

# Curs 1

2019-2020

Programare Logică

# Cuprins

---

1 Organizare

2 Privire de ansamblu

3 Programare logică & Prolog

# Organizare

# Instructori

## Curs:

- **Ioana Leuştean**

## Seminar/Laborator

- **Carmen Chiriță**
- **Alexandru Dragomir**
- **Ioana Leuştean**
- **Ana Țurlea**

- <https://cs.unibuc.ro/~ileustean/PL.html>
- <http://moodle.fmi.unibuc.ro/course/view.php?id=186>

O parte din materiale sunt realizate în colaborare cu Denisa Diaconescu.

# Notare

- **Laborator: 30 puncte**
- **Examen: 60 puncte**
- Se acordă 10 puncte din oficiu!

# Notare

- **Laborator: 30 puncte**
- **Examen: 60 puncte**
- Se acordă 10 puncte din oficiu!
  
- Condiție minimă pentru promovare:  
laborator: minim 15 puncte și  
examen: minim 25 puncte.

# Notare

- **Laborator: 30 puncte**
- **Examen: 60 puncte**
- Se acordă 10 puncte din oficiu!
  
- Condiție minimă pentru promovare:  
laborator: minim 15 puncte și  
examen: minim 25 puncte.
  
- Se poate obține punctaj suplimentar pentru activitatea din timpul seminarului/laboratorului:  
maxim 10 puncte.



# Laborator: 30 puncte

## Testare:

- ☐ Are loc în ultimele două săptămâni.
- ☐ Data concretă o să fie anunțată ulterior.
- ☐ Prezența este obligatorie pentru a putea promova!
- ☐ Pentru a trece această probă, trebuie să obțineți minim 15 puncte.
- ☐ Un student va fi absent numai dacă este absent la ambele probe.

# Examen: 60 puncte

- Subiecte de tip **exercițiu**:
  - în stilul exemplelor de la curs;
  - în stilul exercițiilor rezolvate la seminarii și laboratoare.
- Timp de lucru: 2 ore
- Pentru a trece această probă, trebuie să obțineți minim 25 puncte.
- Materiale ajutătoare la examen: slide-urile printate și legate.

## □ Curs

### □ Programare logică

- Deducția naturală
- Logica clauzelor Horn
- Unificare
- Rezoluție

### □ Semantică și verificarea programelor

- implementarea semanticii unui mini-limbaj în Prolog

### □ Topici speciale (selecție)

- sisteme de rescriere, programare ecuațională
- elemente avansate de programare Prolog

## □ Seminar

- Exerciții suport pentru curs.

## □ Laborator: Prolog

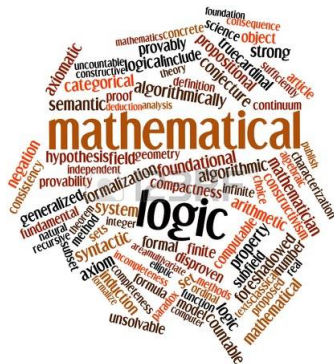
- cel mai cunoscut limbaj de programare logică
- bazat pe logica clauzelor Horn
- semantica operațională este bazată pe rezoluție

# Bibliografie

- M. Ben-Ari, **Mathematical Logic for Computer Science**, Springer, 2012.
- P. Blackburn, J. Bos, K. Striegnitz, **Learn Prolog now**, College Publications, 2006.
- M. Huth, M. Ryan, **Logic in Computer Science: Modelling and Reasoning about Systems**, Cambridge University Press New York, 2004.
- J.W. Lloyd, **Foundations of Logic Programming**, Springer, 1987.
- Logic Programming, The University of Edinburgh,  
<https://www.inf.ed.ac.uk/teaching/courses/lp/>

\_\_\_\_\_

- ☐ propozițională
- ☐ de ordinul I
- ☐ de ordin înalt
- ☐ logici modale
- ☐ logici temporale
- ☐ logici cu mai multe valori
- ☐ ...



\_\_\_\_\_

- [illegible]

## Privire de ansamblu

# Principalele paradigme de programare

- Imperativă (cum calculăm)

- Procedurală

- Orientată pe obiecte

- Declarativă (ce calculăm)

- Logică

- Funcțională



# Principalele paradigme de programare

- Imperativă (cum calculăm)

- Procedurală

- Orientată pe obiecte

- Declarativă (ce calculăm)

- Logică

- Funcțională

La acest curs, veți învăța  
programare logică.

# Programare declarativă

- Programatorul spune **ce** vrea să calculeze, dar nu specifică concret **cum** calculează.
- Este treaba interpretorului (compiler/implementare) să identifice cum să efectueze calculul respectiv.
- **Programarea logică** este un tip de programare declarativă!
- Tipuri de programare declarativă:
  - Programare logică (e.g., Prolog)
  - Programare funcțională (e.g., Haskell)

# Programare logică

- Programarea logică este o paradigmă de programare bazată pe logică formală.

# Programare logică

- Programarea logică este o paradigmă de programare bazată pe logică formală.

- Unul din sloganurile programării logice:

**Program = Logică + Control**    (*R. Kowalski*)

# Programare logică

- Programarea logică este o paradigmă de programare bazată pe logică formală.
- Unul din sloganurile programării logice:  
**Program = Logică + Control** (*R. Kowalski*)
- Programarea logică poate fi privită ca o deducție controlată.

# Programare logică

- Programarea logică este o paradigmă de programare bazată pe logică formală.
- 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

- Programarea logică este o paradigmă de programare bazată pe logică formală.
- 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.
- Exemple de limbaje de programare logică:
  - Prolog
  - Answer set programming (ASP)
  - Datalog

# Ce veți vedea la laborator

## Prolog

- ☐ bazat pe logica clauzelor Horn
- ☐ semantica operațională este bazată pe rezoluție
- ☐ este Turing complet
- ☐ vom folosi implementarea [SWI-Prolog](#)



# Ce veți vedea la laborator

## Prolog

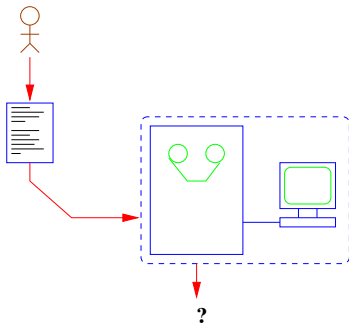
- bazat pe logica clauzelor Horn
- semantica operațională este bazată pe rezoluție
- este Turing complet
- vom folosi implementarea [SWI-Prolog](#)

Limbajul Prolog este folosit pentru programarea sistemului IBM Watson!



Puteți citi mai multe detalii [aici](#).

# Problema corectitudinii programelor



- Pentru anumite metode de programare (e.g., **imperativă**, **orientată pe obiecte**), nu este ușor să stabilim că un program este **corect** sau să înțelegem ce înseamnă că este corect (e.g. în raport cu ce?!).
- **Corectitudinea programelor** devine o problemă din ce în ce mai importantă, nu doar pentru aplicații "safety-critical".
- Avem nevoie de metode ce asigură "calitate", capabile să ofere "garanții".

# Un program imperativ simplu

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main()
{
    int square;
    for(int i = 1; i <= 5; ++i)
    {
        square = i * i;
        cout << square << endl;
    }
}
```

# Un program imperativ simplu

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main()
{
    int square;
    for(int i = 1; i <= 5; ++i)
    {
        square = i * i;
        cout << square << endl;
    }
}
```

☐ Este corect?

# Un program imperativ simplu

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main()
{
    int square;
    for(int i = 1; i <= 5; ++i)
    {
        square = i * i;
        cout << square << endl;
    }
}
```

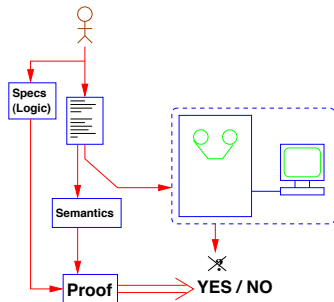
☐ Este corect? În raport cu ce?

# Un program imperativ simplu

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main()
{
    int square;
    for(int i = 1; i <= 5; ++i)
    {
        square = i * i;
        cout << square << endl;
    }
}
```

- Este corect? În raport cu ce?
- Un formalism adecvat trebuie:
  - să permită descrierea problemelor (specificații), și
  - să raționeze despre implementarea lor (corectitudinea programelor).

# Corectitudinea programelor



Pentru a scrie specificații și a raționa despre corectitudinea programelor:

- **Limbaje de specificații** (modelarea problemelor)
- **Semantica programelor** (operațională, denotațională, ...)
- **Demonstrații** (verificarea programelor, ...)

# Tipuri de semantică

Semantica dă "înțeles" unui program.



# Tipuri de semantică

Semantica dă "înțeles" unui program.

- Operațională:

- Înțelesul programului este definit în funcție de pașii (transformări dintr-o stare în alta) care apar în timpul execuției.

# Tipuri de semantică

Semantica dă "înțeles" unui program.

- Operațională:

- Înțelesul programului este definit în funcție de pașii (transformări dintr-o stare în alta) care apar în timpul execuției.

- Denotațională:

- Înțelesul programului este definit abstract ca element dintr-o structură matematică adecvată.

# Tipuri de semantică

Semantica dă "înțeles" unui program.

- Operațională:

- Înțelesul programului este definit în funcție de pașii (transformări dintr-o stare în alta) care apar în timpul execuției.

- Denotațională:

- Înțelesul programului este definit abstract ca element dintr-o structură matematică adecvată.

- Axiomatică:

- Înțelesul programului este definit indirect în funcție de axiomele și regulile pe care le verifică.

# Tipuri de semantica

Semantica dă "înțeles" unui program.

- Operațională:

- Înțelesul programului este definit în funcție de pașii (transformări dintr-o stare în alta) care apar în timpul execuției.

- Denotațională:

- Înțelesul programului este definit abstract ca element dintr-o structură matematică adecvată.

- Axiomatică:

- Înțelesul programului este definit indirect în funcție de axiomele și regulile pe care le verifică.

La acest curs, vom defini un limbaj și semantica lui folosind Prolog.

# Programare logică & Prolog

# Programare logică - în mod idealist

- Un "program logic" este o colecție de proprietăți presupuse (sub formă de formule logice) despre lume (sau mai degrabă 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

```
oslo → windy
oslo → norway
norway → cold
cold ∧ windy → winterIsComing
oslo
```

## Exemplu de program logic

```
oslo → windy
oslo → norway
norway → cold
cold ∧ windy → winterIsComing
oslo
```

### Exemplu de întrebare

Este adevărat `winterIsComing`?



# Putem să testăm în SWI-Prolog

## Program:

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

## Intrebare:

```
?- winterIsComing.  
true
```

<http://swish.swi-prolog.org/>

# Sintaxă: constante, variabile, termeni compuși

- **Atomii**: `sansa`, `'Jon Snow'`, `jon_snow`
- **Numere**: `23`, `23.03`, `-1`  
**Atomii** și **numerele** sunt **constante**.
- **Variabile**: `X`, `Stark`, `_house`
- Termeni **compuși**: `father(eddard, jon_snow)`,  
`and(son(bran, eddard), daughter(arya, eddard))`
  - forma generală: **atom**(**termen**, ..., **termen**)
  - atom-ul care denumește termenul se numește **functor**
  - numărul de argumente se numește **aritate**



## Un mic exercițiu sintactic

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'

## Un mic exercițiu sintactic

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(eddard,sansa).  
father(eddard,jon_snow).
```

```
mother(catelyn,sansa).  
mother(wylla,jon_snow).
```

```
stark(eddard).  
stark(catelyn).
```

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



Un program în Prolog este o bază de cunoștințe (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(eddard,sansa).  
father(eddard,jon_snow).
```

```
mother(catelyn,sansa).  
mother(wylla,jon_snow).
```

```
stark(eddard).  
stark(catelyn).
```

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

### **Predicate:**

father/2  
mother/2  
stark/1

# Un program în Prolog

**Program**

**Fapte + Reguli**

# Program

- Un **program** în Prolog este format din **reguli** de forma  
$$\text{Head} \text{ :- } \text{Body}.$$
- **Head** este un predicat, iar **Body** este o secvență de predicate separate prin virgulă.
- Regulile fără **Body** se numesc **fapte**.



# Program

- Un **program** în Prolog este format din **reguli** de forma  
$$\text{Head} \text{ :- } \text{Body}.$$
- **Head** este un predicat, iar **Body** este o secvență de predicate separate prin virgulă.
- Regulile fără Body se numesc **fapte**.

## Exemplu

- Exemplu de regulă: `stark(X) :- father(Y,X), stark(Y).`
- Exemplu de fapt: `father(eddard, jon_snow).`

# Interpretarea din punctul de vedere al logicii

□ operatorul `:-` este implicația logică  $\leftarrow$

## Exemplu

```
winterfell(X) :- stark(X)
```

*dacă* `stark(X)` *este adevărat, atunci* `winterfell(X)` *este adevărat.*

# Interpretarea din punctul de vedere al logicii

- operatorul `:-` este implicația logică  $\leftarrow$

## Exemplu

```
winterfell(X) :- stark(X)
```

*dacă* stark(X) *este adevărat, atunci* winterfell(X) *este adevărat.*

- virgula `,` este conjuncția  $\wedge$

## Exemplu

```
stark(X) :- father(Y,X), stark(Y)
```

*dacă* father(Y,X) *și* stark(Y) *sunt adevărate,*  
*atunci* stark(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

```
got_house(X) :- stark(X).  
got_house(X) :- lannister(X).  
got_house(X) :- targaryen(X).  
got_house(X) :- baratheon(X).
```

dacă

```
stark(X) este adevărat sau  
lannister(X) este adevărat sau  
targaryen(X) este adevărat sau  
baratheon(X) este adevărat,
```

atunci

```
got_house(X) este adevărat.
```

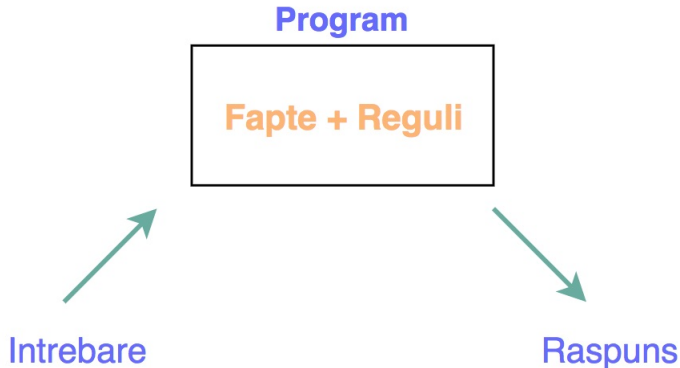
# Un program în Prolog

**Program**

**Fapte + Reguli**

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:  
$$?- \text{predicat}_1(\dots), \dots, \text{predicat}_n(\dots).$$
- 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 se răspunde la o întrebare se numește țintă (goal).

# 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 consecință a programului.



# 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 consecință a programului.

## Exemplu

```
?- stark(jon_snow)
true
?- stark(wylla)
false
```

```
?- stark(X)
X = eddard ;
X = catelyn ;
X = sansa ;
X = jon_snow ;
false
```

# Cum găsește Prolog răspunsul

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

## Exemplu

Să presupunem că avem programul:

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

și că punem următoarea întrebare:

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

```
X = a.
```

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

Vom discuta detaliat algoritmul de unificare!

# Cum găsește Prolog răspunsul

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

## Exemplu

Să presupunem că avem programul:

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

și că punem următoarea întrebare:

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

```
X = a.
```

```
?- foo(d).
```

```
false
```

Dacă nu se poate face potrivirea, răspunsul este **false**.

# Cum găsește Prolog răspunsul

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

## Exemplu

Să presupunem că avem programul:

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

și că punem următoarea întrebare:

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

```
X = a.
```

# Cum găsește Prolog răspunsul

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

## Exemplu

Să presupunem că avem programul:

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

și că punem următoarea întrebare:

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

```
X = a.
```

Dacă dorim mai multe răspunsuri, tastăm ;

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

```
X = a ;
```

```
X = b ;
```

```
X = c.
```

# Cum găsește Prolog răspunsul

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

## Exemplu

Să presupunem că avem programul:

foo(a).

foo(b).

foo(c).

și 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(c) ? creep  
X = c.
```

# Cum găsește Prolog răspunsul

Pentru a găsi un răspuns, **Prolog redenumeste variabilele.**

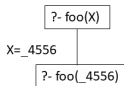
## Exemplu

Să presupunem că avem programul:

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

și că punem următoarea întrebare:

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



# Cum găsește Prolog răspunsul

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

## Exemplu

Să presupunem că avem programul:

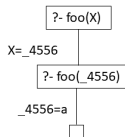
`foo(a).`

`foo(b).`

`foo(c).`

și că punem următoarea întrebare:

`?- foo(X).`



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



# Cum găsește Prolog răspunsul

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

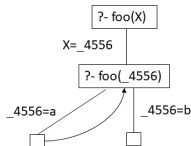
## Exemplu

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.

# Cum găsește Prolog răspunsul

Pentru a găsi un răspuns, **Prolog încercă clauzele în ordinea apariției lor.**

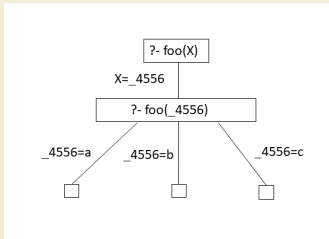
## Exemplu

Să presupunem că avem programul:

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

și că punem următoarea întrebare:

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



arborele de căutare

# Cum găsește Prolog răspunsul

## Exemplu

Să presupunem că avem programul:

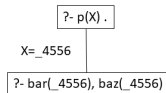
`bar(b) .`

`bar(c) .`

`baz(c) .`

și că punem următoarea întrebare:

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



# Cum găsește Prolog răspunsul

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

## Exemplu

Să presupunem că avem programul:

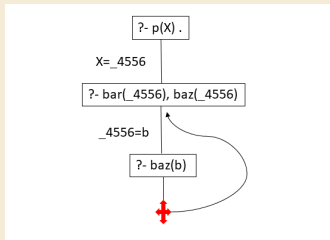
bar(b) .

bar(c) .

baz(c) .

și că punem următoarea întrebare:

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



# Cum găsește Prolog răspunsul

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

## Exemplu

Să presupunem că avem programul:

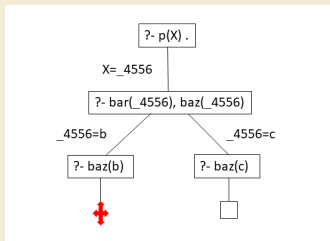
`bar(b) .`

`bar(c) .`

`baz(c) .`

și că punem următoarea întrebare:

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



Soluția găsită este: `X=_4556=c`.

# Cum găsește Prolog răspunsul

Ce se întâmplă dacă schimbăm ordinea regulilor?

## Exemplu

Să presupunem că avem programul:

```
bar(c) .
```

```
bar(b) .
```

```
baz(c) .
```

și că punem următoarea întrebare:

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

# Cum găsește Prolog răspunsul

Ce se întâmplă dacă schimbăm ordinea regulilor?

## Exemplu

Să presupunem că avem programul:

```
bar(c).
```

```
bar(b).
```

```
baz(c).
```

și că punem următoarea întrebare:

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

```
X = c ;
```

```
false
```

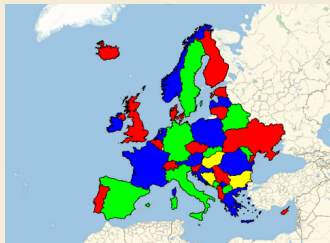
Vă explicați ce s-a întâmplat? Desenați arborele de căutare!

# 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.*

## Exemplu



Sursa imaginii



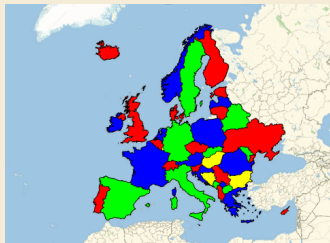
# Un program mai complicat

## Problema colorării hărților

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

Cum modelăm această problemă în Prolog?

## Exemplu



Sursa imaginii

# Un program mai complicat

## Problema colorării hărților

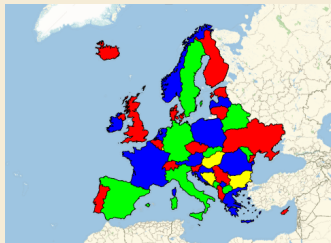
*Să se coloreze o hartă dată cu un număr minim de culori astfel încât oricare două țări vecine să fie colorate diferit.*

Cum modelăm această problemă în Prolog?

## Exemplu

Trebuie să definim:

- ☐ culorile
- ☐ harta
- ☐ constrângerile



Sursa imaginii

# Problema colorării hărților

## Definim culorile

### Exemplu

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

# Problema colorării hărților

## Definim culorile, harta

### Exemplu

```
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).
```

# Problema colorării hărților

Definim culorile, harta și constrângerile.

## Exemplu

```
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.
```

# Problema colorării hărților

Definim culorile, harta și constrângerile. Cum punem întrebarea?

## Exemplu

```
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.
```

# Problema colorării hărților

Definim culorile, harta și constrângerile. Cum punem întrebarea?

## Exemplu

```
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).
```

# Problema colorării hărților

Ce răspuns primim?

## Exemplu

```
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).
```



# Problema colorării hărților

## Exemplu

```
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: $=$ , $\backslash=$ , $==$ , $\backslash==$

$T = U$	reuşeşte dacă există o potrivire (termenii se unifică)
$T \backslash= U$	reuşeşte dacă nu există o potrivire
$T == U$	reuşeşte dacă termenii sunt identici
$T \backslash== U$	reuşeşte dacă termenii sunt diferiţi

## Compararea termenilor: $=, \backslash=, ==, \backslash==$

$T = U$	reuşeşte dacă există o potrivire (termenii se unifică)
$T \backslash= U$	reuşeşte dacă nu există o potrivire
$T == U$	reuşeşte dacă termenii sunt identici
$T \backslash== U$	reuşeşte dacă termenii sunt diferiţi

### Exemplu

?-  $X = Y$ .

$X = Y$ .

?-  $X == Y$  .

**false**

?-  $p(X, q(Z)) = p(Y, X)$ .

$X = Y, Y = q(Z)$ .

?-  $p(X, Y) == p(X, Y)$ .

**true**

?-  $2 = 1 + 1$

**false**

?-  $2 == 1 + 1$

**false**

- În exemplul de mai sus,  $1+1$  este privită ca o expresie, nu este evaluată. Există şi predicate care forţează evaluarea.



Pe săptămâna viitoare!