

\* Definir un problema de CP consisteix en:

- (1) Definir quines variables es faran servir i el seu significat
- (2) Determinar el domini de les variables
- (3) Establir les restriccions entre les variables

\* Els programes en CP són bàsicament la definició del problema. En SWI Prolog, els programes tenen la següent estructura:

- (a) Definició dels dominis de les variables
- (b) Declaració de les restriccions entre les variables
- (c) Generació de solucions

\* Per tal de carregar la llibreria de dominis finits corresponent, cal:

```
:use_module(library(clpfd)).
```

\* Exemple 1: problema de les 8 reines (= tauler d'escacs)

Donat un tauler quadrat amb 8x8 caselles, disposar 8 reines sense que es matin entre elles.

\* A cada columna no pot haver-hi dues reines, i per tant podem assignar files a columnes. La variable  $X_i$  és la fila correspondient a la columna  $i$ .

\* Cadascuna d'aquestes variables pot prendre valors entre 1 i 8 (les files possibles)

\* Les restriccions sobre aquestes variables són:

- \*  $X_i \neq X_j$  si  $i < j$  (no n'hi ha 2 a la mateixa fila)
- \*  $X_i \neq X_j - (j - i)$ ,  $X_i \neq X_j + (j - i)$  si  $i < j$  (no n'hi ha 2 a la mateixa diagonal)

La línia de  $(a, b)$  a  $(a', b')$  és paral·lela a  $(1, 1)$     sii  
 $(a' - a, b' - b)$  és múltiple de  $(1, 1)$                         sii  
 $a' - a = s = b' - b$     sii  
 $b = b' - (a' - a)$

La línia de  $(a, b)$  a  $(a', b')$  és paral·lela a  $(1, -1)$     sii  
 $(a' - a, b' - b)$  és múltiple de  $(1, -1)$                         sii  
 $a' - a = s = b - b'$     sii  
 $b = b' + (a' - a)$

(la restricció que no hi ha dues reines en una mateixa columna es satisfà per la formalització)

\* Programa Prolog que resol això:

```

reines :- !,
    L = [X1, X2, X3, X4, X5, X6, X7, X8],
    L = [_, _, _, _, _, _, _, _],
    L ins 1..8, % ----- defineix dominis de variables
    segur(L), % ----- estableix les restriccions
    label(L), % ----- genera solucions
    write(L), % ----- escriu solucions
    nl.

segur([]).
segur([X|L]) :-
    no_ataca(X, L, 1),
    segur(L).

no_ataca(_, [], _).
no_ataca(X, [Y|L], I) :-
    X #\= Y, % ----- X i Y són diferents
    X #\= Y + I, % ----- X i Y + I són diferents
    X #\= Y - I, % ----- X i Y - I són diferents
    J is I + 1,
    no_ataca(X, L, J). 
```

\* Exemple 2: sudokus

Donat un tauler quadrat 9x9, es tracta d'omplir-lo amb xifres de 1 a 9 de manera que no hi hagi xifres repetides en cap fila, en cap columna ni en cap quadrat 3x3. A més, algunes de les caselles ja tenen assignada la xifra que els pertoca.

- \* Les variables són  $X_{ij}$ , que representen la xifra a la casella de la fila  $i$ , columna  $j$ .
  - \* Les variables  $X_{ij}$  poden prendre valors entre 1 i 9 (les xifres)
  - \* Les restriccions són que les  $X_{ij}$  pertinents siguin diferents a cada fila ( $f \in \{1, \dots, 9\} \rightarrow X_{1f}, X_{2f}, \dots, X_{9f}$ )  
 columna ( $c \in \{1, \dots, 9\} \rightarrow X_{c1}, X_{c2}, \dots, X_{c9}$ )  
 quadrat 3x3 ( $(i, j) \in \{(1,1), \dots, (3,3)\} \rightarrow X_{i,j}, X_{i+1,j}, \dots, X_{i+2,j}, X_{i,j+1}, \dots, X_{i,j+2}, X_{i+1,j+1}, \dots, X_{i+2,j+2}\}$ )
- + concordança amb les caselles ja plenes

\* Programa Prolog que resol això:

exemple :-

```
sudoku([5,3,_,_,7,_,_,_,_,_,  
       6,_,_,1,9,5,_,_,_,_,  
       _,9,8,_,_,_,_,6,_,_,  
       8,_,_,_,6,_,_,_,3,  
       4,_,_,8,_,3,_,_,1,  
       7,_,_,_,2,_,_,_,6,  
       _,6,_,_,_,2,8,_,_,  
       _,_,_,4,1,9,_,_,5,  
       _,_,_,8,_,_,7,9]).  
  
sudoku(L) :-  
    L = [X11, X12, X13, X14, X15, X16, X17, X18, X19,  
         X21, X22, X23, X24, X25, X26, X27, X28, X29,  
         X31, X32, X33, X34, X35, X36, X37, X38, X39,  
         X41, X42, X43, X44, X45, X46, X47, X48, X49,  
         X51, X52, X53, X54, X55, X56, X57, X58, X59,  
         X61, X62, X63, X64, X65, X66, X67, X68, X69,  
         X71, X72, X73, X74, X75, X76, X77, X78, X79,  
         X81, X82, X83, X84, X85, X86, X87, X88, X89,  
         X91, X92, X93, X94, X95, X96, X97, X98, X99],  
  
    % Es defineixen els dominis de les variables.  
    L ins 1..9,  
  
    % Es donen les restriccions.  
    %  
    % all_different(L) força a que les variables de la llista L  
    % siguin totes diferents entre sí.  
    %  
    % Files.  
    all_different([X11, X12, X13, X14, X15, X16, X17, X18, X19]),  
    all_different([X21, X22, X23, X24, X25, X26, X27, X28, X29]),  
    all_different([X31, X32, X33, X34, X35, X36, X37, X38, X39]),  
    all_different([X41, X42, X43, X44, X45, X46, X47, X48, X49]),  
    all_different([X51, X52, X53, X54, X55, X56, X57, X58, X59]),  
    all_different([X61, X62, X63, X64, X65, X66, X67, X68, X69]),  
    all_different([X71, X72, X73, X74, X75, X76, X77, X78, X79]),  
    all_different([X81, X82, X83, X84, X85, X86, X87, X88, X89]),  
    all_different([X91, X92, X93, X94, X95, X96, X97, X98, X99]),  
  
    % Columnes.  
    all_different([X11, X21, X31, X41, X51, X61, X71, X81, X91]),  
    all_different([X12, X22, X32, X42, X52, X62, X72, X82, X92]),  
    all_different([X13, X23, X33, X43, X53, X63, X73, X83, X93]),  
    all_different([X14, X24, X34, X44, X54, X64, X74, X84, X94]),  
    all_different([X15, X25, X35, X45, X55, X65, X75, X85, X95]),  
    all_different([X16, X26, X36, X46, X56, X66, X76, X86, X96]),  
    all_different([X17, X27, X37, X47, X57, X67, X77, X87, X97]),  
    all_different([X18, X28, X38, X48, X58, X68, X78, X88, X98]),  
    all_different([X19, X29, X39, X49, X59, X69, X79, X89, X99]),  
  
    % Quadrats 3x3.  
    all_different([X11, X21, X31, X12, X22, X32, X13, X23, X33]),  
    all_different([X14, X24, X34, X15, X25, X35, X16, X26, X36]),  
    all_different([X17, X27, X37, X18, X28, X38, X19, X29, X39]),  
    all_different([X41, X51, X61, X42, X52, X62, X43, X53, X63]),  
    all_different([X44, X54, X64, X45, X55, X65, X46, X56, X66]),  
    all_different([X47, X57, X67, X48, X58, X68, X49, X59, X69]),  
    all_different([X71, X81, X91, X72, X82, X92, X73, X83, X93]),  
    all_different([X74, X84, X94, X75, X85, X95, X76, X86, X96]),  
    all_different([X77, X87, X97, X78, X88, X98, X79, X89, X99]),
```

```

% Es generen els candidats a solucions.
label(L),

% S'Escriu la solució.
pinta(L).

pinta(L) :- pinta_aux(L, 9).
pinta_aux([], _).
pinta_aux([L], 0) :- L\= [], nl, pinta_aux(L, 9).
pinta_aux([X|L], N) :-
    N>0, write(X), write(' '),
    N1 is N-1, pinta_aux(L, N1).

* Exemple 3: Latin Squares:
Atenció: aquest exemple ilustra per què no es poden generar
les restriccions sota backtracking:

:- use_module(library(clpfd)).

example1:- latin([2,_,_,3,
                 3,_,_,_,_,
                 _,_,_,1,
                 _,_,4,_]).

example2:- latin([5,3,_,_,7,_,_,_,_,_
                  6,_,_,1,9,5,_,_,_
                  _,9,8,_,_,_,6,_
                  8,_,_,_,6,_,_,3,
                  4,_,_,8,_,3,_,_,1,
                  7,_,_,_,2,_,_,_,6,
                  _,6,_,_,_,2,8,_
                  _,_,4,1,9,_,_,5,
                  _,_,_,8,_,_,7,9]).

latin(L) :-
    length(L, Len), S is round(sqrt(Len)), Len is S*S, %% fail if Len is not a perfect square
    L ins 1..S,
    matrixByRows(S, L, Rows), constraintsFromSubLists(Rows),
    transpose(Rows, Cols), constraintsFromSubLists(Cols),
    label(L), nl, nl, displaySol(Rows), nl, nl, halt.

displaySol(Rows) :- member(Row, Rows), nl, member(N, Row), write(N), write(' '), fail.
displaySol(_).

matrixByRows(_, [], []).
matrixByRows(S, L, [Row|Rows]) :- append(Row, L1, L), length(Row, S), matrixByRows(S, L1, Rows).

constraintsFromSubLists([]).
constraintsFromSubLists([Row|Rows]) :- all_different(Row), constraintsFromSubLists(Rows).

%% The following would not work because in clpfd constraints get retracted under backtracking:
%% constraintsFromSubLists(Rows) :- member(Row, Rows), all_different(Row), fail.
%% constraintsFromSubLists(_).
%-----

```

\* Estructura dels programes Prolog en Constraint Programming

- 1) Es defineixen les variables i els dominis on prenen valors
- 2) Es donen les restriccions sobre aquestes variables
- 3) Es generen candidats a solucions

1) Definició de variables i dels dominis on prenen valors

Variables FD en SWILOG

- \* SWILOG té un tipus especial de variables, les variables FD (Finite Domain), que només poden prendre valors en els dominis respectius.
- \* Per defecte, el domini d'una variable FD són tots els enters. De tota manera, es recomana declarar el domini de cada variable FD. Tenim dos predicats per a fer-ho (in, ins):

X in -2..4                          --> X pertany a [-2,4]

```
X in -2..4 \/ 5..8 --> X pertany a [-2,4] U [5,8]
[X,Y] ins -2..4 \/ 5..8 --> ambdues variables reben el mateix domini [-2,4] U [5,8]
```

- \* Les variables FD són compatibles amb els enters i amb variables Prolog normals (per aquest motiu no cal declarar-les de manera especial).
- \* Durant l'execució del programa, el domini d'una variable FD es va reduint pas a pas gràcies a les restriccions.

## 2) Declaració de les restriccions

---

Les restriccions tenen com a component bàsic les expressions aritmètiques.

### \* Expressions aritmètiques

Una expressió aritmètica FD és un terme Prolog construït a partir d'enters, variables i functors que representen funcions aritmètiques. Les expressions compostes són del tipus:

```
- E
E1 + E2
E1 - E2
E1 * E2
min(E1, E2)
max(E1, E2)
abs( E )
E1 // E2      divisió entera de E1 entre E2
E1 rem E2     residu de E1 entre E2
```

A partir de les expressions aritmètiques, es poden construir restriccions aritmètiques.

### \* Restriccions aritmètiques

```
E1 #= E2    força a que E1 sigui igual a E2
E1 #\= E2   força a que E1 sigui diferent a E2
E1 #< E2    ...
E1 #> E2
E1 #=< E2
E1 #>= E2
```

Les restriccions es poden componer amb operadors booleanos per formar restriccions més complexes.

### \* Restriccions booleanes

```
0          fals
1          cert
#\ E        no E
E1 #/\ E2  E1 and E2
E1 #\/ E2  E1 or E2
E1 #==> E2 E1 implica E2
E1 #<==> E2 E1 equivalent a E2
```

De vegades convé forçar a que el nombre de restriccions que es fan certes sigui un cert nombre.

### \* Altres restriccions:

```
all_different(List)    força a que totes les variables de List
                      preguin valors diferents.
```

```
all_distinct(List)    també força a que totes les variables de List
                      preguin valors diferents, però fa una propagació
                      més potent (i més costosa). Per exemple,
                      si tenim X in 1..2, Y in 1..2, Z in 1..3,
                      all_distinct([X,Y,Z]) és capaç d'eliminar els valors 1 i 2
                      del domini de Z, i all_different no.
```

```
element(I, L, X)    força a que X sigui igual al I-èsim element
                      (començant per 1) de la llista L.
```

## 3) Generació de candidats a solucions (etiquetatge)

---

```
labeling(Opts, Vars) assigna un valor a cada variable X de la
llista Vars d'acord amb la llista d'opcions Opts. El domini
de tota variable ha de ser finit. Les opcions permeten controlar
```

el procés de cerca. Diferentes categories existeixen:

- \* Determina quina és la variable que s'instancia a continuació:  
(leftmost, ff, ffc, min, max) [veure <http://www.swi-prolog.org/man/clpfd.html> per una descripció detallada]
- \* Determina quin valor s'escull per instanciar  
(up,down)
- \* Estratègia de branching:  
(step, enum, bisect)

Com a molt una opció de cada categoria es pot especificar, i cap opció pot aparèixer repetida. L'ordre de les solucions es pot influenciar amb:

```
min(Expr)  
max(Expr)
```

Això genera solucions en ordre ascendent/descendent amb respecte a l'avaluació de l'expressió aritmètica Expr. El labeling ha d'instanciar totes les variables que apareixen en Expr. Si s'especifiquen diverses opcions d'aquest tipus, s'interpreten d'esquerra a dreta, e.g:

```
?- [X,Y] ins 10..20, labeling([max(X),min(Y)], [X,Y]).
```

Genera solucions en ordre descendent de X i, per cada X, les solucions es generen en ordre ascendent de Y. Aquí, label(L) és equivalent a labeling([], L), és a dir, fa servir les opcions de labeling per defecte.