care verifică dacă o listă se obține prin concatenarea altor două liste.

```
append([],L,L).
append([X|T],L, [X|R]) :- append([X,L,R)).
```

Există predicatele predefinite member/2 și append/3.

Liste append/3

```
Functia append/3:
?- listing(append/3).
append([],L,L).
append([X|T],L, [X|R]) :- append(T,L,R).
?- append(X,Y,[a,b,c]).
X = \lceil \rceil.
Y = [a, b, c];
X = [a],
Y = [b, c];
X = [a, b].
Y = [c];
X = [a, b, c],
Y = [];
false
```

Funcția astfel definită poate fi folosită atât pentru verificare, cât și pentru generare.

Exercitiu

□ Definiți un predicat elim/3 care verifică dacă o listă se obține din alta prin eliminarea unui element.

Exercitiu

□ Definiți un predicat elim/3 care verifică dacă o listă se obține din alta prin eliminarea unui element.

```
elim(X, [X|T], T).
elim(X, [H|T], [H|L]) :- elim(X,T,L).
```

Exercitiu

☐ Definiți un predicat elim/3 care verifică dacă o listă se obține din alta prin eliminarea unui element.

```
elim(X, [X|T], T).
elim(X, [H|T], [H|L]) :- elim(X,T,L).
```

 Definiți un predicat care perm/2 care verifică dacă două liste sunt permutări.

Exercitiu

□ Definiți un predicat elim/3 care verifică dacă o listă se obține din alta prin eliminarea unui element.

```
elim(X, [X|T], T).
elim(X, [H|T], [H|L]) :- elim(X,T,L).
```

 Definiți un predicat care perm/2 care verifică dacă două liste sunt permutări.

```
perm([],[]).
perm([X|T],L) :- elim(X,L,R), perm(R,T).
```

Exercitiu

□ Definiți un predicat elim/3 care verifică dacă o listă se obține din alta prin eliminarea unui element.

```
elim(X, [X|T], T).
elim(X, [H|T], [H|L]) :- elim(X,T,L).
```

 Definiți un predicat care perm/2 care verifică dacă două liste sunt permutări.

```
perm([],[]).
perm([X|T],L) :- elim(X,L,R), perm(R,T).
```

Predicatele predefinite select/3 și permutation/2 au aceeași functionalitate.

Quiz time!

https://www.questionpro.com/t/AT4NiZrPCD

Pe săptămâna viitoare!