

DEPARTAMENTO DE ENGENHARIA INFORMÁTICA

Programação em Lógica com Restrições no SICStus Prolog

Luís Paulo Reis e Daniel Castro Silva

Março de 2022

Parcialmente baseado em slides anteriores de Henrique L. Cardoso (hlc@fe.up.pt), Luís Paulo Reis (lpreis@fe.up.pt), Daniel Castro Silva (dcs@fe.up.pt), Pedro Barahona, John Hooker, Willem-Jan van Hove e outros autores

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: $[-2^{28}, 2^{28}-1]$ em plataformas de 32-bits, ou $[-2^{60}, 2^{60}-1]$ em plataformas de 64-bits
 - Possível usar o predicado *prolog_flag/2* para obter estes valores

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] ).
```

} variáveis e
domínios

} restrições

} pesquisa
de solução

```
| ?- example.
```

```
A = 2,
```

```
B = 1,
```

```
C = 3 ?
```

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

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

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* /\ *ConstantRange*

| *ConstantRange* \\/ *ConstantRange*

| \ *ConstantRange*

– *VarA in (2..8) \\/ (15..20)*

– *VarB in {4, 8, 15, 16, 23, 42}*

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 *Constraints* é uma lista de restrições a colocar
 - *domain([A,B,C], 5, 12),*
fd_batch([A #> 8, B + C #< 12, A + B + C #= 20])

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:

```
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

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***: $\# =$ | $\# \backslash =$ | $\# <$ | $\# = <$ | $\# >$ | $\# \geq$
 - 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 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 $\text{sum}(\text{Coeffs} * \text{Xs}) \text{ RelOp Value}$
 - 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 \neq 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
X in {1} ∨ {3}

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 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: $X \# = 4 \# \vee Y \# = 6$
 - 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:

| ?- $X \text{ in } 1..2, Y \text{ in } 1..10, X \# = Y \# \vee Y \# < X$, labeling([], [X,Y]).

$X = 1, Y = 1$? ;

$X = 2, Y = 1$? ;

$X = 2, Y = 2$? ;

no

Restrições Proposicionais

$\# \backslash :Q$	verdadeira se a restrição Q for falsa (NOT)
$:P \# \wedge :Q$	verdadeira se as restrições P e Q são ambas verdadeiras (AND)
$:P \# \backslash :Q$	verdadeira se exatamente uma das restrições P e Q é verdadeira (XOR)
$:P \# \vee :Q$	verdadeira se pelo menos uma das restrições P e Q é verdadeira (OR)
$:P \# \Rightarrow :Q$ $:Q \# \Leftarrow :P$	verdadeira se a restrição Q é verdadeira ou se a restrição P é falsa (implicação)
$:P \# \Leftrightarrow :Q$	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

```
| ?- 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

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:

```
| ?- 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
```

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 $\# \neq$ 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:

<pre> ?- domain([X,Y,Z], 1, 2), all_different([X,Y,Z]). X in 1..2, Y in 1..2, Z in 1..2</pre> <pre> ?- domain([X,Y,Z], 1, 2), all_distinct([X,Y,Z]).</pre> <p style="text-align: center;">no</p>	<pre> ?- 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</pre>
--	---

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 e/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} \vee {2},

B in {0} \vee {2},

D in {0} \vee {2} ?

| ?- L = [A,B,C,D], domain(L, 0, 2),
all_distinct_except_0(L), labeling([], L).

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

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

L = [0,0,0,2] ? ;

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

L = [0,0,1,2] ? ;

L = [0,0,2,0] ? ;

L = [0,0,2,1] ? ;

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

...

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 $X_i = j$ sse $X_j = i$
 - ***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] ? ;  
no
```

Assignment

- ***assignment(+Xs, +Ys)***
- ***assignment(+Xs, +Ys, +Options)***
 - ***Xs*** = $[X_1, \dots, X_n]$ e ***Ys*** = $[Y_1, \dots, Y_n]$ são listas de comprimento n de variáveis de domínio e/ou inteiros
 - Verdadeiro se todos os ***X_i***, ***Y_i*** estão em $[1, n]$, são únicos para a sua lista e ***X_i = j*** sse ***Y_j = i*** (as listas são duais)
 - ***Options*** é uma lista que pode conter as opções:
 - *on(On), consistency(Cons)*: idênticas a **all distinct/2**
 - *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]

| ?- 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

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

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(In2, 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:

```
| ?- domain([A,B,C], 1, 2),
      lex_chain([ [A,B,C], [B,C,A], [C,B,A] ]),
      labeling([], [A,B,C]).
```

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

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

no

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:

| ?- 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

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

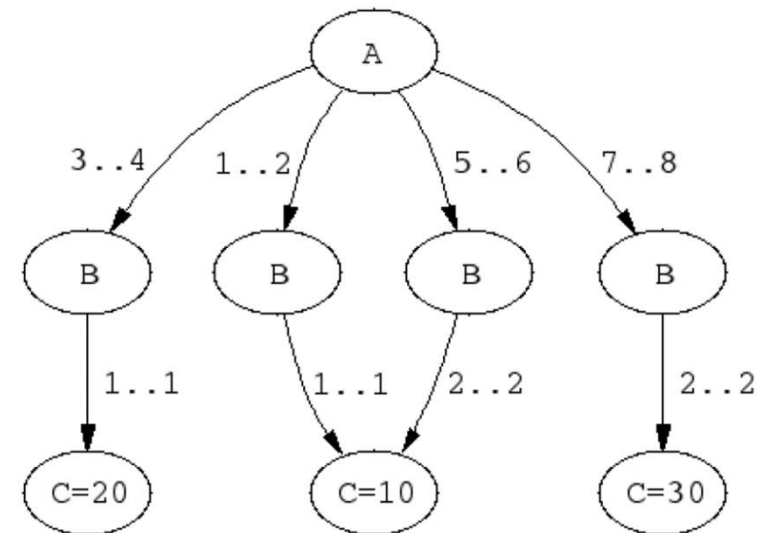
- ***case(+Template, +Tuples, +Dag)***
- ***case(+Template, +Tuples, +Dag, +Options)***
 - Codifica uma restrição n-ária, definida por extensão e/ou desigualdades lineares
 - Usa um DAG: nós correspondem a variáveis, cada arco é etiquetado por um intervalo admissível para a variável no nó de onde parte, 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)
```

```
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}
```

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,
_E in 1..5 ?
```

Cumulative

- ***cumulative(+Tasks)***
- ***cumulative(+Tasks, +Options)***
 - Restringe n tarefas de forma que o consumo de recursos não 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 $O_i + D_i = E_i$ e em todos os instantes $H_1 + H_2 + \dots + H_n \leq L$ (limite de recursos, 1 por 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 $O_i - O_j = D_{ij}$
 - ***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
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),

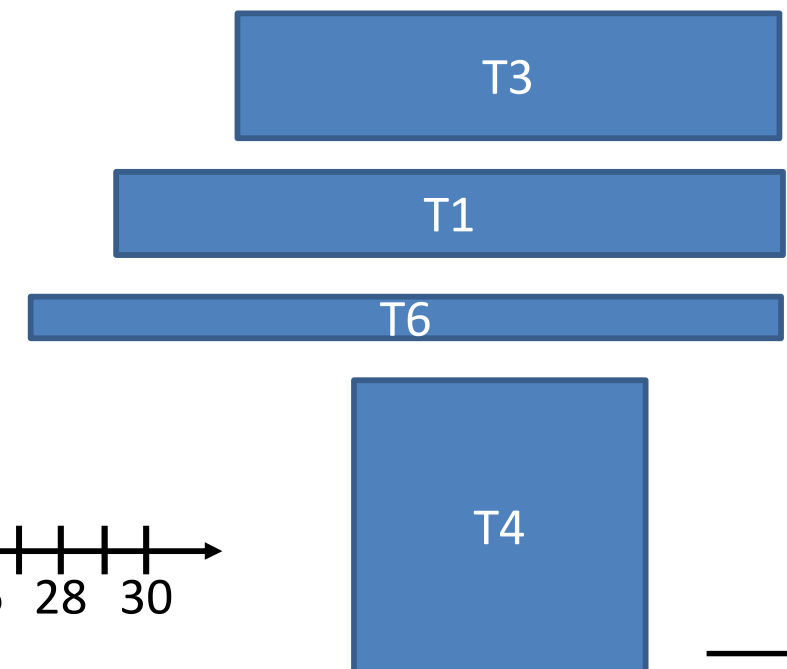
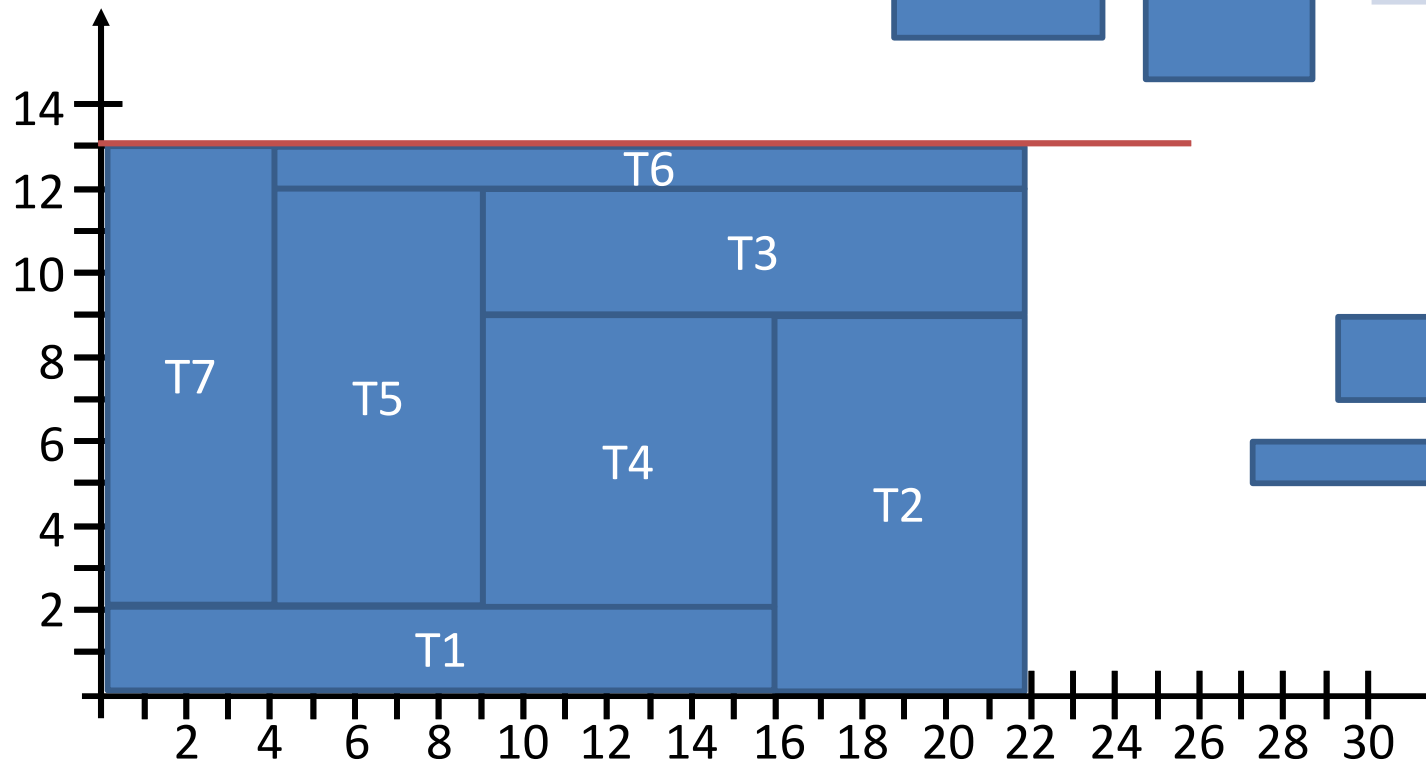
cumulative(Tasks, [limit(13)]),

labeling([minimize(End)], Ss).

Cumulative

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



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
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).

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
A	5
B	6
C	3
D	7
E	9
F	4

Bin	Cap
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
  
```

Disjoint

- ***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***

Disjoint

– Exemplo:

```
place(Starts) :-  
    Starts = [A, B, C],  
    domain(Starts, 1, 10),  
    Lines = [  
        line(A, 5),  
        line(B, 7),  
        line(C, 3)  
    ],  
    A #< C,  
    disjoint1(Lines),  
    labeling([], Starts).
```

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).
```

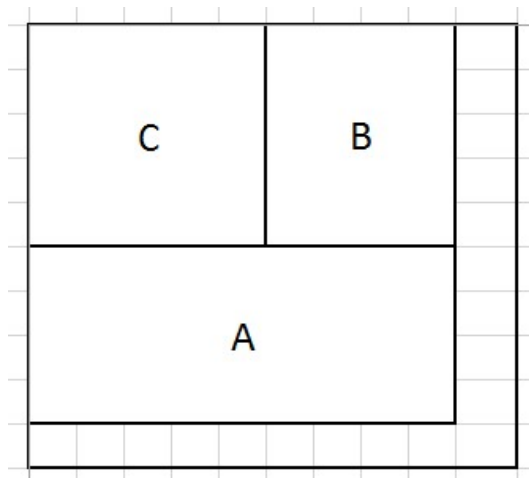
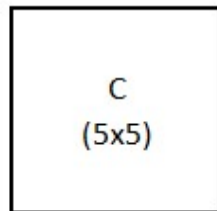
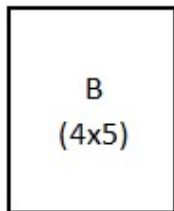
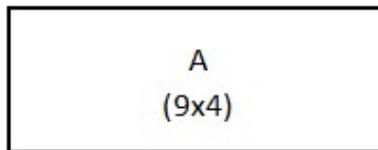
Starts = [1,8,12,10] ? ;
Starts = [1,10,12,8] ? ;
Starts = [3,10,12,1] ? ;
no

Disjoint

- ***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 atômico 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

Disjoint

- 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, 1-3], [2-3, 2-3] ]).
```

```
no
```

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

```
yes
```

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

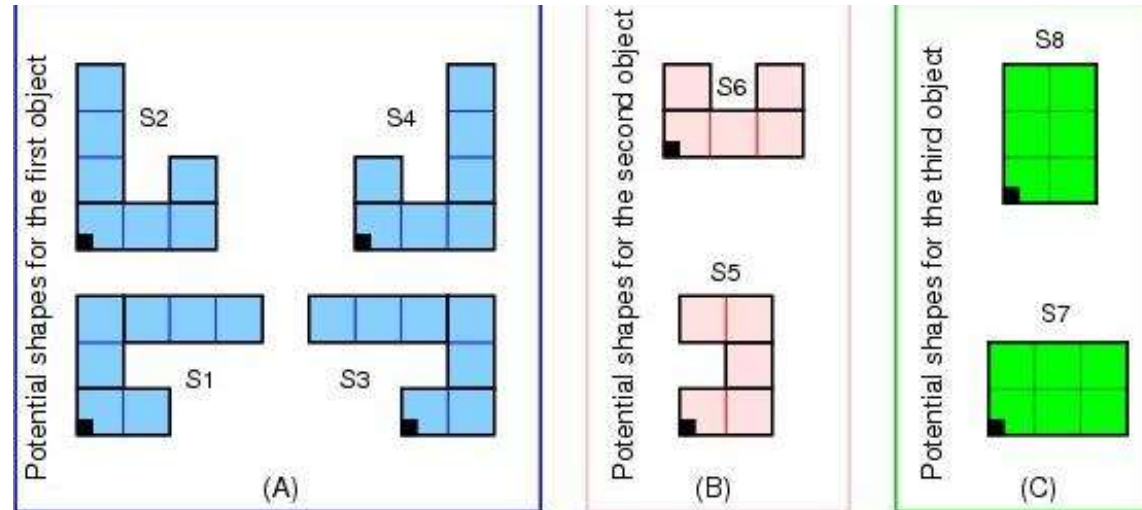
```
no
```

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)

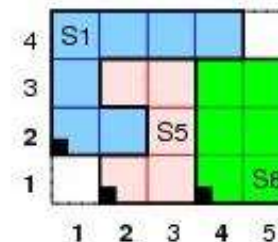
Geost

- Exemplo:



```

| ?- 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])
        ],
        % 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
    ),
    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

- ***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, 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 autômato
 - ***SourcesSinks*** é uma lista de elementos da forma ***source(node)*** ou ***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, os seus valores iniciais (normalmente instanciados) e finais (normalmente não instanciados), respetivamente
 - ***Options*** é lista de opções (ver documentação)

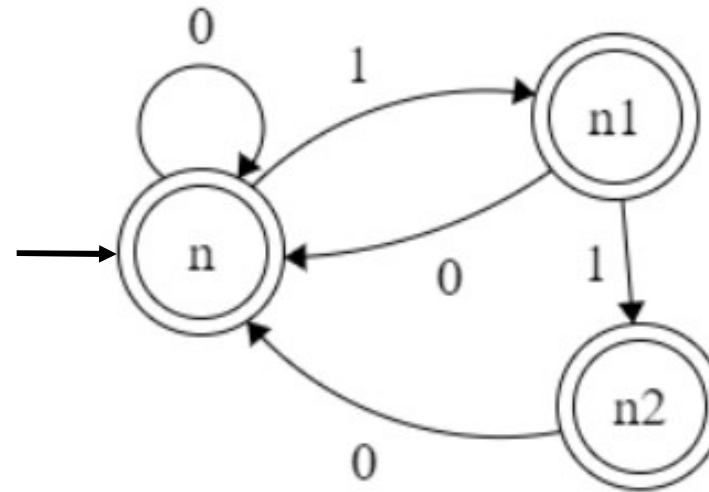
Automaton

• 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) ]).
```



```

| ?- 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
```

Automaton

- 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).
```

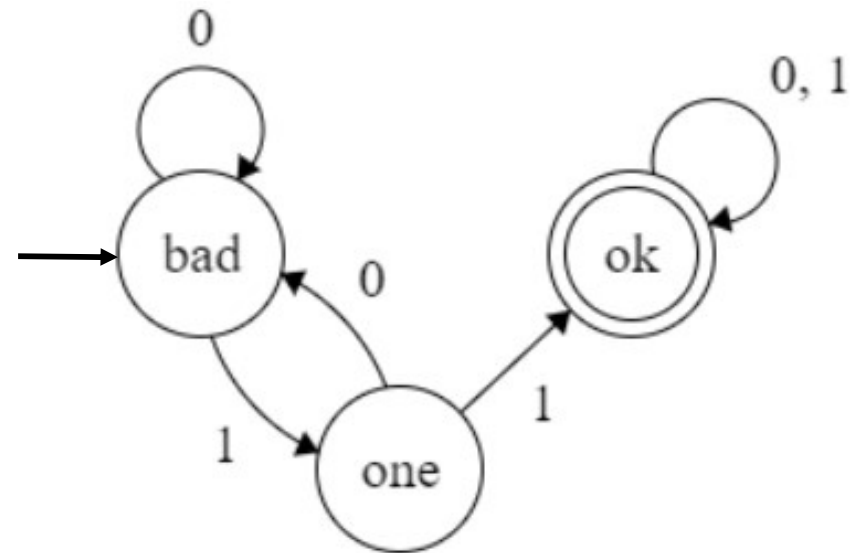
```
| ?- at_least_two_consecutive_ones(L,3).
```

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

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

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

```
no
```



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]) :-

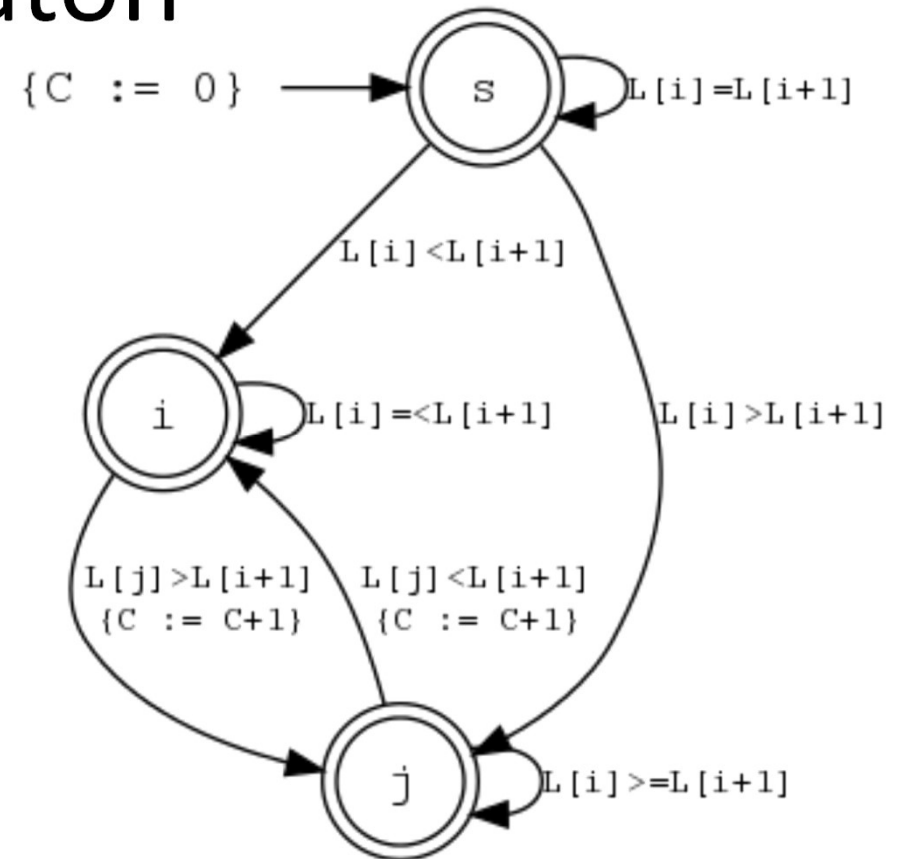
S in 0..2,

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

4. 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 “*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)***

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).

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

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 $X \# \neq B$, 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 (média entre valores mínimo e máximo do domínio de X , com arredondamento para baixo)
 - **median / middle**: escolha binária entre $X \# = M$ e $X \# \neq M$, 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, BB0, 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(BB0, BB)* na sua primeira solução e *later_bound(BB0, BB)* em qualquer solução alternativa
 - Exemplo:
labeling([value(selRandom)], Vars).

```
selRandom(Var, Rest, BB0, BB1):-          % seleciona valor de forma aleatória
    fd_set(Var, Set), fdset_to_list(Set, List),
    random_member(Value, List),             % da library(random)
    ( first_bound(BB0, BB1), Var #= Value ;
      later_bound(BB0, BB1), Var #\= Value ).
```

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:
 - | ?- constraints(A, B, C, D, E, F),
 solve([minimize(Cost)],
 [labeling([ffc, bisect], [A, C, E]),
 labeling([max_regret, median], [B, D, F])]).

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.
```

DEPARTAMENTO DE ENGENHARIA INFORMÁTICA

Q & A

Programação em Lógica

com Restrições no SICStus Prolog

Luís Paulo Reis e Daniel Castro Silva

Março de 2022

Parcialmente baseado em slides anteriores de Henrique L. Cardoso (hlc@fe.up.pt), Luís Paulo Reis (lpreis@fe.up.pt), Daniel Castro Silva (dcs@fe.up.pt), Pedro Barahona, John Hooker, Willem-Jan van Hoeve e outros autores