

Programación declarativa: lógica y restricciones

Programación Lógica con Restricciones *Constraint Logic Programming (CLP)*

Mari Carmen Suárez de Figueroa Baonza

mcsuarez@fi.upm.es



POLITÉCNICA

Introducción (I)

- **CLP** es un lenguaje rico y potente para modelar problemas de optimización
 - Ofrece una forma declarativa para modelar problemas de satisfacción de restricciones
- El modelado se basa en variables, dominios y restricciones
 - Dominios: reales, enteros, booleanos, etc.
 - CLP(R)
 - Limitaciones particulares permitidas para cada dominio:
 - Por ejemplo, limitaciones aritméticas (+, *, =, ≤, ≥, <, >)
 - Algoritmos de resolución de restricciones: simplex, gauss, etc.

Introducción (II)

- Un **problema de satisfacción de restricciones** se puede representar como un triple formado por:
 - Un conjunto de **variables** $V = \{X_1, \dots, X_n\}$
 - Para cada variable de V un conjunto de posibles valores D_i , que llamaremos **dominio** de X_i
 - Un **conjunto de restricciones**, normalmente binarias, $C_{ij}(X_i, X_j)$ que determinan los valores que las variables pueden tomar simultáneamente
- El **objetivo** es encontrar un valor para cada variable de manera que se satisfagan todas las restricciones del problema
 - Cada restricción limita el conjunto de asignaciones para las variables implicadas

Introducción (III)

■ Ventajas:

- Mayor expresividad en el tratamiento de problemas
- Diseño mas uniforme y mayor efectividad
 - Puede ahorrar mucha codificación
- Aumento de la eficiencia
 - Gracias a la reducción del espacio de búsqueda
 - LP: generate-and-test
 - CLP: limitar-y-generar

■ Desventajas:

- Algoritmos de resolución (simplex, gauss, etc.) complejos que puede afectar al rendimiento
- Necesidad de técnicas específicas para el tratamiento de los objetos

Restricciones en Ciao Prolog

- Planteadas como extensiones al sistema Prolog principal
 - Requieren la declaración inicial correspondiente
 - Definen operadores especiales para expresar las restricciones
 - `.=.` , `.>.` , `.>=.` etc.
 - Restricciones sobre el dominio de los **racionales**
 - `:- use_package(clpq).`
 - Restricciones sobre el dominio de los **reales**
 - `:- use_package(clpr).`

Restricciones en SWI Prolog

- Extensiones modulares al sistema Prolog principal
 - Requieren la declaración inicial correspondiente
 - Restricciones sobre el dominio de los **racionales y los reales**
 - `:- use_module(library(clpq))` o bien `:- use_module(library(clpr))`
 - Las restricciones se expresan con los operadores aritméticos usuales, *pero* encerrados entre llaves: `{ }`
 - Además, `=/2` expresa una restricción de identidad (no de unificabilidad)
 - Restricciones sobre dominios finitos (**discretos**)
 - `:- use_module(library(clpfd))`. Similar a SICStus Prolog
 - Las restricciones se expresan con operadores específicos: `#>`, `#=`, etc.
 - Cuando las restricciones sólo acotan un rango de valores, `label/1` genera (en *backtracking*) todos los valores posibles

CLP(X): Programas

- Un programa en CLP es una colección de reglas de la forma
 - $a \leftarrow b_1, \dots, b_n$ (donde a es un átomo y los b_i 's son átomos o restricciones)
- Un hecho es una regla
 - $a \leftarrow c$ (donde c es una restricción)
- Un objetivo (o consulta) G es una conjunción de restricciones y átomos
- Cada restricción es una fórmula de primer orden construida con restricciones primitivas
 - $p(t_1, t_2, \dots, t_n)$, con términos t_1, t_2, \dots, t_n y p símbolo de predicado, es una restricción primitiva

CLP(\mathcal{R})

- Prolog no puede resolver $x-3 = y+5$
- CLP (\mathcal{R}) es un lenguaje basado en Prolog, que incluye capacidades para resolver restricciones sobre números reales
 - Expresiones aritméticas lineales: números, variables y operadores (negación, suma, resta, multiplicación y división)
 - Ejemplo: $t1 R t2$, donde $R = \{ >, \geq, =, \leq, <, = \}$
- CLP (\mathcal{R}) utiliza la misma estrategia de ejecución que Prolog
 - primero en profundidad, de izquierda a derecha
- CLP (\mathcal{R}) es capaz de resolver directamente (in)-ecuaciones lineales sobre números reales

Programación Lógica vs. CLP(\mathbb{R}) (I)

■ Ejemplo: (Prolog)

■ $q(X, Y, Z) :- Z = f(X, Y).$

□ $?- q(3, 4, Z).$

▪ $Z = f(3,4)$

□ $?- q(X, Y, f(3,4)).$

▪ $X = 3, Y = 4$

□ $?- q(X, Y, Z).$

▪ $Z = f(X,Y)$

■ Ejemplo: (Prolog)

■ $p(X, Y, Z) :- Z \text{ is } X + Y.$

□ $?- p(3, 4, Z). \quad \% \text{ modo in-in-out}$

▪ $Z = 7$

□ $?- p(X, 4, 7). \quad \% \text{ modo out-in-in}$

▪ Instantiation Error

Programación Lógica vs. CLP (\mathcal{R}) (II)

- Ejemplo: (CLP(\mathcal{R}))
- $p(X, Y, Z) :- Z .=. X + Y.$
 - $?- p(3, 4, Z).$ % modo in-in-out
 - $Z = 7$
 - Yes
 - $?- p(X, 4, 7).$ % modo out-in-in
 - $X = 3$
 - Yes
 - $?- p(X, Y, 7).$ % modo out-out-in
 - $X = 7 - Y$
 - Yes

Programación Lógica vs. CLP(\mathbb{R}) (III)

- Ejemplo: Reducción del espacio de búsqueda
- Prolog (generar y testear):
 - `solution(X, Y, Z) :- p(X), p(Y), p(Z), test(X, Y, Z).`
 - `p(14). p(15). p(16). p(7). p(3). p(11).`
 - `test(X, Y, Z) :- Y is X + 1, Z is Y + 1.`
 - ?- `solution(X, Y, Z).`
X = 14,
Y = 15,
Z = 16 ? ;
no
 - 458 pasos (todas las soluciones: 465 pasos)

[clp-ReduccionEspacioBusqueda.pl](#)

Programación Lógica vs. CLP (\mathcal{R}) (IV)

- Ejemplo: Reducción del espacio de búsqueda
- CLP(\mathcal{R}) (generar y testear):
 - `solution(X, Y, Z) :- p(X), p(Y), p(Z), test(X, Y, Z).`
 - `p(14). p(15). p(16). p(7). p(3). p(11).`
 - `test(X, Y, Z) :- Y .=. X + 1, Z .=. Y + 1.`
 - `solution(X, Y, Z).`
 - `Z = 16,`
 - `Y = 15,`
 - `X = 14 ?;`
 - `no`
 - 458 pasos (todas las soluciones: 465 pasos)

Programación Lógica vs. CLP (\mathcal{R}) (\mathcal{V})

- Ejemplo: Reducción del espacio de búsqueda
 - Cambiar 'test(X, Y, Z)' al principio (**restringir y generar**):
 - `solution(X, Y, Z) :- test(X, Y, Z), p(X), p(Y), p(Z).`
 - `p(14). p(15). p(16). p(7). p(3). p(11).`
 - Prolog: `test(X, Y, Z) :- Y is X + 1, Z is Y + 1.`
 - `?- solution(X, Y, Z).`
Instantiation Error
 - CLP(\mathcal{R}): `test(X, Y, Z) :- Y .=. X + 1, Z .=. Y + 1.`
 - `?- solution(X, Y, Z).`
`Z = 16,`
`Y = 15,`
`X = 14 ?;`
`no`
 - 6 pasos (todas las soluciones: 11 pasos)

$$E = \frac{1}{2} mv^2 + 9.81 mh$$

- En **Prolog**, un procedimiento que calcule cualquiera de las cuatro variables dadas las otras tres:

```
energia(E,M,V,H):-  
    number(M),  
    number(V),  
    number(H),  
    E is 0.5*M*V*V + 9.81*M*H.
```

```
energia(E,M,V,H):-  
    number(E),  
    number(M),  
    number(V),  
    H is (E - 0.5*M*V*V)/(9.81*M).
```

```
energia(E,M,V,H):-  
    number(E),  
    number(M),  
    number(H),  
    V is sqrt((E - 9.81*M*H)/0.5*M).
```

```
energia(E,M,V,H):-  
    number(E),  
    number(V),  
    number(H),  
    M is E / (0.5*V*V + 9.81*H).
```

- En **CLP(R)**:

```
% Ciao Prolog  
:- use_package(clpr).
```

```
energia(E,M,V,H):-  
    E .=. 0.5*M*V*V + 9.81*M*H.
```

```
% SWI Prolog  
:- use_module(library(clpq)).
```

```
energia(E,M,V,H):-  
    { E = 0.5*M*V*V + 9.81*M*H }.
```

Ecuaciones Lineales (CLP(\mathcal{R}))

- **Multiplicación de vectores** (de números reales):
 - $(x_1, x_2, \dots, x_n) \cdot (y_1, y_2, \dots, y_n) = x_1 \cdot y_1 + \dots + x_n \cdot y_n$
- Representamos los vectores como listas de números
 - `prod([], [], 0).`
 - `prod([X|Xs], [Y|Ys], P) :- P .=. X * Y + Rest, prod(Xs, Ys, Rest).`
- La unificación se convierte en resolución de restricciones
 - `?- prod([2, 3], [4, 5], K).`
 - $K = 23$
 - `?- prod([2, 3], [5, X2], 22).`
 - $X_2 = 4$
 - `?- prod([2, 7, 3], [Vx, Vy, Vz], 0).`
 - $V_x = -1.5 \cdot V_z - 3.5 \cdot V_y$
- Cualquier respuesta calculada es, en general, una ecuación sobre las variables de la consulta

Sistemas de Ecuaciones Lineales (CLP(\mathbb{R}))

- ¿Podemos resolver **sistemas de ecuaciones**?
 - $3x + y = 5$
 - $x + 8y = 3$
 - ?- `prod([3, 1], [X, Y], 5), prod([1, 8], [X, Y], 3).`
 - $X = 1.6087, Y = 0.173913$
- Se puede construir un predicado más general imitando la notación vectorial matemática $A \cdot x = b$:
 - `system(_Vars, [], []).`
 - `system(Vars, [Co | Coefs], [Ind | Indeps]) :-`
`prod(Vars, Co, Ind),`
`system(Vars, Coefs, Indeps).`
 - ?- `system([X, Y], [[3, 1],[1, 8]],[5, 3]).` **% podemos expresar y resolver sistemas de ecuaciones**
 - $X = 1.6087, Y = 0.173913$

CLP(\mathcal{R}): Ejemplo

- Una comida consiste en un entrante, un plato principal y un postre

Suponemos que existe una base de datos con distintos tipos de comida y sus valores calóricos

Se debe producir un **menú con comida *light*** (valor calórico menor de 10Kcal)

[clp-lightMeal.pl](#)

Ejemplo: Pasatiempo

- Este pasatiempo consta de las siguientes afirmaciones:
 - Un alemán y un británico viven cada uno en una casa de diferente color y tienen diferentes mascotas
 - El alemán vive en la casa verde
 - Hay un perro en la casa blanca
- Se plantea la siguiente pregunta:
 - ¿Quién tiene un gato?

Ejercicio: Pasatiempo

- Este pasatiempo consta de las siguientes afirmaciones:
 - Un alemán, un británico y un sueco viven cada uno en una casa de color diferente, tienen diferentes mascotas y gustan diferentes bebidas
 - El alemán vive en la casa verde
 - El sueco bebe café
 - Al británico no le gustan los gatos
 - Hay un perro en la casa blanca
 - El sueco vive junto a la casa azul
 - Alguien bebe agua y tiene un pez
- Se plantea la siguiente pregunta:
 - ¿Quién bebe té?

Ejercicio: SEND + MORE = MONEY

- ... que quiere decir, en inglés, “Envía más dinero”
- Sustituye, en la suma siguiente, las letras por cifras (de 0 a 9) teniendo en cuenta que a cada letra distinta le corresponde una cifra diferente
 - Las variables S, E, N, D, M, O, R, Y representan dígitos entre 0 and 9
 - La tarea consiste en encontrar valores para estas variables de manera que la operación $SEND + MORE = MONEY$ es correcta
 - Todas las variables deben tomar valores únicos
 - Los números deben estar bien formados (lo que implica que $M > 0$ y $S > 0$)

$$\begin{array}{r} \text{S E N D} \\ + \text{M O R E} \\ \hline \text{M O N E Y} \end{array}$$

Programación declarativa: lógica y restricciones

Programación Lógica con Restricciones *Constraint Logic Programming (CLP)*

Mari Carmen Suárez de Figueroa Baonza

mcsuarez@fi.upm.es



POLITÉCNICA