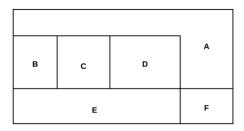
Paradigme de programare Laborator 10

Mihai Nan

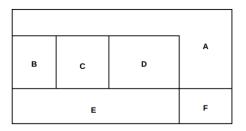
Facultatea de Automatica si Calculatoare Universitatea Politehnica din Bucuresti

Anul universitar 2020-2021

 Pornind de la următoarea hartă, dorim să colorăm fiecare celulă cu o culoare astfel încât să nu existe două celule adiacente colorate cu aceeași culoare.



 Pornind de la următoarea hartă, dorim să colorăm fiecare celulă cu o culoare astfel încât să nu existe două celule adiacente colorate cu aceeași culoare.



```
coloring(A,B,C,D,E,F) :- different(A,B), different(A,C),
  different(A,D), different(A,F), different(B,C),
  different(B,E), different(C,D), different(C,E),
  different(D,E), different(E,F).
```

```
coloring(A,B,C,D,E,F) :- different(A,B), different(A,C),
 different(A,D), different(A,F), different(B,C),
 different(B,E), different(C,D), different(C,E),
 different(D,E), different(E,F).
different(yellow, blue). different(yellow, red).
                                                different(blue, red).
different(blue, yellow). different(red, yellow).
                                               different(red, blue).
Interogare: ?- coloring(A,B,C,D,E,F).
  A = yellow, B = blue, C = blue, D = blue, F = blue
                           C = rud, D = blue, F = blue, E = yellow
```

```
coloring(A,B,C,D,E,F) := different(A,B), different(A,C),
   different(A,D), different(A,F), different(B,C),
   different(B,E), different(C,D), different(C,E),
   different(D,E), different(E,F).
different(yellow, blue). different(yellow, red). different(blue, red).
different(blue, yellow). different(red, yellow). different(red, blue).
Interogare: ?= coloring(A,B,C,D,E,F).
A = E, E = yellow,
B = D, D = F, F = blue,
C = red;
```

```
coloring(A,B,C,D,E,F) :- different(A,B), different(A,C),
  different(A,D), different(A,F), different(B,C),
  different(B,E), different(C,D), different(C,E),
  different(D,E), different(E,F).
different(yellow, blue). different(yellow, red). different(blue, red).
different(blue, yellow). different(red, yellow). different(red, blue).
Interogare: ?- coloring(A,B,C,D,E,F).
A = E, E = yellow,
B = D, D = F, F = blue,
C = red
A = E, E = vellow,
B = D, D = blue,
C = F, F = red
```

```
coloring(A,B,C,D,E,F) :- different(A,B), different(A,C),
  different(A,D), different(A,F), different(B,C),
  different(B,E), different(C,D), different(C,E),
  different(D,E), different(E,F).
different(yellow, blue). different(yellow, red). different(blue, red).
different(blue, yellow). different(red, yellow). different(red, blue).
Interogare: ?- coloring(A,B,C,D,E,F).
A = E, E = yellow,
B = D, D = F, F = blue,
C = red
A = E, E = vellow,
B = D, D = blue,
C = F, F = red
A = E, E = blue,
B = D, D = F, F = yellow,
C = red;
```

```
different(yellow, blue). different(yellow, red). different(blue, red).
different(blue, yellow). different(red, yellow). different(red, blue).
```

• Cum putea păstra doar prima soluție?

```
different(yellow, blue). different(yellow, red). different(blue, red).
different(blue, yellow). different(red, yellow). different(red, blue).
```

- Cum putea păstra doar prima soluție?
- Soluție: Oprim recursivitatea după prima satisfacere a scopului (folosind operatorul cut)!

```
coloring(A,B,C,D,E,F) :- different(A,B), different(A,C),
  different(A,D), different(A,F), different(B,C),
  different(B,E), different(C,D), different(C,E),
  different(D,E), different(E,F), !.
```

Rolul lui cut

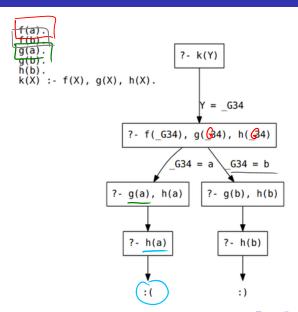
Oprirea backtracking-ului la prima satisfacere a unui anumit scop.

În sensul că se vor încerca în continuare toate soluțiile care se pot obține din acest punct în dreapta, dar nu vom încerca să resatisfacem vreun scop din trecut

Aplicație pentru ! (cut)

```
dacă p(X) atunci
        q(X)
altfel
        r(X)
Solutie:
pred(X) := p(X), !, q(X).
pred(X) := r(X).
Exemplu: Calculul factorialului
factorial(N,F) :- N =< 0, !, F is 1.
factorial(N, F): - N1 is N - 1, factorial(N1, R), F is R * N.
```

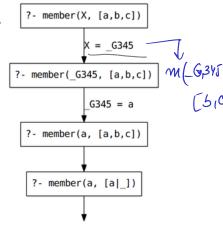
Exemplul I



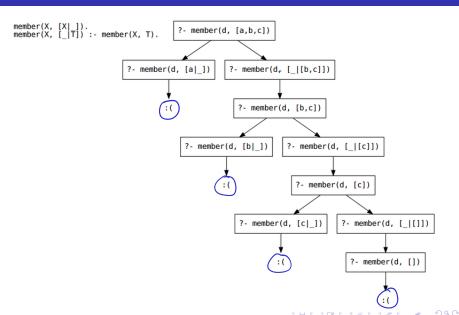
Exemplul II

$$X = a;$$

 $X = b;$
 $X = C.$



Exemplul III

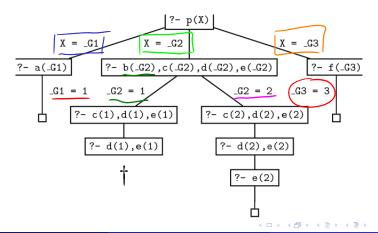


Exemplul IV

```
parent(abraham, isaac).
                         %p1
parent(isaac, jacob).
                         %p2
parent(sarah, isaac).
                         %p3
parent(jacob, joseph).
                         %p4
parent(jacob, dan).
                         %p5
parent(jacob, dinah).
                         %p6
male(abraham).
                         %m1
male(isaac).
                         %m2
male(jacob).
                         %m3
male(joseph).
                         %m4
male(dan).
                         %m5
son(X,Y) :- parent(Y,X), %s1
            male(X).
    ?- son(S,jacob).
```

```
son(S, jacob)
       %s1 {S=X1,
            Y1=jacob}
             parent(jacob, X1),
                  male(X1)
    %p4
                 %n5
 {X1=joseph}
                            {X1=dinah}
              {X1=dan}
male(joseph)
                  male(dan)
                                   male(dinah)
%m4 {}
                 %m5 {}
                                       false
    true
                     true
  S=joseph
                     S=dan
```

Exemplul V



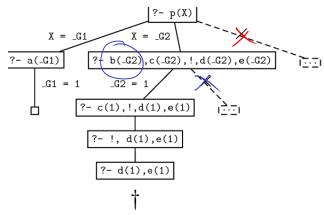
Exemplul VI (cu!)

Explicații:

- p(X) unifică prima dată cu regula p(X) :- a(X).. Instanțiind X la 1, a(X) și a(1) unifică.
- p(X) unifică a doua oară cu regula p(X) :- b(X), c(X), !, d(X), e(X)... Instanțiind X la 1, b(X) și b(1) unifică. Deci, vom avea în continuare c(1), !, d(1), e(1). Faptul c(1). există în baza de cunoștințe. Mai rămânem cu !, d(1), e(1).
- Prima dată, ! (cut) reușește (este satisfiabil). Nu avem în baza de cunoștințe fapte pentru d(1), e(1). În concluzie, ajungem la fail.
- Când se revine prin backtracking la ! (cut), ! (cut) eșuează.
- Toate regulile următoare cu același fel de antet (același predicat) sunt ignorate.

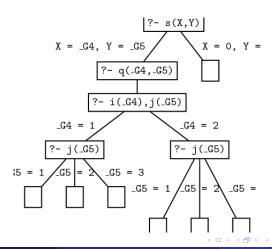
Exemplul VI (cu!)

```
\begin{array}{lllll} p(X):=&a(X)\,. & b(1)\,. & d(2)\,. \\ p(X):=&b(X)\,,c(X)\,,!\,,d(X)\,,e(X)\,. & b(2)\,. & e(2)\,. \\ \hline p(X):=&f(X)\,. & c(1)\,. & f(3)\,. \\ \hline a(1)\,. & c(2)\,. & & & \end{array}
```



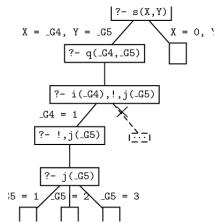
Exemplul VII

```
s(X, Y):=q(X, Y). i(1). j(2). s(0, 0). i(2). j(3). q(X, Y):=i(X), j(Y). j(1).
```



Exemplul VIII (cu !)

```
s(X, Y):=q(X, Y). i(1). j(2). s(0, 0). i(2). j(3). q(X, Y):=i(X), !, j(Y). j(1).
```



Observații

- Există două contexte diferite în care putem folosi ! (cut):
 - 1 tăiere verde predicatul se introduce numai pentru creșterea eficienței programului (optimizează căutarea, evitând căutările inutile);
 - 2 tăiere roșie modifică semnificația procedurală a programului.

```
mai_mare(X, X, X) :- !.
mai_mare(X, Y, Y) :- X < Y, !.
mai_mare(X, Y, X).</pre>
```

permutore 4 (+ L, ? Perm). L are 4 elemente Perm = [_G1, _G2, _G3, _G4] permitorey [X1, X2, X3, X4], Perm):length (Perm, y), mem sez (x1, Perm), member (X2, Peru) member (X3, Herm), member (X4, Peru). length (Reven, 4). ?- permutore 4 ([1,2,3,4], Perm).