

DEPARTAMENTO DE ENGENHARIA INFORMÁTICA

Programação em Lógica com Restrições no SICStus Prolog

Novembro de 2020

SICStus Prolog User's Manual (Release 4.6)

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

Parcialmente baseado em slides anteriores de Henrique Lopes Cardoso (hlc@fe.up.pt), Luís Paulo Reis (lpreis@fe.up.pt), outros autores e no manual

do SCIStus Prolog

(v. 4.6)

Daniel Castro Silva dcs@fe.up.pt

Conteúdo

- 1. Domínios de Restrições Disponíveis
- 2. Interface do solver CLP(FD)
 - Estrutura de um Programa em PLR
 - Declaração de Domínios
 - Colocação de Restrições
 - Restrições Materializadas
- 3. Restrições Disponíveis
- 4. Predicados de Enumeração
 - Pesquisa e otimização
- 5. Predicados de Estatísticas

PLR no SICStus Prolog

1. DOMÍNIOS DE RESTRIÇÕES DISPONÍVEIS

Domínios Booleanos e Reais

- Booleanos:
 - Esquema clp(B)
 - use_module(library(clpb)).
 - Secção 10.9 do manual do SICStus
- Reais e Racionais
 - Esquema clp(Q,R)
 - use_module(library(clpq)).use_module(library(clpr)).
 - Secção 10.11 do manual do SICStus
- 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, ...
- 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 refletido numa variável binária (0/1) – materialização (ou reificação)
 - Podem-se adicionar novas restrições primitivas escrevendo indexicais
 - Podem ser escritas novas restrições globais em Prolog

PLR no SICStus Prolog

2. 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
- 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 inteiros pequenos e variáveis não instanciadas são permitidos em restrições sobre domínios finitos
 - Inteiro pequeno: [-2²⁸, 2²⁸-1] em plataformas de 32-bits, ou [-2⁶⁰, 2⁶⁰-1] em plataformas de 64-bits
 - Possível usar o predicado prolog_flag/2 para obter estes valores

7

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 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

Estrutura de um Programa em PLR

- Um programa em PLR estrutura-se nas três etapas seguintes:
 - Declaração de variáveis e seus domínios
 - Declaração de restrições sobre as variáveis
 - Pesquisa de uma solução

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

example:-

A in 1..7,
domain( [B, C], 1, 10),
A + B + C \# A * B * C,
A \# > B,
labeling( [], [A, B, C] ).
A \# > B
```

| ?- example. A = 2, B = 1, C = 3 ?

9

Estrutura de um Programa em PLR

- Ordem destas etapas é importante
 - Se invertermos a ordem, colocando primeiro a pesquisa de solução e depois as restrições, resulta no mecanismo Generate&Test tradicional, muito menos eficiente

```
:- use_module(library(clpfd)). | ?- badExample.

badExample:-
    A in 1..7,
    domain( [B, C], 1, 10),
    labeling( [], [A, B, C] ),
    write('.'),
    A + B + C #= A * B * C,
    A #> B.
```

10

Domínios das Variáveis

- Uma variável pode ter o seu domínio declarado usando in/2 e um intervalo (ConstantRange):
 - NotaPLOG in 16..20

 A definição de ConstantRange permite a declaração de domínios mais complexos

```
ConstantSet ::= \{integer, ..., integer\}
ConstantRange ::= ConstantSet
| Constant ... Constant|
| ConstantRange | Const
```

Domínios das Variáveis

- Pode ainda ser usado in_set/2 para declaração de domínio de uma variável
 - O segundo argumento de in_set/2 é um Finite Domain Set, que pode ser obtido a partir de uma lista usando o predicado list_to_fdset(+List, -FD_Set).
 - Ver secção 10.10.9.3 para operações sobre *FD Sets*

```
Numbers = [4, 8, 15, 16, 23, 42],
list_to_fdset(Numbers, FDS_Numbers),
Var in_set FDS_Numbers.
```

Domínios das Variáveis

- Para declarar um mesmo domínio simples para uma lista de variáveis pode ser usado o predicado domain(+List_of_Variables, +Min, +Max):
 - domain([A, B, C], 5, 12)

- Outras restrições limitam domínios das variáveis envolvidas
 - A #> 8
 - -B+C#<12
 - -A+B+C#=20

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 existência de uma resposta mostra a existência de domínios válidos para as variáveis
 - Não são visualizadas as restrições associadas a cada variável

Colocação de Restrições

- Ao colocar uma restrição, é chamado o mecanismo de propagação, que limita os domínios das variáveis
 - Este mecanismo pode ser computacionalmente pesado em alguns casos
- É possível colocar um conjunto de restrições de uma vez (em lote), suspendendo o mecanismo de propagação até que estas restrições tenham sido todas colocadas
 - fd_batch(+Constraints)
 - Onde Contraints é uma lista de restrições a colocar
 - domain([A,B,C], 5, 12),
 fd_batch([A #> 8, B + C #< 12, A + B + C #= 20])</pre>

Restrições Materializadas (Reified)

- Por vezes é útil fazer refletir 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:

 Restrições materializáveis podem ser usadas como termos em expressões aritméticas:

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

PLR no SICStus Prolog

3. RESTRIÇÕES DISPONÍVEIS

Restrições Disponíveis

- Restrições Aritméticas
- Restrições de Pertença
- Restrições Proposicionais
- Restrições Combinatórias
 - Aritmético-lógicas
 - Extensão
 - Grafo
 - Escalonamento
 - Posicionamento
 - Sequenciamento

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 mod Y bloqueiam até Y estar "ground" (definido)
- Restrições aritméticas lineares mantêm consistência de intervalos
- Restrições Aritméticas podem ser materializadas
- Exemplo:

```
| ?- X in 1..2, Y in 3..5,

X#=<Y #<=> B.

B = 1,

X in 1..2,

Y in 3..5
```

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 aproximadamente 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
- Exemplos:

```
| ?- 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
```

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 e/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
 - Options é uma lista de opções
 - among(Least, Most, Range) indica que no mínimo Least e no máximo Most elementos de Xs têm valores no intervalo (ConstantRange) indicado em Range
 - consistency(Cons) indica que nível de consistência deve ser usado pela restrição.
 Cons pode tomar os valores domain (deve manter consistência de domínios; útil apenas se RelOp for #= e todas as variáveis de domínio devem ter domínios finitos);
 bounds ou value (opção por omissão), indica consistência de limites.

Produto Escalar

- scalar_product_reif(+Coeffs, +Xs, +RelOp, ?Value, ?Reif)
- scalar_product_reif(+Coeffs, +Xs, +RelOp, ?Value, ?Reif, +Options)
 - Versão com reificação de scalar_product/4 e /5.
 - Equivalente a materializar a restrição anterior
 - 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
```

Mínimo/Máximo

- minimum(?Value, +Xs)
- maximum(?Value, +Xs)
 - Xs é uma lista de inteiros e/ou variáveis de domínio
 - Value é um inteiro ou variável de domínio
 - Verdadeira se Value é o valor mínimo (ou máximo) de Xs
 - Corresponde a min_member/2 (max_member/2) da library(lists)
 - Não podem ser materializadas
 - Exemplos:

```
| ?- 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
```

Mínimo/Máximo

- minimum_arg(+Xs, ?Index)
- maximum_arg(+Xs, ?Index)
 - Xs é uma lista de inteiros e/ou variáveis de domínio
 - Index é um inteiro ou variável de domínio
 - Verdadeira se *Index* é o índice do valor mínimo (ou máximo) de *Xs*
 - Se o valor se repetir, Index será o índice da primeira ocorrência
 - Não podem ser materializadas
 - Exemplos:

```
| ?- minimum_arg( [3,1,2,5], A).
A = 2
| ?- maximum_arg( [3,1,2,5], B).
B = 4
```

```
| ?- domain([A,B,C], 1, 5),

sum([A,B], #=, 10),

minimum_arg( [A,B,C], X).

A = 5,

B = 5,

C in 1..5
```

Restrições de Pertença (Membership)

- Predicados de definição de domínios das variáveis
 - domain(+Vars, +Min, +Max)
 - Verdadeira se todos os elementos de Vars estão no intervalo Min..Max
 - ?X in +Range
 - Verdadeira se X é um elemento do intervalo Range
 - ?X in_set +FDSet
 - Verdadeira se X é um elemento do conjunto FDSet
 - in/2 e in_set/2 mantêm consistência do domínio e são materializáveis
 - Exemplos:

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

X = 1, B = 0 ? ;

X = 2, B = 0 ? ;

X = 3, B = 1 ? ;

no
| ?- X in \{1,2,3,5\}.

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

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

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

X \text{ in}(1..3) \setminus \{5\}
```

26

Restrições Proposicionais

- Podem definir fórmulas proposicionais sobre restrições materializáveis
- Exemplo: X #= 4 #\/ 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:

```
| ?- X in 1..2, Y in 1..10, X #= Y #\/ Y #< X, labeling([], [X,Y]).

X = 1, Y = 1 ?;

X = 2, Y = 1 ?;

X = 2, Y = 2 ?;

no
```

Restrições Proposicionais

#\ :Q	verdadeira se a restrição Q for falsa (NOT)
:P #/\ :Q	verdadeira se as restrições P e Q são ambas verdadeiras (AND)
:P #\ :Q	verdadeira se exatamente uma das restrições P e Q é verdadeira (XOR)
:P #\/ :Q	verdadeira se pelo menos uma das restrições P e Q é verdadeira (OR)
:P #=> :Q :Q #<= :P	verdadeira se a restrição Q é verdadeira ou se a restrição P é falsa (implicação)
:P #<=> :Q	verdadeira se P e Q são ambas verdadeiras ou ambas falsas (equivalência)

 Note-se que o esquema de materialização é um caso particular da restrição proposicional de equivalência

Restrições Combinatórias

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

Arithmetic-Logical

- smt/1 (deprecated)
- count/4 (deprecated)
- 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]

Scheduling

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

Automata

automaton/[3,8,9]

Graph

- *circuit/[1,2]*
- subcircuit/[1,2]

Placement

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

Count

(deprecated, ver global_cardinality)

- count(+Val, +List, +RelOp, ?Count)
 - Restringe o número de ocorrências do valor *Val* na lista *List* a ter a relação
 RelOp com o valor *Count*
 - Val é um inteiro, List uma lista de inteiros ou variáveis de domínio, Count um inteiro ou variável de domínio, e RelOp um operador relacional
 - 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
```

Global Cardinality

- global_cardinality(+Xs, +Vals)
- global_cardinality(+Xs, +Vals, +Options)
 - Restringe o número de ocorrências de cada valor numa lista de variáveis
 - Xs é uma lista de inteiros e/ou variáveis de domínio; Vals é uma lista de termos K-V, onde K é um inteiro único e V é um inteiro ou variável de domínio
 - 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
 - Options é lista de opções (para controlar funcionamento) (ver documentação)
 - Exemplos:

Nvalue

nvalue(?N, +Variables)

- Restringe a lista de variáveis *Variables* de forma a que existam exatamente *N* valores distintos
- Variables é uma lista de inteiros e/ou variáveis de domínio com limites finitos e N é um inteiro ou variável de domínio
- 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
```

All Different / All Distinct

- all_different(+Variables) / all_different(+Variables, +Options)
- all_distinct(+Variables) / all_distinct(+Variables, +Options)
 - Verdadeira quando todos os valores da lista Variables são distintos
 - Equivalente a uma restrição #\= para cada par de variáveis
 - Variables é uma lista de inteiros e/ou variáveis de domínio
 - Options é uma lista de zero ou mais opções (ver documentação):
 - L #= R restrição adicional com uma expressão
 - on(On) quando acordar a restrição
 - consistency(Cons) que algoritmo utilizar

```
– Exemplos:
```

All Different / Distinct Except 0

- all_different_except_0(+Variables)
- all_distinct_except_0(+Variables)
 - Verdadeira quando as variáveis da lista Variables têm valores distintos,
 com exceção de variáveis com o valor 0
 - Variables é uma lista de inteiros ou variáveis de domínio
 - Exemplos:

```
| ?- L = [A,B,1,D], domain(L, 0, 2),
all_distinct(L).
no
| ?- L = [A,B,1,D], domain(L, 0, 2),
all_distinct_except_0(L).
A in {0} \/ {2},
B in {0} \/ {2},
D in {0} \/ {2} ?
```

Symmetric All Different / Distinct

- symmetric_all_different (+Variables)
- symmetric_all_distinct (+Variables)
 - Verdadeira quando as variáveis da lista Variables têm valores distintos, e para todas as variáveis Xi=j sse Xj=i
 - Variables é uma lista de inteiros e/ou variáveis de domínio

– Exemplos:

```
| ?- L = [A,B,C,D],
symmetric_all_distinct(L), A #= 3.
A = 3,
C = 1,
B in {2} \/ {4},
D in {2} \/ {4} ?
```

```
| ?- L = [A,B,C], symmetric_all_distinct(L),
| labeling([], L).
| L = [1,2,3] ?;
| L = [1,3,2] ?;
| L = [2,1,3] ?;
| L = [3,2,1] ?;
```

Assignment

- assignment(+Xs, +Ys)
- assignment(+Xs, +Ys, +Options)
 - Xs = [X1,...,Xn] e Ys = [Y1,...,Yn] são listas de comprimento n de variáveis de domínio e/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 <u>all_distinct/2</u>
 - circuit(Boolean): se true, circuit(Xs,Ys) tem que se verificar
 - cost(Cost, Matrix): permite associar um custo à restrição
 - Exemplos:

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

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

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:

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

Keysorting

- keysorting(+Xs, +Ys)
- keysorting(+Xs, +Ys, +Options)
 - Generalização de sorting/3 mas ordenando tuplos de variáveis
 - Os tuplos são separados em chave e valor, sendo ordenados apenas pela chave (mantém ordem de tuplos com a mesma chave)
 - Xs e Ys são listas, com o mesmo tamanho n, de tuplos de variáveis; todos os tuplos (listas de variáveis) têm o mesmo tamanho m
 - Options é uma lista de opções:
 - keys(Keys) Keys é o tamanho da chave (inteiro positivo; valor por omissão é 1)
 - *permutation(Ps)* Ps é lista de variáveis (permutação de [1,n], tal que para cada i em [1,n], j em [1,m] : Ys[i,j] = Xs[Ps[i],j].)

```
– Exemplo:
```

```
In2(X):-
length(X,2).
```

```
| ?- _List = [[1,5], [6,5], [4,3], [7,9], [4,5], [7,8], [3,3]],
length(_List, _Len), length(Sorted, _Len), maplist(ln2, Sorted),
length(P, _Len), keysorting(_List, Sorted, [permutation(P)] ).
Sorted = [[1,5],[3,3],[4,3],[4,5],[6,5],[7,9],[7,8]]
```

```
P = [1,7,3,5,2,4,6] ?;
```

no

Lex Chain

- lex_chain(+Vectors)
- lex_chain(+Vectors, +Options)
 - Vectors é uma lista de vetores (listas) de inteiros ou variáveis de domínio
 - A restrição verifica-se se *Vectors* está por ordem lexicográfica ascendente (na realidade, não descendente por omissão)
 - Options é uma lista de opções:
 - op(Op) Op é #<= (omissão) ou #< (estritamente ascendente)
 - increasing listas internas ordenadas de forma estritamente ascendente
 - among(Least, Most, Values) entre Least e Most valores de cada Vector pertencem à lista Values
 - Exemplo:

Element

element(?X, +List, ?Y)

- X e Y são inteiros ou variáveis de domínio; 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:

```
\begin{array}{ll} | ?\text{- element}(X,[10,20,30],Y), \ labeling([],[Y]). \\ | X = 1, \ Y = 10 \ ? ; \\ | X = 2, \ Y = 20 \ ? ; \\ | X = 3, \ Y = 30 \ ? ; \\ | No \end{array}
```

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 uma só vez
- Verdadeira se *MapList* contém um par *X-R* e *Y* está no intervalo indicado em *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 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 in 1..2 ?;

no
```

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; Options é lista de opções que permitem controlar ordem de variáveis usada internamente e estrutura de dados e algoritmo (ver doc.)
 - 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
```

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
 - Tuples é uma lista de termos da mesma forma que Template (não devem partilhar variáveis)
 - Dag é uma lista de termos 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)

Case

– Exemplo:

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

```
3..4 1..2 5..6 7..8

B B B B

1..1 1..1 2..2 2..2

C=20 C=10 C=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}
```

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] ?;
```

Subcircuit

- subcircuit(+Succ)
- subcircuit(+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; ou i se o elemento não estiver incluído no sub-circuito
 - Verdadeiro se os valores incluídos formam no máximo um circuito Hamiltoniano
 - 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),
subcircuit(L).

L = [ _A,_B,_C,_D,_E ],
_A in 1..5,
_B in 1..5,
_C in 1..5,
_D in 1..5,
_F in 1.5?
```

Cumulative

- cumulative(+Tasks)
- cumulative(+Tasks, +Options)
 - Restringe n tarefas de forma que o consumo de recursos n\u00e3o exceda um limite em qualquer altura
 - Tasks é uma lista de n termos da forma task(Oi, Di, Ei, Hi, Ti)
 - Oi = start time, Di = duração (não negativa), Ei = end time, Hi = consumo de recursos (não negativo), Ti = identificador da tarefa
 - Todos os campos são variáveis de domínio ou inteiros
 - A restrição verifica-se se para todas as tarefas Oi+Di=Ei e em todos os instantes H1+H2+...+Hn =< L (limite de recursos, 1 por omissão)
 - Hi é contabilizado apenas nos instantes entre Oi e Ei; senão é 0
 - Options é uma lista de opções:
 - limit(L): L é o limite de recursos a usar
 - precedences(Ps): precedências entre tarefas; Ps é uma lista de termos na forma
 Ti-Tj #= Dij, com Oi-Oj = Dij
 - **global(Boolean)**: se *true*, utiliza um algoritmo mais custoso para obter maior poda dos intervalos

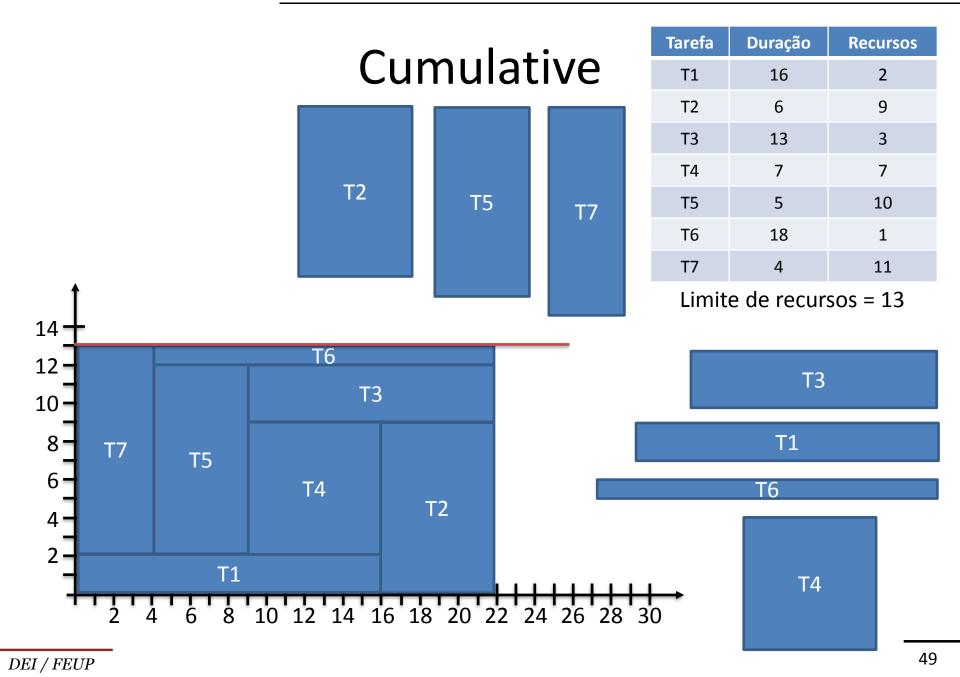
Cumulative

- Exemplo:
 - Escalonamento de tarefas:

Tarefa	Duração	Recursos
T1	16	2
T2	6	9
T3	13	3
T4	7	7
T5	5	10
Т6	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).
```



Cumulatives

- cumulatives(+Tasks, +Machines)
- cumulatives(+Tasks, +Machines, +Options)
 - Restringe 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)
 - Oi = start time, Di = duração (não negativa), Ei = end time, Hi = consumo de recursos (se positivo) ou produção de recursos (se negativo), Mi = identificador da máquina
 - Todos os campos são variáveis de domínio ou inteiros
 - Machines é lista de termos na forma machine(Mj, Lj)
 - **Mj** = identificador, **Lj** = limite de recursos da máquina (inteiro ou variável com limites definidos)
 - A restrição verifica-se se para todas as tarefas Oi+Di=Ei e em todas as máquinas e instantes H1m+H2m+...+Hnm >= Lm (se lower bound), ou H1m+H2m+...+Hnm =< Lm (se upper bound)
 - Options é uma lista de opções:
 - bound(B) tipo de limite: lower (valor por omissão) ou upper
 - prune(P) all (valor por omissão) ou next: indica nível de poda a efetuar
 - generalization(Boolean), task_intervals(Boolean) se true é feito algum processamento extra

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
Т6	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).
```

Multi_Cumulative

- multi_cumulative(+Tasks, +Capacities)
- multi_cumulative(+Tasks, +Capacities, +Options)
 - Generalização da restrição cumulative permitindo que as tarefas consumam múltiplos recursos em simultâneo; estes podem ser de dois tipos:
 - cumulative recursos tal como usados na restrição cumulative
 - colored cada tarefa especifica uma cor (codificada como um inteiro); número de cores em uso em cada momento não pode exceder determinado limite; cor 0 significa que a tarefa não usa nenhuma cor
 - Tasks é uma lista de termos da forma task(Oi, Di, Ei, Hsi, Ti)
 - Oi = start time, Di = duração (não negativa), Ei = end time, Hsi = lista de consumos de recursos/cor utilizada, Ti = identificador da tarefa
 - Oi e Ei são variáveis de domínio; os restantes campos devem ser inteiros
 - Capacities é uma lista de termos no formato cumulative(Limit) ou colored(Limit)
 - Tamanho da lista Capacities deve ser igual ao tamanho de todas as listas Hsi
 - A restrição verifica-se se nenhum recurso excede o seu limite em nenhum momento
 - Options é uma lista de opções:
 - greedy(Flag): Flag é variável com domínio 0..1 indicando se deve ser usado modo greedy
 - precedences(Ps): precedências entre tarefas; Ps é uma lista de termos na forma Ti-Tj (Ti e Tj são identificadores de tarefas) indicando que Ti deve terminar antes de Tj iniciar

Bin Packing

- bin_packing(+Items, +Bins)
 - Atribui 'itens' de determinado tamanho a 'compartimentos' com determinada capacidade
 - Items é lista de termos no formato item(Bin, Size)
 - Bin é o compartimento ao qual o item será alocado (variável de domínio);
 Size indica o tamanho do item (inteiro >=0)
 - Bins é lista de termos no formato bin(ID, Cap)
 - ID é o identificador de cada compartimento (inteiro, todos diferentes);
 Cap indica a capacidade do compartimento (variável de domínio)
 - A restrição verifica-se se todos os itens são atribuídos a um compartimento existente e se o somatório do tamanho dos itens atribuídos a cada compartimento é igual à sua capacidade

Bin Packing

Exemplo:

6 objetos, 3 compartimentos

Item	Size
А	5
В	6
С	3
D	7
Е	9
F	4

Bin	Сар
1	9
2	14
3	11

```
place(Vars):-
    Vars = [A, B, C, D, E, F],
    Items = [ item(A, 5),
              item(B, 6),
              item(C, 3),
              item(D, 7),
              item(E, 9),
              item(F, 4) ],
    Bins = [ bin(1, 9),
             bin(2, 14),
             bin(3, 11) ],
    bin_packing(Items, Bins),
    labeling([], Vars).
```

```
| ?- place(Vars).

Vars = [2,1,1,3,2,3] ?;

Vars = [2,2,2,3,1,3] ?;

Vars = [3,3,2,2,1,2] ?;

no
```

- disjoint1(+Lines)
- disjoint1(+Lines, +Options)
 - Restringe conjunto de linhas de forma a que não se sobreponham
 - Visão 1D do espaço (todas as linhas estão alinhadas)
 - Lines é uma lista de termos no formato F(Sj,Dj) ou F(Sj, Dj, Tj)
 - Sj e Dj representam origem e tamanho da linha j (variáveis de domínio ou inteiros);
 F é um qualquer functor;
 Tj é um termo atómico opcional (0 por omissão) que indica o tipo de linha
 - Options é lista de opções
 - global(Boolean) se true um algoritmo redundante é usado para atingir uma poda mais completa
 - wrap(Min, Max) espaço visto como um círculo, onde os valores Min e Max
 (inteiros) coincidem; esta opção força valores de origem ao intervalo [Min, Max-1]
 - margin(T1, T2, D) impõe uma distância mínima D entre o final de qualquer linha do tipo T1 e o início de qualquer linha do tipo T2; D deve ser inteiro positivo ou sup: todas as linhas do tipo T2 terminam antes de qualquer linha do tipo T1

– Exemplo:

```
Starts = [1,9,6] ?;

Starts = [1,10,6] ?;

Starts = [1,10,7] ?;

Starts = [2,10,7] ?;

no
```

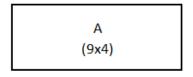
```
place(Starts) :-
    Starts = [A, B, C, D],
    domain(Starts, 1, 12),
    Lines = [
              line(A, 4, r),
              line(B, 2, g),
              line(C, 3, r),
              line(D, 2, g)
    A #< B,
    disjoint1(Lines, [margin(r, g, 3)]),
    labeling([], Starts).
```

```
Starts = [1,8,12,10] ?;
Starts = [1,10,12,8] ?;
Starts = [3,10,12,1] ?;
no
```

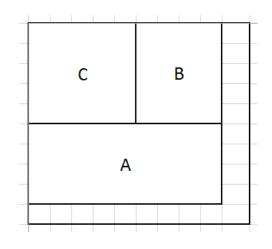
- disjoint2(+Rectangles)
- disjoint2(+Rectangles, +Options)
 - Restringe conjunto de retângulos de forma a que não se sobreponham
 - Rectangles é uma lista de termos no formato F(Xj, Lj, Yj, Hj) ou F(Xj, Lj, Yj, Hj, Tj)
 - **Xj** e **Yj** representam a origem do retângulo j, enquanto **Lj** e **Hj** representam as suas dimensões (variáveis de domínio ou inteiros); **F** é um qualquer functor; **Tj** é um termo atómico opcional (0 por omissão) que indica o tipo de retângulo
 - Options é lista de opções
 - global(Boolean) se true usado algoritmo para atingir uma poda mais completa
 - wrap(Min1, Max1, Min2, Max2) Min1 e Max1 referem-se à dimensão X, enquanto Min2 e Max2 se referem à dimensão Y; se todos os valores forem inteiros, o espaço é visto como toroidal; podem ser usados os valores inf e sup (para Min e Max numa das dimensões) para atingir um espaço cilíndrico
 - margin(T1, T2, D1, D2) impõe uma distância mínima D1 em X e D2 em Y entre o final de qualquer retângulo do tipo T1 e o início de qualquer retângulo do tipo T2; D1 e D2 devem ser inteiros positivos ou sup: todos os retângulos do tipo T2 terminam antes de qualquer retângulo do tipo T1 na dimensão relevante

Exemplo:

Colocar três retângulos numa grelha 10x10







```
place(StartsX, StartsY) :-
    StartsX = [Ax, Bx, Cx],
    StartsY = [Ay, By, Cy],
    domain(StartsX, 1, 10),
    domain(StartsY, 1, 10),
    Rectangles = [
              rect(Ax, 9, Ay, 4),
              rect(Bx, 4, By, 5),
              rect(Cx, 5, Cy, 5)
    Ax + 9 \# = < 10, Ay + 4 \# = < 10,
    Bx + 4 #=< 10, By + 5 #=< 10,
    Cx + 5 \# = < 10, Cy + 5 \# = < 10,
    disjoint2(Rectangles),
    append(StartsX, StartsY, Vars),
    labeling([], Vars).
```

```
StartsX = [1,6,1],
StartsY = [6,1,1]?
```

Diffn

- diffn(+Boxes)
- diffn(+Boxes, +Options)
 - Restringe a localização no espaço de caixas (*Boxes*) multidimensionais não sobrepostas
 - Boxes é uma lista de caixas, sendo cada uma representada por uma lista de termos no formato Origin-Length
 - Origin e Length são a origem e tamanho da caixa em cada dimensão
 - Todas as caixas devem ter a mesma dimensionalidade (ie, as listas devem ter o mesmo tamanho)
 - Options é uma lista de opções
 - strict(Boolean) se false, disjunção admite caixa sem comprimento em alguma(s) dimensão(ões); se true, a disjunção é mais estrita

```
| ?- diffn([ [1-3, 1-3], [2-3, 4-3] ]).

yes
| ?- diffn([ [1-3, 1-0], [2-3, 0-3] ], [strict(false)]).

yes
| ?- diffn([ [1-3, 1-0], [2-3, 0-3] ], [strict(true)]).

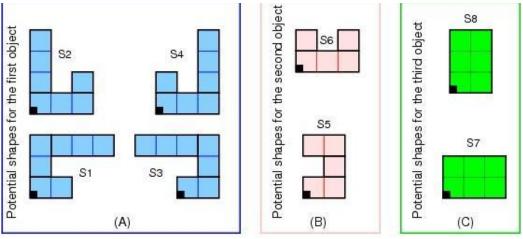
no
no
```

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 de formas (*Shapes*)
 - Objects é uma lista de termos no formato object(Oid, Sid, Origin)
 - Oid identifica o objeto (inteiro único); Sid identifica a forma do objeto (inteiro ou variável de domínio); Origin indica coordenadas de origem do objeto (lista de inteiros ou variáveis de domínio)
 - Shapes é uma lista de termos no formato sbox(Sid, Offset, Size), representando caixas deslocadas (shifted boxes)
 - Sid é o identificador da forma (inteiro); Offset é uma lista de inteiros de tamanho n com o
 deslocamento em cada dimensão da caixa relativamente à origem do objeto; Size é uma lista
 de inteiros de tamanho n com o tamanho da caixa em cada dimensão
 - Cada forma é definida pelo conjunto de termos sbox/3 com o mesmo Sid
 - Options é uma lista de opções (ver documentação)

Geost

Exemplo:



2 3

```
?- domain([X1,X2,X3,Y1,Y2,Y3],1,4), S1 in 1..4, S2 in 5..6, S3 in 7..8,
            [object(1,S1,[X1,Y1]), object(2,S2,[X2,Y2]), object(3,S3,[X3,Y3])],
   geost(
            [ sbox(1,[0,0],[2,1]), sbox(1,[0,1],[1,2]), sbox(1,[1,2],[3,1]), 
                                                                                 % first object, shape S1
              sbox(2,[0,0],[3,1]), sbox(2,[0,1],[1,3]), sbox(2,[2,1],[1,1]),
                                                                                 % first object, shape $2
              sbox(3,[0,0],[2,1]), sbox(3,[1,1],[1,2]), sbox(3,[2,2],[3,1]),
                                                                                 % first object, shape $3
                                                                                 % first object, shape $4
              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]),
                                                                                 % second object, shape $5
                                                                                 % second object, shape $6
              sbox(6,[0,0],[3,1]), sbox(6,[0,1],[1,1]), sbox(6,[2,1],[1,1]),
             sbox(7,[0,0],[3,2]),
                                        % third object, shape $7
                                                                         S1
              sbox(8,[0,0],[2,3])
                                        % third object, shape $8
                                                                        3
            ]),
                                                                                S5
                                                                        2
   labeling([],[X1,X2,X3,Y1,Y2,Y3]).
```

A possible placement where object 1 is assigned shape S1 and object 2 is assigned shape S5 and object 3 is assigned shape S8

(D)

Value Precede Chain

- value_precede_chain(+Values, +Vars)
- value_precede_chain(+Values, +Vars, +Options)
 - Forma de remover simetrias de valores
 - Values é lista de inteiros e Vars é lista de inteiros/variáveis de domínio
 - Verifica-se se para cada par de valores adjacentes X, Y em Values, Y
 não existe em Vars, ou, se Y existir em Vars, X encontra-se antes de Y
 - Options é lista de opções:
 - global(Bool): se false (valor por omissão) é feita uma decomposição da restrição em automaton/3. Caso seja true, é usado um algoritmo personalizado. Ambos mantêm consistência de domínios, mas o desempenho relativo pode variar
 - Exemplos:

```
| ?- length(L,3), domain(L, 1, 2), value_precede_chain([3,2,1], L). no
```

```
| ?- length(L,3), domain(L, 1, 3),

value_precede_chain([3,4,2,1], L).

L = [3,3,3] ?;

no
```

Sequence Precede Chain

- seq_precede_chain(+Vars)
- seq_precede_chain(+Vars, +Options)
 - Semelhante à restrição anterior, assumindo que Values = [1, 2, 3, ...]

- 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 autómato finito, determinístico ou não, estendido com possíveis operações de contagem nos 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 autómato
 - SourcesSinks é uma lista de elementos da forma source(node) ou sink(node), identificando os nós iniciais e de aceitação do autómato, 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, os seus valores iniciais (normalmente instanciados) e finais (normalmente não instanciados), respetivamente
 - Options é lista de opções (ver documentação)

• Exemplo:

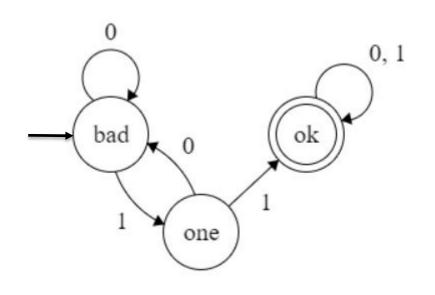
```
at_most_two_consecutive_ones(Vars) :-
    automaton(Vars,
        [source(n),sink(n),sink(n1),sink(n2)],
        [arc(n, 0, n),
        arc(n, 1, n1),
        arc(n1, 1, n2),
        arc(n1, 0, n),
        %arc(n2, 1, false),
        arc(n2, 0, n)]).
```

```
\begin{array}{c|c} 0 & 1 & \\ \hline & n1 \\ \hline & 0 & 1 \\ \hline & 0 & \\ \hline & 0 & \\ \hline \end{array}
```

```
| ?- 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
```

• Exemplo:

```
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
```



```
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).
```

```
\{C := 0\}
                                      [i] = L[i+1]
                   L[i]<L[i+1]
                 L[i] = \langle L[i+1]
                                      L[i]>L[i+1]
   L[j]>L[i+1]
                    L[j] < L[i+1]
    \{C := C+1\}
                     \{C := C+1\}
                                [i] > = L[i+1]
```

```
| ?- 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

4. PREDICADOS DE ENUMERAÇÃO

68 DEI / FEUP

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 "satisfatibilidade" 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)
 - solve(:Options, :Searches)

DEI / FEUP

Pesquisa

- labeling(:Options, +Variables)
 - Options é uma lista de opções de pesquisa
 - Variables é uma lista de variáveis de domínio ou inteiros
 - Predicado sucede se pode ser encontrada [pelo menos] uma atribuição de valores às variáveis que satisfaça todas as restrições, falhando se não houver solução / não encontrar pelo menos uma solução dentro do tempo limite
 - Exemplos:
 - | ?- declareVariables(Vars),
 postConstraints(Vars),
 labeling([], Vars).

?- declareVariables(Vars),
postConstraints(Vars),
objectiveFunction(Vars, Profit),
labeling([maximize(Profit), ffc, bisect,
time_out(5000, Flag)], Vars).

70

Opções de Pesquisa

- O argumento Options de labeling/2 (usado também em solve/2) controla a ordem de seleção de variáveis e valores, o tipo de solução a encontrar e a execução da pesquisa
 - Forma de ordenação de variáveis
 - Forma de seleção de valores
 - Ordenação de valores
 - Soluções a encontrar
 - Tempo limite para a pesquisa
 - Esquema de pesquisa (útil em problemas de otimização):
 - bab (usa branch-and-bound; valor por omissão), 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

DEI / FEUP 71

Ordenação de Variáveis

- Como selecionar a próxima variável?
 - leftmost (opção por omissão): variável mais à esquerda
 - min: variável com menor valor mínimo do seu domínio
 - max: variável com maior valor máximo do seu domínio
 - ff: variável mais à esquerda, de entre as que têm o menor domínio
 - anti_first_fail: variável mais à esquerda das que têm o maior domínio
 - occurrence: variável mais à esquerda com mais restrições suspensas
 - ffc: variável com menor domínio, desempatando com a escolha da que tem mais restrições suspensas (most constrained), e em caso de novo empate, escolhendo a mais à esquerda
 - max_regret: variável com maior diferença entre os dois primeiros valores de domínio, desempatando com a escolha da mais à esquerda

Ordenação de Variáveis

- Como selecionar a próxima variável? (cont)
 - variable(Sel):
 - Sel é um predicado para selecionar a próxima variável com a assinatura Sel(Vars, Selected, Rest)
 - Deve suceder deterministicamente unificando Selected com a variável selecionada e Rest com a lista de variáveis remanescentes
 - Exemplo:

```
labeling( [ variable(selRandom) ], Vars).

% seleciona uma variável de forma aleatória
selRandom(ListOfVars, Var, Rest):-
random select(Var, ListOfVars, Rest). % da library(random)
```

Seleção de Valores

- Como selecionar valores para uma variável?
 - step (opção por omissão): escolha binária entre X #= B e X #\= 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 #=< M e X #> M, onde M é o ponto médio do domínio de X (média entre valores mínimo e máximo do domínio de X, com arredondamento para baixo)
 - median / middle: escolha binária entre X #= M e X #\= M, onde M é a mediana / média do domínio de X

Seleção de Valores

- Como selecionar valores para uma variável?
 - value(Enum):
 - Enum é um predicado que deve reduzir o domínio de X com a assinatura Enum(X, Rest, BBO, BB)
 - Rest é a lista de variáveis que necessitam de labeling com exceção de X
 - Enum deve suceder de forma não-determinística, dando por backtracking outras formas de redução de domínio
 - Deve chamar o predicado auxiliar first_bound(BBO, BB) na sua primeira solução e later_bound(BBO, BB) em qualquer solução alternativa
 - Exemplo:

Ordenação de Valores

- Como selecionar um valor para uma variável?
 - (sem utilidade com a opção value(Enum))
 - up (opção por omissão): 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 omissão): 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
- Opções apenas com sentido para problemas de otimização:
 - best (opção por omissão): obtém a solução ótima
 - all: obtém, por backtracking, soluções cada vez melhores

Tempo limite para a pesquisa

- Possível definir um limite temporal para a pesquisa, com opção time_out(Time, Flag)
 - Time é tempo máximo de execução (em milissegundos)
 - Se provar não existir solução para o problema em *Time* ms, o predicado falha
 - Se for atingido o tempo limite, ou for encontrada a solução ótima, Flag é unificada com um dos seguintes valores:
 - optimality foi encontrada a solução ótima para o problema (caso tenha sido usada flag best) dentro do tempo limite; as variáveis são unificadas com os valores correspondentes à melhor solução
 - success foi encontrada pelo menos uma solução para o problema (mas não atingida a prova de otimalidade) dentro do tempo limite; as variáveis são unificadas com a melhor solução encontrada até ao momento
 - time_out foi atingido o tempo limite, sem ter sido encontrada uma solução para o problema; as variáveis ficam por instanciar

Pesquisa

- solve(:Options, :Searches)
 - Options é uma lista de opções de pesquisa (semelhante às usadas em labeling/2)
 - Searches é uma lista com um ou mais objetivos labeling/2 ou indomain/1
 - Usado principalmente para problemas de otimização, permite definir heurísticas de pesquisa distintas para [conjuntos de] variáveis diferentes
 - Algumas opções são globais, enquanto maioria são locais
 - Opções globais sobrepõem-se às opções indicadas nos objetivos labeling/2 presentes em Searches
 - Opções locais indicadas em *Options* definem opção por omissão caso não seja indicada nos objetivos *labeling/2* em *Searches*

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 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 omissão): retorna solução ótima após prova de otimalidade
 - all: enumera soluções cada vez melhores até provar otimalidade

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).
```

Exemplos

 Minimizar o custo, usando duas estratégias de pesquisa diferentes para dois subconjuntos de variáveis:

PLR no SICStus Prolog

5. PREDICADOS DE ESTATÍSTICAS

Predicados de Estatísticas

- Estatísticas de execução específicas do solver clp(fd):
 - fd_statistics(?Key, ?Value): para cada possível chave 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/0: mostra um resumo das estatísticas acima (valores desde a última chamada ao predicado)

Predicados de Estatísticas

- Outras estatísticas relativas a tempo de CPU, consumo de memória e outras podem ser obtidas com os predicados:
 - statistics(?Keyword, ?List)): para cada possível chave Keyword, List é unificado com o valor atual de um contador. Exemplos:
 - runtime / total_runtime / walltime: tempo de execução (em ms)
 excluindo gestão de memória e chamadas de sistema / tempo total de
 execução / tempo absoluto. O primeiro elemento da lista refere-se ao
 tempo desde o início da sessão, e o segundo refere-se ao tempo desde a
 última chamada ao predicado statistics.
 - memory_used: memória usada (em bytes)
 - Várias outras opções descritas na secção 4.10.1.2 do manual do SICStus
 - statistics/0 mostra resumo de estatísticas relativas a tempo de execução, memória, garbage collection, ...

Exemplo

```
testStats(Vars):-
    declareVars(Vars),
    reset_timer,
    postConstraints(Vars),
    print_time('Posting Constraints: '),
    labeling([], Vars),
    print_time('Labeling Time: '),
    fd_statistics,
    statistics.
```

```
reset_timer:-
statistics(total_runtime, _).

print_time(Msg):-
statistics(total_runtime,[_,T]),
TS is ((T//10)*10)/1000, nl,
write(Msg), write(TS), write('s'), nl, nl.
```

PLR no SICStus Prolog

Q&A