

Paradigme de Programare

Conf. dr. ing. Andrei Olaru

andrei.olaru@upb.ro | cs@andreiolaru.ro
Departamentul de Calculatoare

2022

Cursul 10: Introducere în Prolog



```
?- length(L, 3), member(1, L), member(2, L), member(3, L).  
L = [1, 2, 3] ; L = [1, 3, 2] ; L = [2, 1, 3] ;  
L = [3, 1, 2] ; L = [2, 3, 1] ; L = [3, 2, 1] .
```



- 1 Introducere în Prolog
- 2 Procesul de demonstrare
- 3 Controlul execuției

Introducere în Prolog



Prolog

Limbaj de programare logică

- introdus în anii 1970 ;
- programul → multime de propoziții logice în LPOI;
- mediul de execuție = demonstrator de teoreme care spune:
 - dacă un fapt este adevărat sau fals;
 - în ce condiții este un fapt adevărat.
- Resursă Prolog pe Wikibooks:

[<https://en.wikibooks.org/wiki/Prolog>]



- fundamentare teoretică a procesului de raționament;
- motor de raționament ca unic mod de execuție;
 - modalități limitate de control al execuției.
- căutare automată a valorilor pentru variabilele nelegate (dacă este necesar);
- posibilitatea demonstrațiilor și deducțiilor **simbolice**.

Procesul de demonstrare



Pași în demonstrare (1)

- 1 Inițializarea stivei de scopuri cu scopul solicitat;
- 2 Inițializarea substituției (utilizate pe parcursul unificării) cu multimea vidă;
- 3 Extragerea scopului din **vârful** stivei și determinarea **primei** clauze din program cu a cărei concluzie **unifică**;
- 4 Îmbogățirea corespunzătoare a **substituției** și adăugarea **premiselor** clauzei în stivă, în ordinea din program;
- 5 Salt la pasul 3.



Pasi în demonstrare (2)

- 6 În cazul **imposibilității** satisfacerii scopului din vârful stivei, **revenirea** la scopul anterior (*backtracking*), și încercarea altei modalități de satisfacere;
- 7 **Succes** la **golirea** stivei de scopuri;
- 8 **Eșec** la imposibilitatea satisfacerii **ultimului** scop din stivă.



Un exemplu de program Prolog

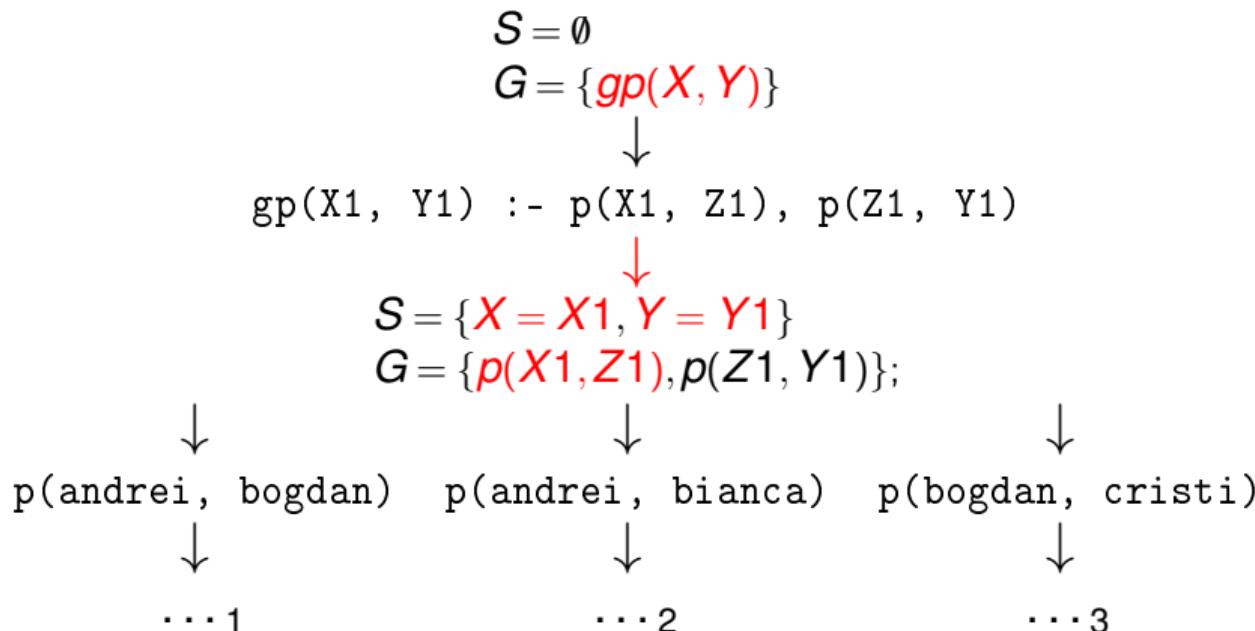
Ex | Exemplu

```
1 parent(andrei, bogdan).
2 parent(andrei, bianca).
3 parent(bogdan, cristian).
4
5 grandparent(X, Y) :- parent(X, Z), parent(Z, Y).
```

- $\text{true} \Rightarrow \text{parent}(andrei, bogdan)$
- $\text{true} \Rightarrow \text{parent}(andrei, bianca)$
- $\text{true} \Rightarrow \text{parent}(bogdan, cristian)$
- $\forall x. \forall y. \forall z. (\text{parent}(x, z) \wedge \text{parent}(z, y) \Rightarrow \text{grandparent}(x, y))$



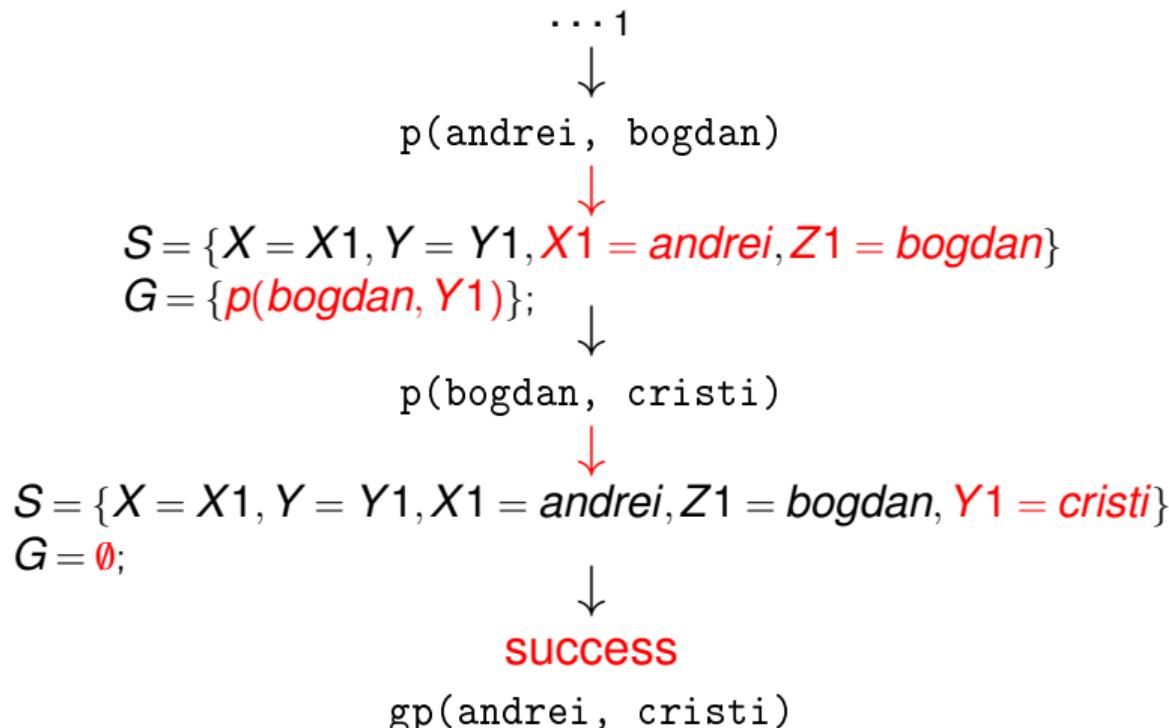
Exemplul genealogic (1)





Exemplul genealogic (2)

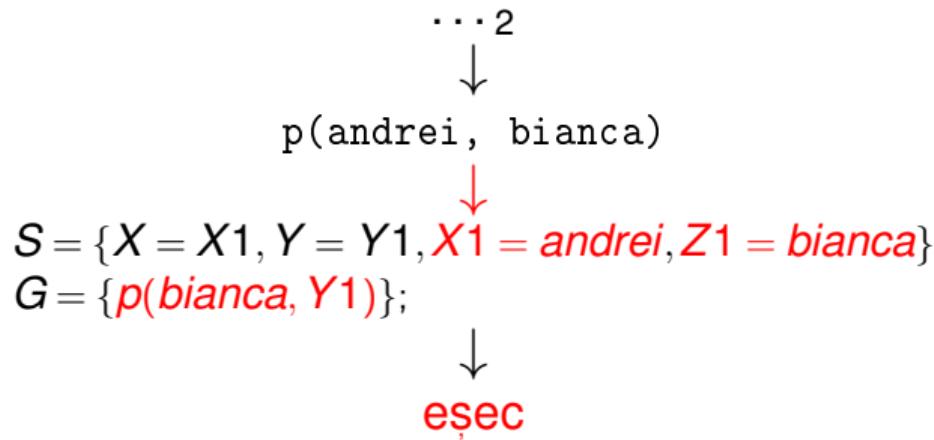
Ramura 1





Exemplul genealogic (3)

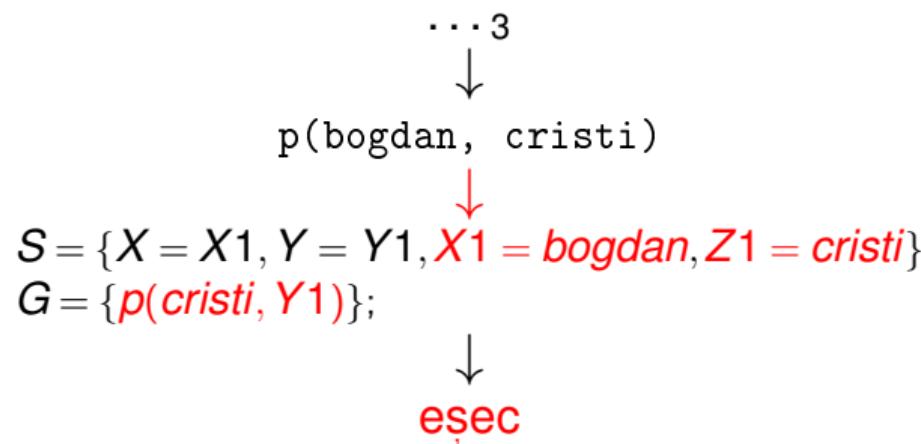
Ramura 2





Exemplul genealogic (4)

Ramura 3





Observații

- Ordinea evaluării / încercării demonstrării scopurilor
 - Ordinea **clauzelor** în program;
 - Ordinea **premiselor** în cadrul regulilor.
- Recomandare: premisele **mai ușor** de satisfăcut și **mai specifice** primele – exemplu: axiome.



Strategii de control

Ale demonstrațiilor

Forward chaining (data-driven)

- Derivarea **tuturor** concluziilor, pornind de la datele inițiale;
- **Orire** la obținerea scopului (scopurilor);

Backward chaining (goal-driven)

- Utilizarea **exclusivă** a regulilor care pot contribui efectiv la satisfacerea scopului;
- Determinarea regulilor a căror concluzie **unifică** cu scopul;
- Încercarea de satisfacere a **premiselor** acestor reguli și.a.m.d.



Strategii de control

Algoritm Backward chaining

1. **BackwardChaining(*rules, goals, subst*)**
lista regulilor din program, stiva de scopuri, substituția curentă, inițial vidă.
returns satisfiabilitatea scopurilor
2. **if** *goals* = \emptyset **then**
 return SUCCESS
3. *goal* \leftarrow head(*goals*)
4. *goals* \leftarrow tail(*goals*)
5. **for-each** *rule* \in *rules* **do** // în ordinea din program
6. **if** unify(*goal*, conclusion(*rule*), *subst*) \rightarrow *bindings*
7. *newGoals* \leftarrow premises(*rule*) \cup *goals* // adâncime
8. *newSubst* \leftarrow *subst* \cup *bindings*
9. **if** BackwardChaining(*rules, newGoals, newSubst*)
10. **then return** SUCCESS
11. **return** FAILURE

Controlul execuției



Exemplu – Minimul a două numere

Cod Prolog

Ex | Minimul a două numere

```
1 min(X, Y, M) :- X =< Y, M is X.  
2 min(X, Y, M) :- X > Y, M is Y.  
3  
4 min2(X, Y, M) :- X =< Y, M = X.  
5 min2(X, Y, M) :- X > Y, M = Y.  
6  
7 % Echivalent cu min2.  
8 min3(X, Y, X) :- X =< Y.  
9 min3(X, Y, Y) :- X > Y.
```



Exemplu – Minimul a două numere

Utilizare

```
1  ?- min(1+2, 3+4, M).  
2  M = 3 ;  
3  false.  
4  
5  ?- min(3+4, 1+2, M).  
6  M = 3.  
7  
8  ?- min2(1+2, 3+4, M).  
9  M = 1+2 ;  
10 false.  
11  
12 ?- min2(3+4, 1+2, M).  
13 M = 1+2.
```



Exemplu – Minimul a două numere

Observații

- Condiții mutual exclusive: $x \leq y$ și $x > y \rightarrow$ cum putem **elimina** redundanța?

Ex | Exemplu

```
1 min4(X, Y, X) :- X =< Y.  
2 min4(X, Y, Y).
```

```
1 ?- min4(1+2, 3+4, M).  
2 M = 1+2 ;  
3 M = 3+4.
```

- Greșit!**



Exemplu – Minimul a două numere

Îmbunătățire

- Soluție: **oprirea** recursivității după prima satisfacere a scopului.

Ex | Exemplu

```
1 min5(X, Y, X) :- X <= Y, !.  
2 min5(X, Y, Y).
```

```
1 ?- min5(1+2, 3+4, M).  
2 M = 1+2.
```



Operatorul *cut*

Definiție

- La **prima** întâlnire → **satisfacere**;
- La **a doua** întâlnire în momentul revenirii (*backtracking*) → **eșec**, cu inhibarea **tuturor** căilor ulterioare de satisfacere a scopului care a unificat cu concluzia regulii curente;
- Utilitate în **eficientizarea** programelor.



Operatorul *cut*

Exemplu

Ex | Exemplu

```
1 girl(mary).  
2 girl(ann).  
3  
4 boy(john).  
5 boy(bill).  
6  
7 pair(X, Y) :- girl(X), boy(Y).  
8 pair(bella, harry).  
9  
10 pair2(X, Y) :- girl(X), !, boy(Y).  
11 pair2(bella, harry).
```



Operatorul *cut*

Utilizare

```
1  ?- pair(X, Y).  
2  X = mary,  
3  Y = john ;  
4  X = mary,  
5  Y = bill ;  
6  X = ann,  
7  Y = john ;  
8  X = ann,  
9  Y = bill ;  
10 X = bella,  
11 Y = harry.
```

```
1  ?- pair2(X, Y).  
2  X = mary,  
3  Y = john ;  
4  X = mary,  
5  Y = bill.
```



Negația ca eșec

Ex | Exemplu

```
1 nott(P) :- P, !, fail.  
2 nott(P).
```

- P: atom – exemplu: boy(john)
- dacă P este **satisfiabil**:
 - eșecul **primei** reguli, din cauza lui **fail**;
 - abandonarea celei **de-a doua** reguli, din cauza lui **!**;
 - rezultat: nott(P) **nesatisfiabil**.
- dacă P este **nesatisfiabil**:
 - eșecul **primei** reguli;
 - succesul celei **de-a doua** reguli;
 - rezultat: nott(P) **satisfiabil**.



Sfârșitul cursului 10

Elemente esențiale

- Introducere în Prolog
- Demonstrare în Prolog
- Controlul execuției în Prolog
- cut și fail

+ Dați feedback la acest curs aici:

[https://docs.google.com/forms/d/e/1FAIpQLSfNqpCfQ25LRn7dL-5BtCeZyVpb9Rd_R1u4q0YhWhpReLuWeQ/viewform]

