

Programação em Lógica com Restrições no SICStus Prolog

SICStus Prolog User's Manual (Release 4.3.2)

Secção 10.10: Constraint Logic Programming over Finite Domains—library(clpfd)

Henrique Lopes Cardoso

hlc@fe.up.pt

DEI/FEUP

Novembro 2017

Conteúdo

- Domínios
 - Domínios Booleanos e Reais
 - Domínios Finitos
- Interface do solver CLP(FD)
- Restrições Disponíveis
- Predicados de Enumeração
 - Pesquisa e otimização
- Predicados de Estatísticas

PLR no SICStus Prolog

DOMÍNIOS

Domínios Booleanos e Reais

- Booleanos:
 - Esquema `clp(B)`
 - `use_module(library(clpb)).`
- Reais e Racionais
 - Esquema `clp(Q,R)`
 - `use_module(library(clpq)).`
 - `use_module(library(clpr)).`
- Não são abordados na unidade curricular de PLOG!

Domínios Finitos

- *Solver clp(FD)* é um instância do esquema geral de PLR (CLP) introduzido em [Jafar & Michaylov 87].
- Útil para modelizar problemas de otimização discreta
 - Escalonamento, planeamento, alocação de recursos, empacotamento, geração de horários, etc.
- Características do *solver clp(FD)*:
 - Duas classes de restrições: primitivas e globais
 - Propagadores para restrições globais muito eficientes
 - O valor lógico de uma restrição primitiva pode ser reflectido numa variável binária (0/1) – materialização
 - Podem ser adicionadas novas restrições primitivas escrevendo indexicais
 - Podem ser escritas novas restrições globais em Prolog

PLR no SICStus Prolog

INTERFACE DO SOLVER CLP(FD)

Interface do Solver CLP(FD)

- O solver **clp(FD)** está disponível como uma biblioteca
`:- use_module(library(clpfd)).`
- Contém predicados para testar a consistência e o vínculo (*entailment*) de restrições sobre domínios finitos, bem como para obter soluções atribuindo valores às variáveis do problema
- Um **domínio finito** é um subconjunto de inteiros pequenos e uma **restrição sobre domínios finitos** é uma relação entre um tuplo de inteiros pequenos
- Só pequenos inteiros e variáveis não instanciadas são permitidos em restrições sobre domínios finitos
 - Inteiro pequeno: $[-2^{28}, 2^{28}-1]$ em plataformas de 32-bits, ou $[-2^{60}, 2^{60}-1]$ em plataformas de 64-bits

Interface do Solver CLP(FD)

- Todas as **variáveis de domínio** têm um domínio finito associado, declarado explicitamente no programa ou imposto implicitamente pelo *solver*
 - temporariamente, o domínio de uma variável pode ser infinito, se não tiver um limite mínimo (*lower bound*) ou máximo (*upper bound*) finito
 - o domínio das variáveis vai-se reduzindo à medida que são adicionadas mais restrições
- Se um domínio ficar vazio então as restrições não são, em conjunto, “satisfazíveis”, e o ramo atual de computação falha
- No final da computação é usual que cada variável tenha o seu domínio restringido a um único valor (*singleton*)
 - para tal é necessária, tipicamente, alguma pesquisa
- Cada restrição é implementada por um (conjunto de) propagador(es)
 - indexicais
 - propagadores globais

Colocação de Restrições

- Uma restrição é chamada como qualquer outro predicado Prolog

| ?- X in 1..5, Y in 2..8, X+Y #= T.

X in 1..5,

Y in 2..8,

T in 3..13

| ?- X in 1..5, T in 3..13, X+Y #= T.

X in 1..5,

T in 3..13,

Y in -2..12

- A resposta mostra a existência de domínios válidos para as variáveis

Problemas de Satisfação de Restrições

- **CSP – *Constraint Satisfaction Problem*** (ou PSR – Problema de Satisfação de Restrições)
 - Classe de problemas para os quais o solver clp(FD) é mais adequado
- Objectivo num CSP:
 - Escolher valores (de domínios pré-definidos) para certas variáveis de forma a que as restrições sobre as variáveis sejam todas satisfeitas.
- Exemplo: puzzle “Send More Money”
 - Variáveis: letras S, E, N, D, M, O, R, Y
 - Cada letra representa um dígito entre 0 e 9
 - Problema: atribuir um valor distinto a cada dígito tal que: $SEND + MORE = MONEY$

Problemas de Satisfação de Restrições

- Passos típicos na escrita de um programa clp(FD):
 1. Declarar **variáveis** e seus **domínios**
 2. Colocar as **restrições** do problema
 3. **Pesquisar** uma solução possível através de pesquisa com retrocesso (*backtracking*) ou uma solução ótima usando pesquisa tipo *branch-and-bound*
- Por vezes, um passo extra precede a pesquisa: colocação de restrições redundantes de modo a eliminar simetrias e ajudar a reduzir o espaço de pesquisa

Exemplo: SEND+MORE=MONEY

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

```
puzzle([S,E,N,D,M,O,R,Y]) :-
```

```
    domain([S,E,N,D,M,O,R,Y], 0, 9),                                % passo 1
```

```
    S#>0, M#>0,
```

```
    all_different([S,E,N,D,M,O,R,Y]),                                % passo 2
```

```
    sum(S,E,N,D,M,O,R,Y),
```

```
    labeling([], [S,E,N,D,M,O,R,Y]).                                % passo 3
```

```
sum(S, E, N, D, M, O, R, Y) :-
```

```
    1000*S + 100*E + 10*N + D + 1000*M + 100*O + 10*R + E
```

```
    #= 10000*M + 1000*O + 100*N + 10*E + Y.
```

```
| ?- puzzle([S,E,N,D,M,O,R,Y]).
```

```
D = 7, E = 5, M = 1, N = 6, O = 0, R = 8, S = 9, Y = 2
```

Exemplo: SEND+MORE=MONEY

- Variáveis e Domínios
 - Os domínios são definidos através do predicado ***domain/3*** e das restrições $S\#>0$ e $M\#>0$
- Restrições
 - Predicado ***sum/8*** coloca a restrição essencial
 - Predicado ***all_different/1*** garante que os valores atribuídos às variáveis serão distintos
- Pesquisa
 - Pesquisa com “backtrack” realizada por ***labeling/2***
 - Podem ser indicadas diferentes estratégias de pesquisa (primeiro parâmetro de labeling)
 - No exemplo é usada a estratégia por defeito: selecionar a variável à esquerda e tentar valores do seu domínio em ordem crescente

Exemplo: SEND+MORE=MONEY

- E se invertermos? Primeiro labeling, depois restringir?

```
puzzle([S,E,N,D,M,O,R,Y]) :-  
    domain([S,E,N,D,M,O,R,Y], 0, 9),  
    labeling([], [S,E,N,D,M,O,R,Y]),  
    S#>0, M#>0,  
    all_different([S,E,N,D,M,O,R,Y]),  
    sum(S,E,N,D,M,O,R,Y).
```

- Resulta no mecanismo “*GENERATE and TEST*” tradicional!

Restrições Materializadas (*Reified*)

- Por vezes é útil fazer reflectir o valor de verdade de uma restrição numa variável booleana B (0/1) tal que:
 - a restrição é colocada se B for colocado a 1
 - a negação da restrição é colocada se B for colocado a 0
 - B é colocado a 1 se a restrição for vinculada (*entailed*)
 - B é colocado a 0 se a restrição não for vinculada (*disentailed*)
- Este mecanismo é conhecido como materialização (*reification*)
- Uma restrição materializada é escrita da forma:
 | ?- **Constraint** $\#<=>$ B .
 - onde *Constraint* é uma restrição materializável

Restrições Materializadas (*Reified*)

- Exemplo: ***exactly(X,L,N)***

- verdadeira se X ocorre exatamente N vezes na lista L
- pode ser definida como:

```
exactly(_, [], 0) .  
exactly(X, [Y|L], N) :-  
    X #= Y #<=> B,  
    N #= M+B,  
    exactly(X, L, M) .
```

- Restrições materializáveis podem ser usadas como termos em expressões aritméticas:

```
| ?- X #= 10, B #= (X#>=2) + (X#>=4) + (X#>=8).  
B = 3,  
X = 10
```

```
| ?- X in 1..3, B #= (X#>=1) + (X#>=2) + (X#>=3),  
    labeling([], [X]).  
X = 1, B = 1 ? ;  
X = 2, B = 2 ? ;  
X = 3, B = 3 ? ;  
no
```


PLR no SICStus Prolog

RESTRIÇÕES DISPONÍVEIS

Restrições Disponíveis

- Restrições Aritméticas
- Restrições de Pertença
- Restrições Proposicionais
- Restrições Combinatórias
- Restrições definidas pelo Utilizador

Restrições Aritméticas

?Expr RelOp ?Expr

- **RelOp**: **#=** | **#\=** | **#<** | **#=<** | **#>** | **#>=**
- Expressões podem ser lineares ou não lineares.
- Expressões lineares conduzem a maior propagação
 - por exemplo, X/Y e $X \bmod Y$ bloqueiam até Y estar “ground” (definido)
- Restrições Aritméticas podem ser materializadas
 - | ?- X in 1..2, Y in 3..5, $X \#=<Y \#<=> B$.
 - $B = 1$,
 - X in 1..2,
 - Y in 3..5
- Restrições aritméticas lineares mantêm consistência de intervalos

Restrições Aritméticas

Soma

sum(+Xs,+RelOp,?Value)

- **Xs** é uma lista de inteiros ou variáveis de domínio, **RelOp** é um operador relacional e **Value** é um inteiro ou variável de domínio
- verdadeira se: *sum(Xs) RelOp Value* (a soma dos elementos de **Xs** tem a relação **RelOp** com **Value**)
- corresponde a *sumlist/2* da *library(lists)*
- utiliza um algoritmo dedicado e é muito mais eficiente do que a colocação de uma série de restrições simples
- não pode ser materializada

- Exemplo:

```
| ?- domain([X,Y],1,10), sum([X,Y],#<,10).  
X in 1..8,  
Y in 1..8
```

```
| ?- domain([X,Y],1,10), sum([X,Y],#=,Z).  
X in 1..10,  
Y in 1..10,  
Z in 2..20
```

Restrições Aritméticas

Produto Escalar

scalar_product(+Coeffs,+Xs,+RelOp,?Value)

scalar_product(+Coeffs,+Xs,+RelOp,?Value,+Options)

- ***Coeffs*** é uma lista de comprimento n de inteiros, ***Xs*** é uma lista de comprimento n de inteiros ou variáveis de domínio, ***RelOp*** é um operador relacional e ***Value*** é um inteiro ou variável de domínio
- verdadeira se ***sum(Coeffs*Xs) RelOp Value***
- utiliza um algoritmo dedicado e é muito mais eficiente do que a colocação de uma série de restrições simples
- não pode ser materializada

- Exemplo:

| ?- domain([A,B,C],1,5), scalar_product([1,2,3],[A,B,C],#=:10).

A in 1..5,

B in 1..3,

C in 1..2

Restrições Aritméticas

Mínimo/Máximo

minimum(?Value,+Xs)

maximum(?Value,+Xs)

- ***Xs*** é uma lista de inteiros ou variáveis de domínio e ***Value*** é um inteiro ou variável de domínio
- verdadeira se ***Value*** é o mínimo (máximo) de ***Xs***
- corresponde a *min_member/2* (*max_member/2*) da *library(lists)*
- não podem ser materializadas

- Exemplo:

| ?- domain([A,B],1,10), C in 5..15, minimum(C,[A,B]).

A in 5..10,

B in 5..10,

C in 5..10

| ?- domain([A,B,C],1,5), sum([A,B,C],#=:10), maximum(3,[A,B]).

A in 2..3,

B in 2..3,

C in 4..5

Restrições de Pertença (*Membership*)

domain(+Variables,+Min,+Max)

- **Variables** é uma lista de variáveis de domínio ou inteiros, **Min** é um inteiro ou o átomo **inf** (menos infinito), e **Max** é um inteiro ou o átomo **sup** (mais infinito)
- verdadeira se as variáveis são todas elementos do intervalo **Min..Max**
- não materializável

?X in +Range

- **X** é um inteiro ou variável de domínio e **Range** é um **ConstantRange**
- verdadeira se **X** é um elemento do intervalo

?X in_set +FDSet

- **X** é um inteiro ou variável de domínio e **FDSet** é um conjunto FD
- verdadeira se **X** é um elemento do conjunto
- `in/2` e `in_set/2` mantêm consistência do domínio e são materializáveis

• Exemplo:

| ?- domain([X],1,3), X in 3..5 #<=> B, labeling([], [X]).

X = 1, B = 0 ? ;

X = 2, B = 0 ? ;

X = 3, B = 1 ? ;

no

| ?- X in {1,2,3,5}.

X in(1..3)\{5}

| ?- list_to_fdset([1,2,3,5],FD), X in_set FD.

FD = [[1|3],[5|5]],

X in(1..3)\{5}

Restrições Proposicionais

- Podem definir fórmulas proposicionais sobre restrições materializáveis
- Exemplo:
$$X \# = 4 \text{ \# } \vee Y \# = 6$$
expressa a disjunção de duas restrições de igualdade
- As folhas das fórmulas proposicionais podem ser restrições materializáveis, as constantes 0 e 1, ou variáveis binárias (0/1)
- Podem ser definidas novas restrições materializáveis primitivas com “indexicais”
- Mantêm consistência do domínio
- Exemplo:
$$| \text{ ?- } X \text{ in } 1..2, Y \text{ in } 1..10, X \# = Y \# \vee Y \# < X, \text{ labeling}([], [X, Y]).$$
$$X = 1, Y = 1 \text{ ? ;}$$
$$X = 2, Y = 1 \text{ ? ;}$$
$$X = 2, Y = 2 \text{ ? ;}$$
$$\text{no}$$

Restrições Proposicionais

$\neg :Q$

- verdadeira se a restrição Q for falsa

$P \wedge Q$

- verdadeira se as restrições P e Q são ambas verdadeiras

$P \vee Q$

- verdadeira se exatamente uma das restrições P e Q é verdadeira

$P \vee Q$

- verdadeira se pelo menos uma das restrições P e Q é verdadeira

$P \Rightarrow Q$

$Q \Leftarrow P$

- verdadeira se a restrição Q é verdadeira ou se a restrição P é falsa

$P \Leftrightarrow Q$

- verdadeira se P e Q são ambas verdadeiras ou ambas falsas

- Note-se que o esquema de materialização é um caso particular das restrições proposicionais

Restrições Combinatórias

- Restrições Combinatórias são também designadas restrições simbólicas
- Não são materializáveis
- Normalmente mantêm consistência de intervalos nos seus argumentos

Arithmetic-Logical

- *smt/1*
- *count/4*
- *global_cardinality/[2,3]*
- *all_different/[1,2]*
- *all_distinct/[1,2]*
- *nvalue/2*
- *assignment/[2,3]*
- *sorting/3*
- *keysorting/[2,3]*
- *lex_chain/[1,2]*
- *bool_[and,or,xor]/2*
- *bool_channel/4*

Extensional

- *element/3*
- *relation/3*
- *table/[2,3]*
- *case/[3,4]*

Graph

- *circuit/[1,2]*

Scheduling

- *cumulative/[1,2]*
- *cumulatives/[2,3]*
- *multi_cumulative/[2,3]*

Placement

- *disjoint1/[1,2]*
- *disjoint2/[1,2]*
- *geost/[2,3,4]*

Automata

- *automaton/[3,8,9]*

Restrições Combinatórias

Count

(*deprecated*, ver *global_cardinality*)

count(+Val,+List,+RelOp,?Count)

- **Val** é um inteiro, **List** é uma lista de inteiros ou variáveis de domínio, **Count** é um inteiro ou variável de domínio, e **RelOp** é um operador relacional
- verdadeira se N é o número de elementos de **List** que são iguais a **Val** e $N \text{ RelOp } \text{Count}$ é verdadeiro
- *count/4* é uma generalização de *exactly/3*
- mantém consistência de domínio, mas na prática *global_cardinality/2* é uma alternativa melhor

- Exemplos:

```
| ?- domain([X,Y,Z],1,3),  
    count(1,[X,Y,Z],#>,Z).
```

```
X in 1..3,
```

```
Y in 1..3,
```

```
Z in 1..2
```

```
| ?- domain([A,B,C],1,3), X in 2..5,  
    count(1,[A,B,C],#=,X), labeling([], [X]).
```

```
X = 2, A in 1..3, B in 1..3, C in 1..3 ? ;
```

```
A = 1, B = 1, C = 1, X = 3 ? ;
```

```
no
```

Restrições Combinatórias

Global Cardinality

global_cardinality(+Xs,+Vals)

global_cardinality(+Xs,+Vals,+Options)

- **Xs** é uma lista de inteiros ou variáveis de domínio e **Vals** é uma lista de termos $K-V$, onde K é um inteiro único e V é uma variável de domínio ou um inteiro
- verdadeira se cada elemento de **Xs** é igual a um K e para cada par $K-V$ exatamente V elementos de **Xs** são iguais a K
- se ou **Xs** ou **Vals** estão “ground”, e noutros casos especiais, mantém a consistência de domínio; a consistência de intervalos não pode ser garantida

- Exemplos:

```
| ?- global_cardinality([A,B,C],[1-2,3-1]).  
A in {1} \ {3},  
B in {1} \ {3},  
C in {1} \ {3}
```

```
| ?- A in 3..10,  
      global_cardinality([A,B,C],[1-2,3-1]).  
A = 3, B = 1, C = 1
```

Restrições Combinatórias

All Different / All Distinct

all_different(+Variables) / all_different(+Variables,+Options)

all_distinct(+Variables) / all_distinct(+Variables,+Options)

- **Variables** é uma lista de variáveis de domínio ou inteiros
- cada variável é restringida a tomar um valor único
 - equivalente a uma restrição $\# \neq$ para cada par de variáveis
- **Options** é uma lista de zero ou mais opções
 - **on(On)** – quando acordar a restrição:
 - **dom** (defeito para *all_distinct*/[1,2]): domínio de uma variável é alterado
 - **min/max/minmax**: “lower/upper/qualquer bound” de um domínio é mudado
 - **val** (defeito para *all_different*/[1,2]): variável fica “ground”
 - **consistency(Cons)** – que algoritmo utilizar:
 - **domain** (defeito para *all_distinct*/[1,2]): algoritmo de consistência de domínios
 - **bound**: algoritmo de consistência de intervalos
 - **value** (defeito para *all_different*/[1,2]): algoritmo idêntico ao conjunto de restrições binárias $\# \neq$
- Exemplos:
 - | ?- domain([X,Y,Z],1,3), all_different([X,Y,Z]), X#<Y, labeling([], [X]).
X = 1, Y in 2..3, Z in 2..3 ? ;
X = 2, Y = 3, Z = 1 ? ;
no
 - | ?- domain([X,Y,Z],1,2), all_different([X,Y,Z]).
X in 1..2, Y in 1..2, Z in 1..2
 - | ?- domain([X,Y,Z],1,2), all_distinct([X,Y,Z]).
no

Restrições Combinatórias

Nvalue

nvalue(?N,+Variables)

- **Variables** é uma lista de inteiros ou variáveis de domínio com limites finitos e **N** é um inteiro ou variável de domínio
- verdadeiro se **N** é o número de valores distintos em **Variables**
- pode ser visto como uma versão relaxada de *all_distinct/2*

- Exemplos:

| ?- domain([X,Y],1,3), domain([Z],3,5), nvalue(2,[X,Y,Z]), X#\=Y, X#=1.

X = 1, Y = 3, Z = 3

| ?- domain([X,Y],1,3), domain([Z],1,5), nvalue(2,[X,Y,Z]), X#\=Y, X#=1.

X = 1, Y in 2..3, Z in 1..3

| ?- domain([X,Y],1,3), domain([Z],1,5), nvalue(2,[X,Y,Z]), X#\=Y.

X in 1..3, Y in 1..3, Z in 1..5

Restrições Combinatórias

Assignment

assignment(+Xs,+Ys)

assignment(+Xs,+Ys,+Options)

- $Xs = [X1, \dots, Xn]$ e $Ys = [Y1, \dots, Yn]$ são listas de comprimento n de variáveis de domínio ou inteiros
- verdadeiro se todos os Xi , Yi estão em $[1, n]$, são únicos para a sua lista e $Xi=j$ sse $Yj=i$ (as listas são *duais*)
- ***Options*** é uma lista que pode conter as opções:
 - ***on(On)***, ***consistency(Cons)***: idênticas a *all_different/2*
 - ***circuit(Boolean)***: se *true*, *circuit(Xs,Ys)* tem que se verificar
 - ***cost(Cost,Matrix)***: permite associar um custo à restrição

- Exemplos:

| ?- length(Xs,3), domain(Xs,1,3), assignment(Xs,Ys), labeling([],Xs).

Xs = [1,2,3], Ys = [1,2,3] ? ; Xs = [1,3,2], Ys = [1,3,2] ? ;

Xs = [2,1,3], Ys = [2,1,3] ? ; Xs = [2,3,1], Ys = [3,1,2] ? ;

Xs = [3,1,2], Ys = [2,3,1] ? ; Xs = [3,2,1], Ys = [3,2,1] ? ;

no

| ?- assignment([4,1,5,2,3],Ys).

Ys = [2,4,5,1,3]

Restrições Combinatórias

Sorting

sorting(+Xs,+Ps,+Ys)

- captura a relação entre uma lista de valores, uma lista de valores ordenada de forma ascendente e as suas posições na lista original
- **Xs**, **Ps** e **Ys** são listas de igual comprimento n de variáveis de domínio ou inteiros
- a restrição verifica-se se:
 - **Ys** está em ordenação ascendente
 - **Ps** é uma permutação de $[1,n]$
 - para cada i em $[1,n]$, $Xs[i] = Ys[Ps[i]]$

- Exemplos:

| ?- length(Ys,5), length(Ps,5), sorting([2,7,9,1,3],Ps,Ys).

Ps = [2,4,5,1,3], Ys = [1,2,3,7,9]

| ?- length(Ys,5), length(Ps,5), sorting([2,7,3,1,3],Ps,Ys).

Ps = [2,5,_A,1,_B], Ys = [1,2,3,3,7],

_A in 3..4, _B in 3..4

Restrições Combinatórias

Lex Chain

lex_chain(+Vectors)

lex_chain(+Vectors,+Options)

- ***Vectors*** é uma lista de vetores (listas) de variáveis de domínio ou inteiros
- a restrição verifica-se se ***Vectors*** está por ordem lexicográfica ascendente
- ***Options*** é uma lista de:
 - ***op(Op), increasing, among(Least,Most,Values)***

- Exemplo:

| ?- A in {1}\{3}, B in {1}\{3}, C in {2}\{4}, D in {2}\{4},

lex_chain([[A,B,C,D],[B,A,D,C],[A,B,D,C],[B,A,C,D]]), labeling([], [A,B,C,D]).

A = 1, B = 1, C = 2, D = 2 ? ;

A = 1, B = 1, C = 4, D = 4 ? ;

A = 3, B = 3, C = 2, D = 2 ? ;

A = 3, B = 3, C = 4, D = 4 ? ;

no

Restrições Combinatórias

Element

element(?X,+List,?Y)

- **X** e **Y** são inteiros ou variáveis de domínio e **List** é uma lista de inteiros ou variáveis de domínio
- verdadeira se o **X**-ésimo elemento de **List** é **Y**
- operacionalmente os domínios de **X** e **Y** são restringidos de forma a que, para cada elemento no domínio de **X**, existe um elemento compatível no domínio de **Y**, e vice versa
- mantém consistência de domínio em **X** e consistência de intervalos em **List** e **Y**
- corresponde a *nth1/3* da *library(lists)*

- Exemplos:

```
| ?- element(X,[10,20,30],Y), labeling([], [Y]).
```

X = 1, Y = 10 ? ;

X = 2, Y = 20 ? ;

X = 3, Y = 30 ? ;

no

```
| ?- L=[A,B,C], domain(L,1,5), element(2,L,4).
```

B = 4,

L = [A,4,C],

A in 1..5, C in 1..5

Restrições Combinatórias

Relation

(*deprecated*, ver *table*)

relation(?X,+MapList,?Y)

- X e Y são inteiros ou variáveis de domínio e **MapList** é uma lista de pares *Inteiro-ConstantRange*, onde cada chave *Inteiro* ocorre só uma vez
- verdadeira se **MapList** contém um par $X-R$ e Y está no intervalo denotado por R

- Exemplos:

```
| ?- domain([Y],1,3),  
    relation(X,[1-{3,4,5},2-{1,2}],Y),  
    labeling([], [X]).
```

$X = 1, Y = 3 ? ;$

$X = 2, Y \text{ in } 1..2 ? ;$

no

```
| ?- domain([Y],1,3),  
    relation(X,[1-{3,4,5},2-{1,2,3}],Y),  
    labeling([], [Y]).
```

$Y = 1, X = 2 ? ;$

$Y = 2, X = 2 ? ;$

$Y = 3, X \text{ in } 1..2 ? ;$

no

Restrições Combinatórias

Table

table(+Tuples,+Extension)

table(+Tuples,+Extension,+Options)

- define uma restrição n -ária por extensão
- ***Tuples*** é uma lista de listas de variáveis de domínio ou inteiros, cada uma de comprimento n ,
Extension é uma lista de listas de inteiros, cada uma de comprimento n
- a restrição verifica-se se cada *Tuple* em ***Tuples*** ocorre em ***Extension***

- Exemplos:

```
| ?- table([[A,B]],[[1,1],[1,2],[2,10],[2,20]]).
```

```
A in 1..2,
```

```
B in (1..2)\{10}\{20}
```

```
| ?- table([[A,B],[B,C]],[[1,1],[1,2],[2,10],[2,20]]).
```

```
A = 1,
```

```
B in 1..2,
```

```
C in (1..2)\{10}\{20}
```

```
| ?- table([[A,B]],[[1,1],[1,2],[2,10],[2,20]]),  
    labeling([], [A,B]).
```

```
A = 1, B = 1 ? ;
```

```
A = 1, B = 2 ? ;
```

```
A = 2, B = 10 ? ;
```

```
A = 2, B = 20 ? ;
```

```
no
```

Restrições Combinatórias

Case

case(+Template,+Tuples,+Dag)

case(+Template,+Tuples,+Dag,+Options)

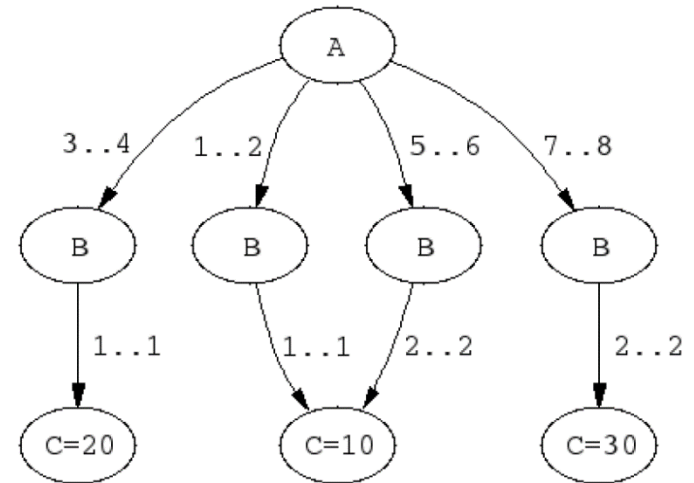
- codifica uma restrição n -ária, definida por extensão e/ou desigualdades lineares
- usa um DAG: nós correspondem a variáveis, cada arco é etiquetado por um intervalo admissível para a variável no nó de onde parte, ou por desigualdades lineares
- ordem das variáveis é fixa: cada caminho desde a raiz até a uma folha deve visitar cada variável uma vez, pela ordem em que ocorrem em ***Template***
- ***Template*** é um termo arbitrário *non-ground* Prolog
- ***Tuples*** é uma lista de termos da mesma forma que ***Template*** (não devem partilhar variáveis)
- ***Dag*** é uma lista de nós na forma ***node(ID,X,Children)***, onde ***X*** é uma variável do ***template*** e ***ID*** é um inteiro identificando o nó; o primeiro nó da lista é a raiz
 - nó interno: ***Children*** é uma lista de termos ***(Min..Max)-ID2*** (ou ***(Min..Max)-SideConstraints-ID2***), onde ***ID2*** identifica um nó filho
 - nó folha: ***Children*** é uma lista de termos ***(Min..Max)*** (ou ***(Min..Max)-SideConstraints***)

Restrições Combinatórias

Case

- Exemplo:

```
element(X, [1,1,1,1,2,2,2,2], Y),
element(X, [10,10,20,20,10,10,30,30], Z)
```



```
elts(X, Y, Z) :-
    case(f(A,B,C), [f(X,Y,Z)],
        [node(0, A, [(1..2)-1, (3..4)-2, (5..6)-3, (7..8)-4]),
         node(1, B, [(1..1)-5]),
         node(2, B, [(1..1)-6]),
         node(3, B, [(2..2)-5]),
         node(4, B, [(2..2)-7]),
         node(5, C, [(10..10)]),
         node(6, C, [(20..20)]),
         node(7, C, [(30..30)])]).
```

```
| ?- elts(X, Y, Z).
X in 1..8,
Y in 1..2,
Z in {10}\/{20}\/{30}
```

```
| ?- elts(X, Y, Z), Z #>= 15.
X in (3..4)\/(7..8),
Y in 1..2,
Z in {20}\/{30}
```

```
| ?- elts(X, Y, Z), Y = 1.
Y = 1,
X in 1..4,
Z in {10}\/{20}
```

Restrições Combinatórias

Circuit

circuit(+Succ)

circuit(+Succ,+Pred)

- ***Succ*** é uma lista de comprimento n de variáveis de domínio ou inteiros
- o i -ésimo elemento de ***Succ*** (***Pred***) é o sucessor (predecessor) de i no grafo
- verdadeiro se os valores formam um circuito Hamiltoniano
 - nós estão numerados de 1 a n , o circuito começa no nó 1, visita cada um dos nós e regressa à origem

- Exemplos:

```
| ?- length(L,5), domain(L,1,5), circuit(L).
```

```
L = [ _A,_B,_C,_D,_E ],
```

```
_A in 2..5, _B in {1}\(3..5), _C in (1..2)\(4..5), _D in (1..3)\{5}, _E in 1..4 ?
```

```
yes
```

```
| ?- length(L,5), domain(L,1,5), circuit(L), labeling([],L).
```

```
L = [2,3,4,5,1] ? ;
```

```
L = [2,3,5,1,4] ? ;
```

```
...
```

Restrições Combinatórias

Cumulative

cumulative(+Tasks)

cumulative(+Tasks,+Options)

- restringir n tarefas de forma que o consumo de recursos não exceda um limite em qualquer altura
- **Tasks** é uma lista de termos da forma **task(O_i, D_i, E_i, H_i, T_i)**
 - O_i = start time, D_i = duração (não negativa), E_i = end time, H_i = consumo de recursos (não negativo), T_i = identificador da tarefa
 - todos os campos são variáveis de domínio ou inteiros
- a restrição verifica-se se para todas as tarefas $O_i + D_i = E_i$ e em todos os instantes $H_1 + H_2 + \dots + H_n \leq L$ (limite de recursos, 1 por defeito)
 - H_i é contabilizado apenas nos instantes entre O_i e E_i , senão é 0
- **Options** é uma lista de:
 - **limit(L)**: limite de recursos
 - **precedences(Ps)**: precedências entre tarefas, **Ps** é uma lista de termos na forma $T_i - T_j \# = D_{ij}$, com $O_i - O_j = D_{ij}$
 - **global($Boolean$)**: se *true*, utiliza um algoritmo mais custoso para obter maior poda dos intervalos

Restrições Combinatórias

Cumulative

- Exemplo:
 - Escalonamento de tarefas:

Tarefa	Duração	Recursos
T1	16	2
T2	6	9
T3	13	3
T4	7	7
T5	5	10
T6	18	1
T7	4	11

- Limite de recursos = 13

```
schedule(Ss, End) :-  
    Ss = [S1,S2,S3,S4,S5,S6,S7],  
    Es = [E1,E2,E3,E4,E5,E6,E7],  
    Tasks = [  
        task(S1, 16, E1, 2, 1),  
        task(S2, 6, E2, 9, 2),  
        task(S3, 13, E3, 3, 3),  
        task(S4, 7, E4, 7, 4),  
        task(S5, 5, E5, 10, 5),  
        task(S6, 18, E6, 1, 6),  
        task(S7, 4, E7, 11, 7)  
    ],  
    domain(Ss, 1, 30),  
    maximum(End, Es),  
    cumulative(Tasks, [limit(13)]),  
    labeling([minimize(End)], Ss).
```

Restrições Combinatórias

Cumulatives

cumulatives(+Tasks,+Machines)

cumulatives(+Tasks,+Machines,+Options)

- restringir n tarefas a serem realizadas no tempo em m máquinas, onde cada máquina tem um limite de recursos (mínimo ou máximo)
- ***Tasks*** é uma lista de termos da forma ***task(Oi,Di,Ei,Hi,Mi)***
 - O_i = start time, D_i = duração (não negativa), E_i = end time, H_i = consumo de recursos (se positivo) ou produção de recursos (se negativo), M_i = identificador da máquina
 - todos os campos são variáveis de domínio ou inteiros
- máquina representada por termo ***machine(Mj,Lj)***
 - M_j = identificador, L_j = limite de recursos da máquina (ambos inteiros)
- a restrição verifica-se se para todas as tarefas $O_i+D_i=E_i$ e em todas as máquinas e instantes $H_{1m}+H_{2m}+...+H_{nm} \geq L_m$ (se *lower bound*), ou $H_{1m}+H_{2m}+...+H_{nm} \leq L_m$ (se *upper bound*)
- ***Options*** é uma lista de:
 - ***bound(B)***: tipo de limites, *lower* (valor por defeito) ou *upper*
 - ***prune(P)***, ***generalization(Boolean)***, ***task_intervals(Boolean)***

Restrições Combinatórias

Cumulatives

- Exemplo:
 - Escalonamento de tarefas:

Tarefa	Duração	Recursos	Máquina
T1	16	2	1
T2	6	9	2
T3	13	3	1
T4	7	7	2
T5	5	10	1
T6	18	1	2
T7	4	11	1

- Limite de recursos M1 = 12
- Limite de recursos M2 = 10

```
schedule(Ss, End) :-  
    Ss = [S1,S2,S3,S4,S5,S6,S7],  
    Es = [E1,E2,E3,E4,E5,E6,E7],  
    Tasks = [  
        task(S1, 16, E1, 2, 1),  
        task(S2, 6, E2, 9, 2),  
        task(S3, 13, E3, 3, 1),  
        task(S4, 7, E4, 7, 2),  
        task(S5, 5, E5, 10, 1),  
        task(S6, 18, E6, 1, 2),  
        task(S7, 4, E7, 11, 1)  
    ],  
    Machines = [machine(1,12), machine(2,10)],  
    domain(Ss, 1, 30),  
    maximum(End, Es),  
    cumulatives(Tasks, Machines, [bound(upper)]),  
    labeling([minimize(End)], Ss).
```

Restrições Combinatórias

Disjoint

disjoint1(+Lines) / disjoint1(+Lines,+Options)

disjoint2(+Rectangles) / disjoint2(+Rectangles,+Options)

- conjunto de linhas ou retângulos que não se devem sobrepor
- ***Lines*** é uma lista de termos $F(S_j, D_j)$ ou $F(S_j, D_j, T_j)$, S_j e D_j são variáveis de domínio ou inteiros (origem e comprimento da linha j), F é um qualquer functor, e T_j é um termo atómico opcional (default 0) denotando o tipo de linha
- ***Rectangles*** é uma lista de termos $F(X_j, L_j, Y_j, H_j)$ ou $F(X_j, L_j, Y_j, H_j, T_j)$, ...

- Exemplo:

```
| ?- domain([Ai,Bi,Ci],1,10),  
    disjoint1([f(Ai,5),f(Bi,7),f(Ci,3)]), Ai#<Ci.  
Ai in 1..5,  
Bi in 9..10,  
Ci in 2..7
```

```
| ?- domain([Ai,Bi,Ci],1,10),  
    disjoint1([f(Ai,5),f(Bi,7),f(Ci,3)]), Ai#<Ci,  
    labeling([], [Ai,Bi,Ci]).  
Ai = 1, Bi = 9, Ci = 6 ? ;  
Ai = 1, Bi = 10, Ci = 6 ? ;  
Ai = 1, Bi = 10, Ci = 7 ? ;  
Ai = 2, Bi = 10, Ci = 7 ? ;  
no
```

Restrições Combinatórias

Geost

geost(+Objects,+Shapes)

geost(+Objects,+Shapes,+Options)

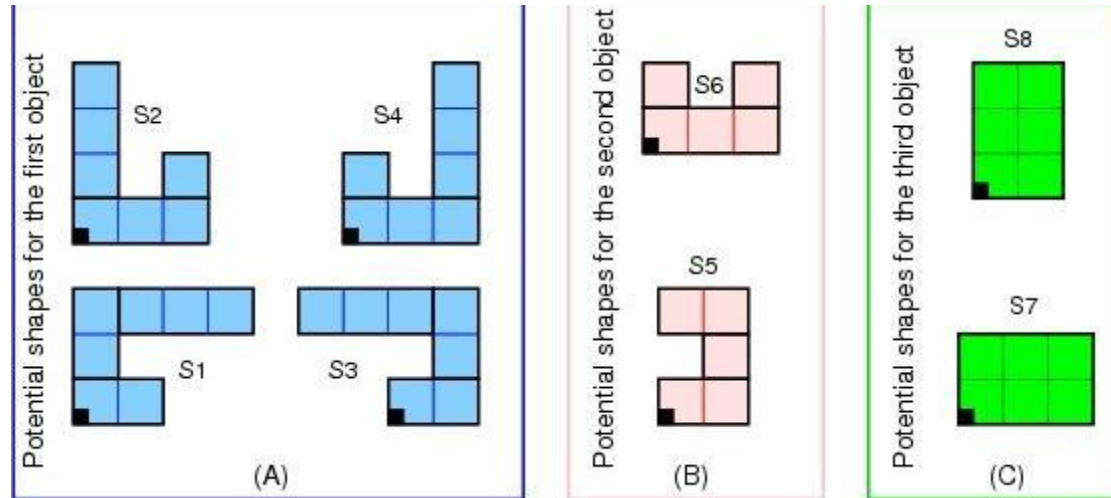
geost(+Objects,+Shapes,+Options,+Rules)

- restringe a localização no espaço de objetos ***Objects*** multidimensionais não sobrepostos, cada um dos quais tendo uma forma de entre um conjunto ***Shapes***
- ***Objects*** é uma lista de termos *object(Oid,Sid,Origin)*, onde *Oid* identifica o objeto, *Sid* é um inteiro ou variável de domínio que identifica a forma do objeto e *Origin* é uma lista de inteiros ou variáveis de domínio indicando as coordenadas de origem do objeto
- ***Shapes*** é uma lista de termos *sbox(Sid,Offset,Size)*, sendo cada forma definida pelos termos *sbox/3* com o mesmo *Sid*

Restrições Combinatórias

Geost

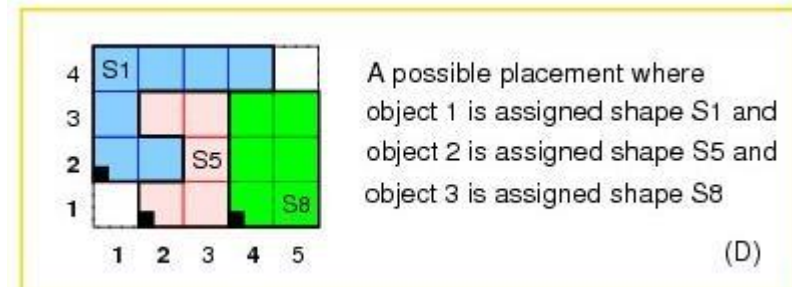
- Exemplo:



```

?- domain([X1,X2,X3,Y1,Y2,Y3],1,4), S1 in 1..4, S2 in 5..6, S3 in 7..8,
   geost( [ object(1,S1,[X1,Y1]), object(2,S2,[X2,Y2]), object(3,S3,[X3,Y3]) ],
   [ sbox(1,[0,0],[2,1]), sbox(1,[0,1],[1,2]), sbox(1,[1,2],[3,1]),
     sbox(2,[0,0],[3,1]), sbox(2,[0,1],[1,3]), sbox(2,[2,1],[1,1]),
     sbox(3,[0,0],[2,1]), sbox(3,[1,1],[1,2]), sbox(3,[2,2],[3,1]),
     sbox(4,[0,0],[3,1]), sbox(4,[0,1],[1,1]), sbox(4,[2,1],[1,3]),
     sbox(5,[0,0],[2,1]), sbox(5,[1,1],[1,1]), sbox(5,[0,2],[2,1]),
     sbox(6,[0,0],[3,1]), sbox(6,[0,1],[1,1]), sbox(6,[2,1],[1,1]),
     sbox(7,[0,0],[3,2]),
     sbox(8,[0,0],[2,3])
   ],
   labeling([],[X1,X2,X3,Y1,Y2,Y3])).
    
```

% first object, shape S1
% first object, shape S2
% first object, shape S3
% first object, shape S4
% second object, shape S5
% second object, shape S6
% third object, shape S7
% third object, shape S8



Restrições Combinatórias

Automaton

automaton(Signature,SourcesSinks,Arcs)

automaton(Sequence,Template,Signature,SourcesSinks,Arcs,Counters,Initial,Final)

automaton(Sequence,Template,Signature,SourcesSinks,Arcs,Counters,Initial,Final,Options)

- forma geral de definir qualquer restrição envolvendo sequências que podem ser verificadas por um autômato finito determinístico ou não determinístico, eventualmente com operações de contagem nos seus arcos
- se não forem usados contadores, mantém consistência de domínios
- **Signature** é uma sequência de inteiros ou variáveis de domínio, com base na qual serão efetuadas as transições no autômato
- **SourcesSinks** é uma lista de elementos da forma *source(node)* e *sink(node)*, identificando os nós iniciais e de aceitação do autômato, respetivamente
- **Arcs** é uma lista de elementos da forma *arc(node, integer, node)* ou *arc(node, integer, node, exprs)*, identificando as transições possíveis entre nós e eventualmente operações sobre variáveis em *Counters*
- **Counters, Initial e Final** são listas de igual tamanho identificando variáveis contadores, seus valores iniciais e finais, respetivamente

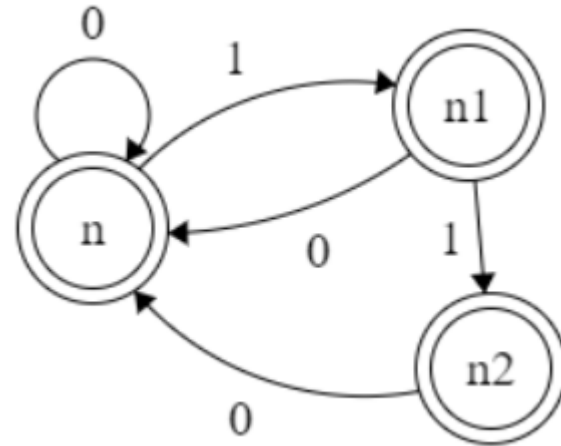
Restrições Combinatórias

Automaton

at_most_two_consecutive_ones(Vars) :-

```

automaton(Vars,
  [ source(n),sink(n),sink(n1),sink(n2) ],
  [ arc(n, 0, n),
    arc(n, 1, n1),
    arc(n1, 1, n2),
    arc(n1, 0, n),
    %arc(n2, 1, false),
    arc(n2, 0, n) ]).
```



```

| ?- at_most_two_consecutive_ones([0,0,0,1,1,1]).
no
| ?- at_most_two_consecutive_ones([0,1,1,0,1,1]).
yes
| ?- at_most_two_consecutive_ones([0,1,1,0,1,0]).
yes
```

```

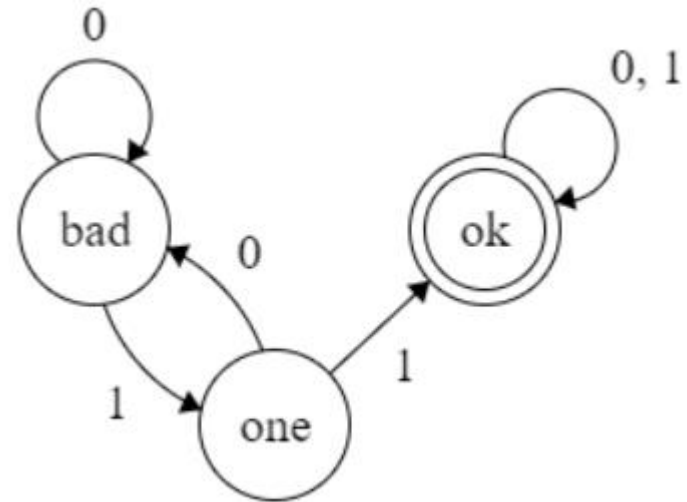
| ?- length(L,3), at_most_two_consecutive_ones(L).
L = [_A,_B,_C], _A in 0..1, _B in 0..1, _C in 0..1

| ?- length(L,3), at_most_two_consecutive_ones(L),
    L=[1|_], labeling([],L).
L = [1,0,0] ? ;
L = [1,0,1] ? ;
L = [1,1,0] ? ;
no
```


Restrições Combinatórias

Automaton

```
at_least_two_consecutive_ones(Vars, N) :-  
    length(Vars, N),  
    %domain(Vars, 0, 1),  
  
    automaton(Vars,  
        [ source(bad), sink(ok) ],  
        [ arc(bad, 0, bad), arc(bad, 1, one),  
          arc(one, 0, bad), arc(one, 1, ok),  
          arc(ok, 0, ok), arc(ok, 1, ok)]),  
  
    labeling([], Vars).
```



```
| ?- at_least_two_consecutive_ones(L,3).  
L = [0,1,1] ? ;  
L = [1,1,0] ? ;  
L = [1,1,1] ? ;  
no
```

Restrições Combinatórias

Automaton

`inflexion(N, Vars) :-`

`inflexion_signature(Vars, Sign),`

`automaton(Sign, _, Sign,`

`[source(s), sink(i), sink(j), sink(s)],`

`[arc(s,1,s), arc(s,2,i), arc(s,0,j),`

`arc(i,1,i), arc(i,2,i), arc(i,0,j,[C+1]),`

`arc(j,1,j), arc(j,0,j), arc(j,2,i,[C+1])],`

`[C],[0],[N]).`

`inflexion_signature([], []).`

`inflexion_signature([_], []) :- !.`

`inflexion_signature([X,Y|Ys], [S|Ss]) :-`

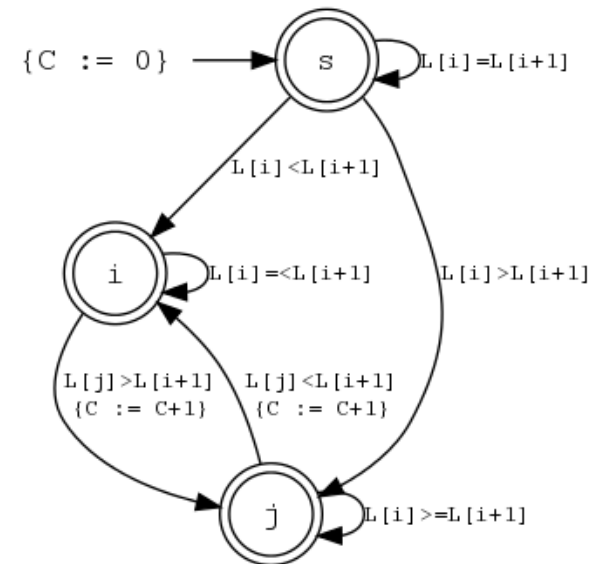
`S in 0..2,`

`X #> Y #<=> S #= 0,`

`X #= Y #<=> S #= 1,`

`X #< Y #<=> S #= 2,`

`inflexion_signature([Y|Ys], Ss).`



| ?- inflexion(N, [1,1,4,8,8,2,7,1]).

N = 3

| ?- length(L,4), domain(L,0,1), inflexion(2,L), labeling([],L).

L = [0,1,0,1] ? ;

L = [1,0,1,0] ? ;

no

PLR no SICStus Prolog

PREDICADOS DE ENUMERAÇÃO

Pesquisa

- Usualmente os *solvers* de restrições em domínios finitos não são completos, ou seja, não garantem que o conjunto de restrições tem solução
- É necessário pesquisa (enumeração) para verificar a “satisfabilidade” e conseguir soluções concretas
- Predicados para efetuar a pesquisa:

indomain(?X)

- ***X*** é uma variável de domínio ou um inteiro
- atribui, por *backtracking*, valores admissíveis a ***X***, por ordem ascendente

labeling(:Options,+Variables)

- ***Options*** é uma lista de opções de pesquisa e ***Variables*** é uma lista de variáveis de domínio (com domínios finitos) ou inteiros
- verdadeiro se pode ser encontrada uma atribuição de valores às variáveis que satisfaça todas as restrições

Otimização

- Os predicados de otimização permitem a busca de soluções ótimas (minimização/maximização de um custo/lucro):

minimize(:Goal,?X) / minimize(:Goal,?X,+Options)

maximize(:Goal,?X) / maximize(:Goal,?X,+Options)

- utilizam um algoritmo *branch-and-bound* para procurar uma atribuição que minimize/maximize a variável de domínio ***X***
- Goal*** deve ser um objetivo Prolog que restrinja ***X*** a ficar com um valor, podendo ser um objetivo *labeling/2*
- o algoritmo chama ***Goal*** repetidamente com uma *upper (lower) bound* em ***X*** progressivamente mais restringida até a prova de otimalidade ser obtida (o que por vezes é demasiado demorado...)
- Options*** é uma lista contendo um de:
 - ***best*** (opção por defeito): apenas solução ótima interessa
 - ***all***: enumera soluções cada vez melhores

Opções de Pesquisa

- O argumento **Options** de *labeling/2* controla a ordem de seleção de variáveis e valores, o tipo de solução a encontrar e a execução da pesquisa
 - Ordenação de variáveis:
 - *leftmost, min, max, first_fail, anti_first_fail, occurrence, ffc, max_regret, variable(Sel)*
 - Forma de seleção de valores:
 - *step, enum, bisection, median, middle, value(Enum)*
 - Ordenação de valores:
 - *up, down*
 - Soluções a encontrar:
 - *satisfy, minimize(X), maximize(X), best, all*
 - Esquema de pesquisa:
 - *bab, restart*
 - Assunções:
 - *assumptions(K)*: *K* é unificado com o número de escolhas feitas
 - Discrepância:
 - *discrepancy(D)*: no caminho para a solução há no máximo *D* pontos de escolha nos quais houve retrocesso
 - Tempo limite para a pesquisa:
 - *time_out(Time,Flag)*: se o tempo limite for alcançado é obtida a melhor solução encontrada até então

Ordenação de Variáveis

- Como selecionar a próxima variável?
 - **leftmost** (opção por defeito): mais à esquerda
 - **min**: menor *lower bound*
 - **max**: maior *upper bound*
 - **first_fail**: mais à esquerda com o menor domínio
 - **anti_first_fail**: mais à esquerda com o maior domínio
 - **occurrence**: mais restrições suspensas, mais à esquerda
 - **ffc**: menor domínio, mais restrições suspensas (*most constrained heuristic*)
 - **max_regret**: maior diferença entre os dois primeiros elementos do domínio, mais à esquerda
 - **variable(Sel)**:
 - **Sel** é um predicado para selecionar a próxima variável: **Sel(Vars,Selected,Rest)**
 - deve suceder deterministicamente unificando **Selected** e **Rest** com a variável selecionada e a lista remanescente

Seleção de Valores

- Como selecionar valores para uma variável?
 - **step** (opção por defeito): escolha binária entre $X \# = B$ e $X \# \neq B$, onde B é a *lower* ou *upper bound* de X
 - **enum**: escolha múltipla para X correspondendo aos valores do seu domínio
 - **bisect**: escolha binária entre $X \# \leq M$ e $X \# > M$, onde M é o ponto médio do domínio de X
 - **median / middle**: escolha binária entre $X \# = M$ e $X \# \neq M$, onde M é a mediana/média do domínio de X
 - **value(Enum)**:
 - **Enum** é um predicado que deve reduzir o domínio de X : $Enum(X, Rest, BB0, BB)$
 - **Rest** é a lista de variáveis que necessitam de “labeling” exceto X
 - **Enum** deve suceder de forma não-determinística, dando por *backtracking* outras formas de redução de domínio
 - deve chamar o predicado auxiliar **first_bound(BB0, BB)** na sua primeira solução e **later_bound(BB0, BB)** em qualquer solução alternativa

Ordenação de Valores

- Como seleccionar um valor para uma variável?
(sem utilidade com a opção *value(Enum)*)
 - **up** (opção por defeito): domínio explorado por ordem ascendente
 - **down**: domínio explorado por ordem descendente

Soluções a Encontrar

- Estas opções indicam se o problema é de satisfação (qualquer solução interessa) ou de otimização (apenas a melhor solução):
 - **satisfy** (opção por defeito): todas as soluções são enumeradas por *backtracking*
 - **minimize(X) / maximize(X)**: pretende-se a solução que minimiza/maximiza a variável de domínio **X**
 - o mecanismo de *labeling* deve restringir **X** a ficar com um valor para todas as atribuições das variáveis
 - é útil combinar esta opção com *time_out/2*, *best* ou *all*
 - **best** (opção por defeito): obtém a solução ótima
 - **all**: obtém, por *backtracking*, soluções cada vez melhores

Opções de Pesquisa – Exemplos

- Enumerar soluções com ordenação de variáveis estática:
| ?- **constraints(Variables),**
 labeling([], Variables).
 - [] é o mesmo que: **[leftmost,step,up,satisfy]**
- Minimizar uma função de custo, obter apenas a melhor solução, ordenação dinâmica de variáveis usando o *first-fail principle*, e divisão de domínio explorando a parte superior dos domínios primeiro:
| ?- **constraints(Variables, Cost),**
 labeling([ff,bisect,down,minimize(Cost)], Variables).

PLR no SICStus Prolog

PREDICADOS DE ESTATÍSTICAS

Predicados de Estatísticas

- Estatísticas de execução específicas do *solver* CLP(FD)
 - ***fd_statistics(?Key,?Value)***: para cada chave possível ***Key***, ***Value*** é unificado com o valor atual de um contador:
 - ***resumptions***: número de vezes que uma restrição foi reatada
 - ***entailments***: número de vezes que um *(dis)entailment* foi detetado
 - ***prunings***: número de vezes que um domínio foi reduzido
 - ***backtracks***: número de vezes que foi encontrada uma contradição por um domínio ter ficado vazio ou uma restrição global ter falhado
 - ***constraints***: número de restrições criadas
 - ***fd_statistics***: mostra um resumo das estatísticas acima
- Outras estatísticas (e.g. tempo e consumo de memória):
 - *statistics/2*