

Tema 10: Programación lógica con restricciones

Grupo de Programación Declarativa
{José A. Alonso, Andrés Cordón y Miguel A. Gutiérrez}

Dpto. de Ciencias de la Computación e Inteligencia Artificial

UNIVERSIDAD DE SEVILLA

Sistemas de programación lógica con restricciones

- Descripción del sistema que usaremos en el tema
 - ECLiPSe (ECLiPSe Common Logic Programming System)
 - es un sistema basado en Prolog
 - su objetivo es de servir como plataforma para integrar varias extensiones de la programación lógica, en particular la programación lógica con restricciones (CLP)
 - Llamada al sistema

```
> eclipse
ECLiPSe Constraint Logic Programming System [kernel]
Copyright Imperial College London and ICL
Certain libraries copyright Parc Technologies Ltd
GMP library copyright Free Software Foundation
Version 5.7 #28, Mon Dec 22 00:13 2003
```

CLP sobre números reales: CLP(R)

- Uso de la biblioteca CLP(R)

```
[eclipse 1]: lib(clpr).  
Yes (0.32s cpu)
```

- Diferencia entre objetivo y restricción:

```
[eclipse 2]: 1+X=5.  
No (0.00s cpu)
```

```
[eclipse 3]: {1+X=5}.  
X = 4.0  
Yes (0.00s cpu)
```

- Restricciones aritméticas:

- $\langle \text{restricciones} \rangle := \{\langle \text{restricción 1} \rangle, \langle \text{restricción 2} \rangle, \dots\}$
- $\langle \text{restricción} \rangle := \langle \text{expresión 1} \rangle \langle \text{operador} \rangle \langle \text{expresión 2} \rangle$
 $\langle \text{expresión 1} \rangle$ y $\langle \text{expresión 2} \rangle$ son expresiones aritméticas
 $\langle \text{operador} \rangle$ es uno de los siguientes: $=, =\backslash=, <, =<, >, >=$

CLP sobre números reales: CLP(R)

- Ejemplo de programa en Prolog y en CLP(R)

- Especificación:

convierte(-C,+F) se verifica si C son los grados centígrados correspondientes a F grados Fahrenheit; es decir, $C = \frac{(F-32)*5}{9}$.

- Programa Prolog

```
convierte_1(C,F) :-  
    C is (F-32)*5/9.
```

- Sesión con el programa Prolog

```
[eclipse 4]: convierte_1(C,95).  
C = 35  
Yes (0.00s cpu)
```

```
[eclipse 5]: convierte_1(35,F).  
instantiation fault in -(F, 32, _192) in module eclipse  
Abort
```

CLP sobre números reales: CLP(R)

- Programa CLP(R)

```
:  
:- lib(clpr).  
  
convierte_2(C,F) :-  
{C = (F-32)*5/9}.
```

- Sesión con el programa CLP(R)

```
[eclipse 6]: convierte_2(C,95).  
C = 35.0  
Yes (0.00s cpu)
```

```
[eclipse 7]: convierte_2(35,F).  
F = 95.0  
Yes (0.00s cpu)
```

```
[eclipse 8]: convierte_2(C,F).  
% Linear constraints:  
{F = 32.0 + 1.799999999999998 * C}  
Yes (0.00s cpu)
```

CLP sobre números reales: CLP(R)

- Ejemplo de ecuaciones e inecuaciones:

```
[eclipse 9]: {3*X-2*Y=6, 2*Y=X}.
```

```
Y = 1.5
```

```
X = 3.0
```

```
Yes (0.00s cpu)
```

```
[eclipse 10]: {Z=<X-2, Z=<6-X, Z+1=2}.
```

```
X = X
```

```
Z = 1.0
```

```
% Linear constraints:
```

```
{X =< 5.0, X >= 3.0}
```

```
Yes (0.00s cpu)
```

```
[eclipse 11]: {X>0, X+2<0}.
```

```
No (0.00s cpu)
```

CLP sobre números reales: CLP(R)

- Optimización con `minimize/1` y `maximize/1`:

[eclipse 12]: {X=<5}, maximize(X).

X = 5.0

Yes (0.00s cpu)

[eclipse 13]: {X=<5, 2=<X}, minimize(2*X+3).

X = 2.0

Yes (0.00s cpu)

[eclipse 14]: {3=<X, X+1=<Y+2, Y=<9, Z=X+Y}, minimize(Z).

X = 3.0

Y = 2.0

Z = 5.0

Yes (0.00s cpu)

[eclipse 15]: {X+Y=<4}, maximize(X+Y).

% Linear constraints: {Y = 4.0 - X}

Yes (0.00s cpu)

[eclipse 16]: {X=<5}, minimize(X).

No (0.00s cpu)

CLP sobre números reales: CLP(R)

- Optimización con sup/2 e inf/2:

```
[eclipse 17]: {2=<X, X=<5}, inf(X,I), sup(X,S).
```

```
I = 2.0
```

```
X = X
```

```
S = 5.0
```

```
% Linear constraints:
```

```
{X =< 5.0, X >= 2.0}
```

```
Yes (0.00s cpu)
```

```
[eclipse 18]: {3=<X, X+1=<Y+2, Y=<9, Z=X+Y}, inf(Z,I), sup(Z,S), minimize(Z).
```

```
X = 3.0
```

```
Y = 2.0
```

```
I = 5.0
```

```
S = 19.0
```

```
Z = 5.0
```

```
Yes (0.00s cpu)
```

CLP sobre números reales: CLP(R)

- Planificación de tareas:

- Problema: Calcular el menor tiempo necesario para realizar las tareas A, B, C y D teniendo en cuenta que los tiempos empleados en cada una son 2, 3, 5 y 4, respectivamente, y además que A precede a B y a C y que B precede a D.
- Plan óptimo:

```
[eclipse 19]: {Ta>=0, Ta+2=<Tb, Ta+2=<Tc, Tb+3=<Td, Tc+5=<Tf, Td+4=<Tf},  
           minimize(Tf).
```

```
Ta = 0.0  
Tb = 2.0  
Tc = Tc  
Td = 5.0  
Tf = 9.0  
% Linear constraints:  
{Tc =< 4.0, Tc >= 2.0}  
Yes (0.01s cpu)
```

CLP sobre números reales: CLP(R)

- Sucesión de Fibonacci:

- Especificación:

`fib(+N,-F)` se verifica si F es el N -ésimo término de la sucesión de Fibonacci; es decir,
0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, ...

- Programa Prolog

```
fib_1(N,F) :-  
  ( N=0, F=1  
  ; N=1, F=1  
  ; N>1,  
    N1 is N-1, fib_1(N1,F1),  
    N2 is N-2, fib_1(N2,F2),  
    F is F1+F2 ).
```

- Sesión con el programa Prolog

```
[eclipse 20]: fib_1(6,F).  
F = 13  
Yes (0.00s cpu, solution 1, maybe more) ?  
[eclipse 21]: fib_1(N,13).  
instantiation fault in N > 1 in module eclipse  
Abort
```

CLP sobre números reales: CLP(R)

- Programa CLP(R)

```
: - lib(clpr).  
  
fib_2(N,F) :-  
  ( {N=0, F=1}  
  ; {N=1, F=1}  
  ; {N>1, F=F1+F2, N1=N-1, N2=N-2},  
    fib_2(N1,F1),  
    fib_2(N2,F2) ).
```

- Sesión con el programa CLP(R)

```
[eclipse 22]: fib_2(6,F).  
F = 13.0  
Yes (0.01s cpu, solution 1, maybe more) ?  
[eclipse 23]: fib_2(N,13).  
N = 6.0  
Yes (0.02s cpu, solution 1, maybe more) ?  
[eclipse 24]: fib_2(N,4).  
interruption: type a, b, c, e, or h for help : ? a  
abort  
Aborting execution ...  
Abort
```

CLP sobre números reales: CLP(R)

- Modificación de fib_2 para determinar los números que no son términos de la sucesión

```
fib_3(N,F) :-  
  ( {N=0, F=1}  
  ; {N=1, F=1}  
  ; {N>1, F=F1+F2, N1=N-1, N2=N-2, F1>=N1, F2>=N2},  
    fib_3(N1,F1),  
    fib_3(N2,F2) ).
```

- Sesión

```
[eclipse 25]: fib_3(6,F).  
F = 13.0  
Yes (0.02s cpu, solution 1, maybe more) ?  
[eclipse 25]: fib_3(N,13).  
N = 6.0  
Yes (0.04s cpu, solution 1, maybe more) ?  
[eclipse 27]: fib_3(N,4).  
No (0.01s cpu)
```

CLP sobre números racionales: CLP(Q)

- CLP sobre números racionales: CLP(Q)

```
[eclipse 1]: lib(clpq).  
Yes (0.66s cpu)
```

```
[eclipse 2]: {X=2*Y, Y=1-X}.  
Y = 1 / 3  
X = 2 / 3  
Yes (0.00s cpu)
```

Planificación de tareas con CLP(Q)

- Especificación de un problema mediante tareas y precede
 - `tareas(+LTD)` se verifica si LTD es la lista de los pares T/D de las tareas y sus duraciones.

`tareas([t1/5,t2/7,t3/10,t4/2,t5/9]).`

- `precede(+T1,+T2)` se verifica si la tarea T1 tiene que preceder a la T2.

`precede(t1,t2).`

`precede(t1,t4).`

`precede(t2,t3).`

`precede(t4,t5).`

Planificación de tareas con CLP(Q)

- Planificador

- Biblioteca CLP(Q)

```
: - lib(clpq).
```

- planificación(P,TP) se verifica si P es el plan (esto es una lista de elementos de la forma tarea/inicio/duración) para realizar las tareas en el menor tiempo posible y TP es dicho tiempo. Por ejemplo,

```
[eclipse 3]: planificación(P,TP).  
P = [t1/0/5, t2/5/7, t3/12/10, t4/I/2, t5/I/9]  
TP = 22  
% Linear constraints:  
{ I =< 13, I >= 5, I - I >= 2 }  
Yes (0.01s cpu)
```

```
planificación(P,TP) :-  
    tareas(LTD),  
    restricciones(LTD,P,TP),  
    minimize(TP).
```

Planificación de tareas con CLP(Q)

- restricciones(LTD,P,TP) se verifica si P es un plan para realizar las tareas de LTD cumpliendo las restricciones definidas por precedencia/2 y TP es el tiempo que se necesita para ejecutar el plan P.

```
restricciones([],[],_TP).
restricciones([T/D | RLTD],[T/I/D | RTID],TP) :-
    {I >= 0, I + D =< TP},
    restricciones(RLTD,RTID,TP),
    restricciones_aux(T/I/D,RTID).
```

- restricciones_aux(TID,LTID) se verifica si el triple tarea–inicio–duración TID es consistente con la lista de triples tarea–inicio–duración LTID.

```
restricciones_aux(_,[]).
restricciones_aux(T/I/D, [T1/I1/D1 | RTID]) :-
    ( precede(T,T1), ! , {I+D =< I1}
    ; precede(T1,T), ! , {I1+D1 =< I}
    ; true ),
    restricciones_aux(T/I/D,RTID).
```

Restricciones sobre dominios finitos: CLP(FD)

- Restricciones de dominio y aritméticas

- Ejemplos:

```
[eclipse 1]: lib(fd).
```

```
[eclipse 2]: X :: 1..5, Y :: 0..4, X #< Y, Z #= X+Y+1.  
Z = Z{[4..8]}      X = X{[1..3]}      Y = Y{[2..4]}  
Delayed goals:  Y{[2..4]} - X{[1..3]}#>=1  
                 -1 - X{[1..3]} - Y{[2..4]} + Z{[4..8]}#=0
```

```
[eclipse 3]: [X,Y] :: 1..3, Z #=X+Y.  
Z = Z{[2..6]}      X = X{[1..3]}      Y = Y{[1..3]}  
Delayed goals:  0 - X{[1..3]} - Y{[1..3]} + Z{[2..6]}#=0
```

- Tipos de restricciones

- * de dominio de variables: <variable> :: <Mínimo>..<Máximo>

- * de dominio de lista: <lista> :: <Mínimo>..<Máximo>

- * aritmética: <expresión 1> <relación> <expresión 2> con <relación> en
#=, #\=, #<, #>, #=<, #>=.

Restricciones sobre dominios finitos: CLP(FD)

- Relaciones de enumeración:

- `indomain(X)` asigna un valor a la variable de dominio acotado `X`, en orden creciente.
Por ejemplo,

```
[eclipse 4]: X :: 1..3, indomain(X).  
X = 1    Yes (0.00s cpu, solution 1, maybe more) ? ;  
X = 2    Yes (0.01s cpu, solution 2, maybe more) ? ;  
X = 3    Yes (0.01s cpu, solution 3)
```

- `labeling(L)` se verifica si existe una asignación que verifica las restricciones de las variables de la lista `L`. Por ejemplo,

```
[eclipse 5]: L=[X,Y], L :: 1..2, labeling(L).  
X = 1    Y = 1    L = [1, 1]    Yes (0.00s cpu, solution 1, maybe more) ? ;  
X = 1    Y = 2    L = [1, 2]    Yes (0.00s cpu, solution 2, maybe more) ? ;  
X = 2    Y = 1    L = [2, 1]    Yes (0.00s cpu, solution 3, maybe more) ? ;  
X = 2    Y = 2    L = [2, 2]    Yes (0.00s cpu, solution 4)
```

- `alldifferent(L)` se verifica si todos las variables de la lista `L` tienen valores distintos.

Por ejemplo,

```
[eclipse 5]: L=[X,Y], L :: 1..2, alldifferent(L), labeling(L).  
X = 1    Y = 2    L = [1, 2]    Yes (0.00s cpu, solution 1, maybe more) ? ;  
X = 2    Y = 1    L = [2, 1]    Yes (0.00s cpu, solution 2)
```

Restricciones sobre dominios finitos: CLP(FD)

- Problema de criptoaritmética

- Especificación: `solución([S,E,N,D] , [M,O,R,E] , [M,O,N,E,Y])` se verifica si cada una de las letras se sustituye por un dígito distinto de forma que $SEND+MORE=MONEY$.

- Programa

```
: - lib(fd).

solución([S,E,N,D] , [M,O,R,E] , [M,O,N,E,Y]) :-  
    Vars = [S,E,N,D,M,O,R,Y] , Vars :: 0..9,  
    alldifferent(Vars),  
    1000*S+100*E+10*N+D  
    + 1000*M+100*O+10*R+E #=  
    10000*M+1000*O+100*N+10*E+Y,  
    M #\= 0 , S #\= 0,  
    labeling(Vars).
```

- Solución

```
[eclipse 6]: solución(L1,L2,L3).  
L1 = [9,5,6,7]    L2 = [1,0,8,5]    L3 = [1,0,6,5,2]  
Yes (0.00s cpu, solution 1, maybe more) ? ;  
No (0.00s cpu)
```

Restricciones sobre dominios finitos: CLP(FD)

- Problema de las N reinas

- `solución(N,L)` se verifica si L es una solución del problema de las N reinas. Por ejemplo,

```
[eclipse 7]: solución(4,L).
L = [2, 4, 1, 3]    Yes (0.00s cpu, solution 1, maybe more) ? ;
L = [3, 1, 4, 2]    Yes (0.00s cpu, solution 2, maybe more) ? ;
No (0.00s cpu)
[eclipse 8]: findall(L,solución(8,L),LS), length(LS,N).
N = 92
Yes (0.02s cpu)

:- lib(fd).

solución(N,L) :-
    length(L,N),                      % Hay N reinas
    L :: 1..N,                         % Las ordenadas están en el intervalo 1..N
    alldifferent(L),                  % Las ordenadas son distintas (distintas filas)
    segura(L),                        % No hay en más de una en las diagonales
    labeling(L).                      % Buscar los valores de L
```

Restricciones sobre dominios finitos: CLP(FD)

- `segura(L)` se verifica si las reinas colocadas en las ordenadas `L` no se atacan diagonalmente.

```
segura([]).
segura([Y|L]) :-  
    no_ataca(Y,L,1),  
    segura(L).
```

- `no_ataca(Y,L,D)` se verifica si `Y` es un número, `L` es una lista de números $[n_1, \dots, n_m]$ y `D` es un número tales que la reina colocada en la posición (x, Y) no ataca a las colocadas en las posiciones $(x + d, n_1), \dots, (x + d + m, n_m)$.

```
no_ataca(_Y, [], _).
no_ataca(Y1, [Y2|L], D) :-  
    Y1 - Y2 #\= D,  
    Y2 - Y1 #\= D,  
    D1 is D+1,  
    no_ataca(Y1, L, D1).
```

Restricciones sobre dominios finitos: CLP(FD)

- Optimización:

- `minimize(P,V)` busca una solución del problema P que minimiza el valor de V. Por ejemplo,

```
[eclipse 9]: X :: 1..6, V #= X*(X-6), minimize(indomain(X),V).
```

```
Found a solution with cost -5
```

```
Found a solution with cost -8
```

```
Found a solution with cost -9
```

```
X = 3
```

```
V = -9
```

```
Yes (0.00s cpu)
```

```
[eclipse 10]: X :: 1..6, V #= X*(6-X), minimize(indomain(X),V).
```

```
Found a solution with cost 5
```

```
Found a solution with cost 0
```

```
X = 6
```

```
V = 0
```

```
Yes (0.00s cpu)
```

Restricciones sobre dominios finitos: CLP(FD)

- Problemas de planificación óptima de tareas con CLP(FD):

- Planificación

```
[eclipse 11]: Tiempos_iniciales = [Ta,Tb,Tc,Td,Tf] ,  
              Tiempos_iniciales :: 0..10,  
              Ta+2 #=< Tb,  
              Ta+2 #=< Tc,  
              Tb+3 #=< Td,  
              Tc+5 #=< Tf,  
              Td+4 #=< Tf.
```

```
Tiempos_iniciales = [Ta{[0, 1]}, Tb{[2, 3]}, Tc{[2..5]}, Td{[5, 6]}, Tf{[9, 10]}]
```

Delayed goals:

```
Tf{[9, 10]} - Tc{[2..5]}#>=5  
Tc{[2..5]} - Ta{[0, 1]}#>=2  
Tf{[9, 10]} - Td{[5, 6]}#>=4  
Td{[5, 6]} - Tb{[2, 3]}#>=3  
Tb{[2, 3]} - Ta{[0, 1]}#>=2  
Yes (0.00s cpu)
```

Restricciones sobre dominios finitos: CLP(FD)

- Traza:

<i>Paso</i>		<i>Ta</i>	<i>Tb</i>	<i>Tc</i>	<i>Td</i>	<i>Tf</i>
		0..10	0..10	0..10	0..10	0..10
1	$Ta + 2 \leq Tb$	0..8	2..10			
2	$Tb + 3 \leq Td$		2..7		5..10	
3	$Td + 4 \leq Tf$				5..6	9..10
4	$Tb + 3 \leq Td$		2..3			
5	$Ta + 2 \leq Tb$	0..1				
6	$Ta + 2 \leq Tc$			2..10		
7	$Tc + 5 \leq Tf$			2..5		

Restricciones sobre dominios finitos: CLP(FD)

- Optimización

```
[eclipse 11]: Tiempos_iniciales = [Ta,Tb,Tc,Td,Tf] ,  
           Tiempos_iniciales :: 0..20,  
           Ta+2 #=< Tb,  
           Ta+2 #=< Tc ,  
           Tb+3 #=< Td ,  
           Tc+5 #=< Tf ,  
           Td+4 #=< Tf ,  
           minimize(labeling(Tiempos_iniciales),Tf).
```

Found a solution with cost 9

```
Ta = 0  
Tb = 2  
Tc = 2  
Td = 5  
Tiempos_iniciales = [0, 2, 2, 5, 9]  
Tf = 9  
Yes (0.00s cpu)
```

Restricciones sobre dominios finitos: CLP(FD)

- Reducción del espacio de búsqueda

- Genera y prueba

```
p(1).  p(3).  p(7).  p(16).  p(15).  p(14).  
solución_1(X,Y,Z) :-  
    p(X), p(Y), p(Z),  
    q_1(X,Y,Z).  
q_1(X,Y,Z) :-  Y =:= X+1, Z =:= Y+1.
```

- Estadísticas

```
[eclipse 25]: lib(port_profiler).  
[eclipse 26]: port_profile(solución_1(X,Y,Z), []).
```

PREDICATE call

p	/1	42
+	/3	218
=:=	/2	218
q_1	/3	208
solución_1	/3	1

X = 14 Y = 15 Z = 16
Yes (0.00s cpu)

Restricciones sobre dominios finitos: CLP(FD)

- Restringe y genera

```
: - lib(fd).  
  
solución_2(X,Y,Z) :-  
    q_2(X,Y,Z),  
    p(X), p(Y), p(Z).  
  
q_2(X,Y,Z) :- Y #= X+1, Z #= Y+1.
```

- Estadísticas

```
[eclipse 27]: port_profile(solución_2(X,Y,Z), []).  
PREDICATE          call  
p                  /1      9  
q_2                /3      1  
solución_2 /3      1
```

```
X = 14      Y = 15      Z = 16  
Yes (0.00s cpu)
```

Bibliografía

- I. Bratko *Prolog Programming for Artificial Intelligence (Third ed.)* (Prentice–Hall, 2001)
 - Cap 14: “Constraint logic programming”
- A.M. Cheadle, W. Harvey, A.J. Sadler, J. Schimpf, K. Shen y M.G. Wallace *ECLiPSe: An Introduction* (Imperial College London, Technical Report IC–Parc–03–1, 2003)
- K. Marriott y P.J. Stuckey *Programming with Constraints. An Introduction.* (The MIT Press, 1998).