# Fundamentele limbajelor de programare

C09

Denisa Diaconescu Traian Serbănută

Departamentul de Informatică, FMI, UB

Programare logică & Prolog

# Programare logică

Programarea logică este o paradigmă de programare bazată pe logică.

Unul din sloganurile programării logice:

Program = Logică + Control (R. Kowalski)

Programarea logică poate fi privită ca o deducție controlată.

Un program scris într-un limbaj de programare logică este

o listă de formule într-o logică

ce exprimă fapte și reguli despre o problemă.

# Programare logică

### Exemple de limbaje de programare logică:

- Prolog
- Answer set programming (ASP)
- Datalog

# Programare logică - în mod idealist

- Un "program logic" este o colecție de proprietăți presupuse (sub formă de formule logice) despre lumea programului.
- Programatorul furnizează și o proprietate (o formula logică) care poate să fie sau nu adevărată în lumea respectivă (întrebare, query).
- Sistemul determină dacă proprietatea aflată sub semnul întrebării este o consecință a proprietăților presupuse în program.
- Programatorul nu specifică metoda prin care sistemul verifică dacă întrebarea este sau nu consecință a programului.

# Exemplu de program logic

```
\begin{array}{cccc} \text{oslo} & \rightarrow & \text{windy} \\ & \text{oslo} & \rightarrow & \text{norway} \\ & \text{norway} & \rightarrow & \text{cold} \\ & \text{cold} & \wedge & \text{windy} & \rightarrow & \text{winterIsComing} \\ & & & \text{oslo} \end{array}
```

**Exemplu de întrebare.** Este adevărat winterIsComing?

### **Prolog**

- bazat pe logica clauzelor Horn
- semantica operațională este bazată pe rezoluție
- este Turing complet

```
Program:
```

```
windy :- oslo.
norway :- oslo.
cold :- norway.
winterIsComing :- windy, cold.
oslo.
```

#### Intrebare:

```
?- winterIsComing.
true
```

```
http://swish.swi-prolog.org/
```

### Sintaxă: constante, variabile, termeni compuși

- Atomi: brian, 'Brian Griffin', brian\_griffin
- Numere: 23, 23.03,-1
   Atomii si numerele sunt constante.
- Variabile: X, Griffin, \_family
- Termeni compuși: father(peter, stewie\_griffin),
   and(son(stewie,peter), daughter(meg,peter))
  - forma generală: atom(termen,..., termen)
  - atom-ul care denumește termenul se numește functor
  - numărul de argumente se numește aritate

# Sintaxă Prolog

**Exercițiu.** Care din următoarele șiruri de caractere sunt constante și care sunt variabile în Prolog?

- vINCENT
- Footmassage
- variable23
- Variable2000
- big\_kahuna\_burger
- · 'big kahuna burger'
- big kahuna burger
- 'Jules'
- Jules
- '\_Jules'

### Sintaxă Prolog

**Exercițiu.** Care din următoarele șiruri de caractere sunt constante și care sunt variabile în Prolog?

- vINCENT constantă
- Footmassage variabilă
- variable23 constantă
- Variable2000 variabilă
- big\_kahuna\_burger constantă
- 'big kahuna burger' constantă
- big kahuna burger nici una, nici alta
- 'Jules' constantă
- Jules variabilă
- '\_Jules' constantă

# Program în Prolog = bază de cunoștințe

**Exemplu.** Un program în Prolog:

```
father(peter, meg).
father(peter, stewie).
mother(lois, meg).
mother(lois, stewie).
griffin(peter).
griffin(lois).
griffin(X) :- father(Y,X), griffin(Y).
Un program în Prolog este o bază de cunostinte (Knowledge Base).
```

# 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.

### Exemplu.

```
father(peter, meg).
father(peter, stewie).
                                     Predicate:
mother(lois, meg).
                                     father/2
mother(lois.stewie).
                                     mother/2
                                     griffin/1
griffin(peter).
ariffin(lois).
griffin(X) :- father(Y,X), griffin(Y).
```

# Un program în Prolog

# **Program**

Fapte + Reguli

### **Program**

Un program în Prolog este format din reguli de forma

- Head este un predicat, iar Body este o secvență de predicate separate prin virgulă.
- Regulile fără Body se numesc fapte.

#### Exemple.

Exemplu de regulă:
 griffin(X) :- father(Y,X), griffin(Y).

 Exemplu de fapt: father(peter,meg).

# Interpretarea din punctul de vedere al logicii

```
Operatorul :- este implicatia logică ←.
Exemplu. comedy(X) :- griffin(X).
dacă griffin(X) este adevărat, atunci comedy(X) este adevărat.
Virgula, este conjunctia ∧.
Exemplu. griffin(X) :- father(Y,X), griffin(Y).
dacă father(Y,X) si griffin(Y) sunt adevărate.
atunci griffin(X) este adevărat.
```

### Interpretarea din punctul de vedere al logicii

Mai multe reguli cu același Head definesc același predicat, între definiții fiind un sau logic.

#### Exemplu.

```
comedy(X) :- family_guy(X).
comedy(X) :- south_park(X).
comedy(X) :- disenchantment(X).
```

dacă family\_guy(X) este adevărat sau south\_park(X) este adevărat sau disenchantment(X) este adevărat,

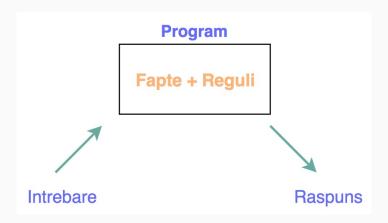
atunci comedy(X) este adevărat.

# Un program în Prolog



Cum folosim un program în Prolog?

# Întrebări în Prolog



# Întrebări și ținte în Prolog

- Prolog poate răspunde la întrebări legate de consecințele relațiilor descrise într-un program în Prolog.
- Întrebările sunt de forma:

```
?- predicat<sub>1</sub>(...),...,predicat<sub>n</sub>(...).
```

- Prolog verifică dacă întrebarea este o consecință a relațiilor definite în program.
- Dacă este cazul, Prolog caută valori pentru variabilele care apar în întrebare astfel încât întrebarea să fie o consecință a relațiilor din program.
- Un predicat care este analizat pentru a răspunde la o întrebare se numește țintă (goal).

# Întrebări în Prolog

#### Prolog poate da 2 tipuri de răspunsuri:

- false dacă întrebarea nu este o consecință a programului.
- true sau valori pentru variabilele din întrebare dacă întrebarea este o consecință a programului.

### **Example**

Pentru a găsi un răspuns, Prolog încearcă regulile în ordinea aparitiei lor.

**Exemplu.** Să presupunem că avem programul:

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

și că punem întrebarea:

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

Pentru a răspunde la întrebare se caută o potrivire (unificator) între scopul  $\mathbf{foo}(\mathbf{X})$  și baza de cunoștințe. Răspunsul este substituția care realizează unificarea, în cazul nostru  $\mathbf{X} = \mathbf{a}$ .

Răspunsul la întrebare este găsit prin unificare!

**Exemplu.** Să presupunem că avem programul:

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

și că punem întrebările:
?- foo(X).
X = a.
?- foo(d).
false
```

Dacă nu se poate face unificarea, răspunsul este false.

**Exemplu.** Să presupunem că avem programul:

```
foo(a). foo(b). foo(c).
si că punem întrebarea:
?-foo(X).
X = a.
Dacă dorim mai multe răspunsuri, tastăm ;
?-foo(X).
X = a;
X = b;
X = C.
```

#### Exemplu.

Să presupunem că avem programul:

```
foo(a).
```

foo(b).

foo(c).

și că punem întrebarea:

```
?- 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

    Exit: (8) foo(_4556) ? creep
    Exit: (8) foo(c) ? creep
X = c.
```

Pentru a găsi un raspuns, Prolog redenumește variabilele.

#### Exemplu.

Să presupunem că avem programul:

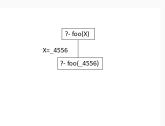
```
foo(a).
```

foo(b).

foo(c).

și că punem întrebarea:

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



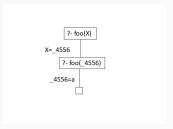
#### Exemplu.

Să presupunem că avem programul:

```
foo(a).
```

foo(b).

foo(c).



și că punem întrebarea:

?- foo(X).

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

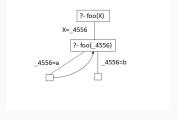
#### Exemplu.

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 și se încearcă satisfacerea țintei cu o nouă valoare.

### Exemplu.

Să presupunem că avem programul:

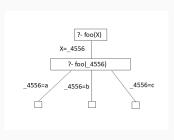
foo(a).

foo(b).

foo(c).

și că punem întrebarea:

?- foo(X).



arborele de căutare

#### Exemplu.

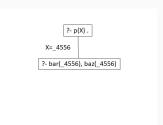
Să presupunem că avem programul:

bar(b).

bar(c).

baz(c).

și că punem întrebarea:



Prolog se întoarce la ultima alegere dacă o subțintă eșuează.

#### Exemplu.

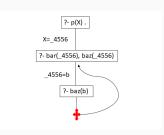
Să presupunem că avem programul:

bar(b).

bar(c).

baz(c).

și că punem întrebarea:



#### Exemplu.

Să presupunem că avem programul:

bar(b).

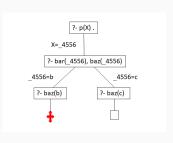
bar(c).

baz(c).

și că punem întrebarea:

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

Soluția găsită este: X=\_4556=c.



Ce se întâmplă dacă schimbăm ordinea regulilor?

#### Exemplu.

Să presupunem că avem programul:

bar(c).

bar(b).

baz(c).

și că punem întrebarea:

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

Ce se întâmplă dacă schimbăm ordinea regulilor?

#### Exemplu.

Să presupunem că avem programul:

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

si că punem întrebarea:
?- bar(X),baz(X).
X = c ;
false
```

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

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

Cum modelăm această problemă în Prolog?

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

Cum modelăm această problemă în Prolog?

#### Trebuie să definim:

- culorile
- harta
- constrângerile



Sursa imaginii

```
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?

```
?- harta(RO,SE,MD,UA,BG,HU).
RO = albastru,
SE = UA, UA = rosu,
MD = BG, BG = HU, HU = verde ■
```

 O listă în Prolog este un şir 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].
```

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

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

#### Exerciții.

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

#### Exerciții.

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

```
is_list([]).
is_list([_ | T]) :- is_list(T).
```

#### Exerciții.

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

```
is_list([]).
is_list([_ | T]) :- is_list(T).
```

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

#### Exerciții.

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

```
is_list([]).
is_list([_ | T]) :- is_list(T).
```

 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([],[]).
```

 $tail([\_|T],T)$ .

Pe data viitoare!