

Programación Declarativa: Lógica y Restricciones

El lenguaje de programación ISO-Prolog (Parte I)

Mari Carmen Suárez de Figueroa Baonza
mcsuarez@fi.upm.es



POLITÉCNICA

Contenidos

- Predicados para Tipos
- Aritmética
- Acceso a Estructuras
- Predicados Meta-Lógicos
- Comparación de Términos
- Input/Output

Predicados para Tipos

■ Términos Prolog:

- constante
 - átomo
 - número
 - entero
 - real
- variable
- estructura

■ Predicados para tipos: tienen éxito o fallan, pero no producen error

- integer(X)
- float(X)
- number(X)
- atom(X) → X es un término constante (aridad 0) no numérico
- atomic(X) → X es una constante (átomo o número)
- compound(X) → X es una estructura

Predicados para Tipos: Ejemplos

- ?- atom(vacio).
 - Yes
- ?- integer(-3).
 - Yes
- ?- compound([a,b | Xs]).
 - Yes
- ?- compound(-3.14).
 - No
- ?- integer([1]).
 - No
- ?- X = 2, integer(X).
 - Yes
- ?- compound([X]).
 - Yes

Aritmética (I)

■ Términos aritméticos

- Un número es un término aritmético
- Si f es un functor aritmético y X_1, \dots, X_n son términos aritméticos, entonces $f(X_1, \dots, X_n)$ es un término aritmético

■ Functores aritméticos

- $+$, $-$, $*$, $/$ (cociente), $//$ (cociente entero), mod (módulo), etc.

■ Una expresión aritmética sólo puede ser evaluada si no contiene variables libres. En otro caso aparece un error de evaluación

- $(3*X+Y)/Z \rightarrow$ correcta si cuando se evalúan X , Y , y Z son términos aritméticos, en otro caso se produce un error
- $a+3*X \rightarrow$ se produce un error (' a ' no es un término aritmético)

Aritmética (II)

■ Predicados aritméticos

- $<$, $>$, $=<$, $>=$, $:=$ (igualdad aritmética), \neq (desigualdad aritmética), etc.
 - Ambos argumentos se evalúan y se comparan los resultados
- $Z \text{ is } X$
 - X , que debe ser un término aritmético, se evalúa y el resultado se unifica con Z

■ Ejemplos: supongamos que X vale 3 e Y 4, y que Z es una variable libre

- $Y < X+1$, $X \text{ is } Y+1$, $X := Y$. \rightarrow fallo
- $Y < a+1$, $X \text{ is } Z+1$, $X := f(a)$. \rightarrow error

Aritmética (III)

■ Ejemplos:

□ ?- X is $4/2 + 3/7$.

▪ $X = 2.42857$

□ ?- X is $2*4$, 2 is $X//3$.

▪ $X = 8$

□ ?- X is 3, Y is $X+4$.

▪ $X = 3, Y = 7$

□ ?- Y is $X+4$, X is 3.

▪ Error (porque X está libre)

□ ?- $3+4$ is $3+4$.

▪ no

▪ La parte izquierda no unifica con 7 (resultado de evaluar la expresión)

□ X is $X+1$

▪ Fracaso si X está instanciada en la llamada

▪ Error aritmético si X está libre

El orden de los literales es relevante en el uso de predicados evaluables

Aritmética: Ejemplo 1

- `plus(X,Y,Z) :- Z is X + Y`
 - Sólo funciona en modo (in, in, out). X e Y deben ser términos aritméticos
- Otra implementación de `plus/3`
 - `plus(X,Y,Z):- number(X),number(Y), Z is X + Y.` %in-in-out
 - `plus(X,Y,Z):- number(X),number(Z), Y is Z - X.` %in-out-in
 - `plus(X,Y,Z):- number(Y),number(Z), X is Z - Y.` %out-in-in
- Predicado 'suma' entre enteros para cubrir el caso en el que los sumandos puedan no estar instanciados pero el resultado sí

Aritmética: Ejemplo 2

■ Factorial usando aritmética de Peano

- `factorial(0,s(0)).`
- `factorial(s(N),F):- factorial(N,F1), times(s(N),F1,F).`

■ Factorial usando aritmética Prolog

- `factorial(0,1).`
- `factorial(N,F):-`
 - `N > 0,`
 - `N1 is N-1,`
 - `factorial(N1,F1),`
 - `F is F1*N.`

Aritmética: Ejercicio 1

- Sucesión de Fibonacci: 0,1,1,2,3,5,8,13,21, ...
 - cada término, salvo los dos primeros, es la suma de los dos anteriores
- Definir el predicado `fibonacci/2` (`fibonacci(N,X)`) que se verifique si X es el N -ésimo término de la sucesión de Fibonacci.
 - ?- fibonacci(6,X).
 - $X = 8$

Aritmética: Ejercicio 2

- Definir `lista_numeros/3` (`lista_numeros(N,M,L)`) que se verifica si `L` es la lista de los números entre `N` y `M`, ambos inclusive
 - ?- `lista_numeros(3,5,L)`.
 - `L = [3,4,5]`
 - ?- `lista_numeros(3,2,L)`.
 - `no`

[lista_numeros.pl](#)

Aritmética: Ejercicio 3

- Definir el predicado **mcd/3** ($\text{mcd}(X,Y,Z)$) que se verifique si Z es el máximo común divisor de X e Y
 - ?- $\text{mcd}(10,15,X)$.
 - $X=5$

Acceso a Estructuras

- Los meta-predicados de **inspección de estructuras** permiten:
 - Descomponer una estructura en sus componentes
 - Componer una estructura a partir de sus componentes
- Prolog proporciona 3 meta-predicados de inspección:
 - functor/3
 - arg/3
 - =../2

Acceso a Estructuras: functor/3

- **functor(E, F, A):** la estructura E tiene functor F y aridad A
 - E es un término compuesto $f(X_1, \dots, X_n) \rightarrow F=f, A=n$
 - F es el átomo f y A es el entero n $\rightarrow X=f(X_1, \dots, X_n)$
- Ejemplos:
 - ?- functor(padre(juan,jose),padre,2).
 - yes
 - ?- functor(libro(autor, titulo), N, A).
 - N = libro, A = 2
 - ?- functor(X, libro, 2).
 - X = libro(_G358, _G359)
 - ?- functor(p, N, A).
 - N = p, A = 0
 - ?- functor(X, p, 0).
 - X = p

Acceso a Estructuras: functor/3

- En el uso (+,+,+) se comporta como un test
 - ?- functor(t(X,a),t,2).
 - Yes
 - ?- functor(2+3*5-1,'-',2).
 - Yes
 - ?- functor(a,a,0).
 - Yes
 - ?- functor([x,y],',',2).
 - Yes

Acceso a Estructuras: functor/3

- En el uso (+,-,-) se utiliza para obtener el functor principal de un término
 - ?- functor(punto(a,X),F,N).
 - F = punto
 - N = 2
 - ?- functor([A,f(X),Y],F,N).
 - F = '.'
 - N = 2
 - ?- functor([],F,N)
 - F = []
 - N = 0

Acceso a Estructuras: functor/3

- En el uso `(-,+,+)` se comporta como un generador único: se utiliza para generar una plantilla de estructura
 - ?- `functor(T,punto,2)`.
 - `T = punto(_,_)`
 - ?- `functor(T,'+',2)`.
 - `T = _ + _`
 - ?- `functor(T,'+',4)`.
 - `T = '+'(?,?,?,?)`
 - ?- `functor(T,a,0)`.
 - `T = a`

Acceso a Estructuras: arg/3

- **arg(P, E, C):** la estructura E tiene el componente C en la posición P (contando desde 1)
 - P es un entero positivo, E es un término compuesto → C unifica con el p-ésimo argumento de E
 - Los argumentos de numeran a partir de 1, de izquierda a derecha
 - Permite acceder a los argumentos de una estructura de forma compacta y en tiempo constante
- Ejemplos:
 - ?- _T=date(9,February,1947), arg(3,_T,X).
 - X = 1947
 - ?- arg(2, libro(autor, titulo), X).
 - X = titulo
 - ?- arg(N, libro(autor, titulo), autor).
 - N = 1

Acceso a Estructuras: arg/3

- En el uso (+,+,-) se utiliza para obtener el argumento i-ésimo de una estructura
 - ?- arg(3,arco(i,q2,q0),A).
 - $A = q0$
 - ?- arg(1,[a,b,c,d],A).
 - $A = a$
 - ?- arg(2,[a,b,c,d],A).
 - ?- arg(3,[a,b,c,d],A).

Acceso a Estructuras: arg/3

- En el uso (+,-,+) se utiliza para instanciar el argumento i-ésimo de una estructura
 - ?- arg(2,arco(i,Q,q0),q5).
 - $Q = q5$
 - ?- arg(1,[X,b,c,d],a).
 - $X = a$

Acceso a Estructuras: functor y arg. Ejemplo 1

■ `subTerm(X,Y)`: X es un subtérmino del término Y

□ `subTerm(X,X).` Cualquier término es subtérmino de si mismo

□ `subTerm(X,Y):-
 compound(Y),
 functor(Y,F,N),
 subTerm(N,X,Y).`

X es un subtérmino de un término compuesto Y si es subtérmino de uno de los argumentos
`subTerm/3` comprueba iterativamente todos los argumentos

□ `subTerm(N,X,Y):-` Decrementa el contador (número de argumentos) y llama recursivamente a `subTerm`
`N>1, N1 is N-1, subTerm(N1,X,Y).`

□ `subTerm(N,X,Y):-` Caso en el que X es un subtérmino del n-ésimo argumento de Y
`arg(N,Y,A), subTerm(X,A).`

Acceso a Estructuras: functor y arg. Ejemplo 2

- `add_arrays(X,Y,Z)`: Z es el resultado de sumar las matrices X e Y

- `add_arrays(A1,A2,A3):-`

`functor(A1,array,N),`

`functor(A2,array,N),`

`functor(A3,array,N),`

`add_elements(N,A1,A2,A3).`

Se comprueba que los tres argumentos tienen el mismo nombre de functor y la misma aridad

- `add_elements(0,_A1,_A2,_A3).`

- `add_elements(l,A1,A2,A3):-`

`arg(l,A1,X1), %% l > 0`

`arg(l,A2,X2),`

`arg(l,A3,X3),`

`X3 is X1 + X2,`

`l1 is l - 1,`

`add_elements(l1,A1,A2,A3).`

Las matrices se recorren desde el final hasta el principio (para usar un solo índice, deteniéndose a 0), y se suman los elementos correspondientes de las matrices

Acceso a Estructuras: =../2

- $X =.. Y$ (se lee X univ Y)
 - X es cualquier término Prolog
 - Y es una lista cuya cabeza es el átomo del functor principal de X y cuyo resto está formado por los argumentos de X
 - Transforma un término estructurado en una lista:
 - $\text{padre}(\text{juan}, \text{jose}) =.. [\text{padre}, \text{juan}, \text{jose}]$
- Soporta los usos (+,+), (-,+) y (+,-)
- El uso (-,-) genera un error
 - ?- A =.. B.
 - instantiation error

Acceso a Estructuras: =../2

- En el uso (+,+) se comporta como un test
 - ?- f(a, X, g(b,Y)) =.. [f, a, X , g(b,Y)].
 - Yes
 - ?- [a,b,c] =.. ['.', a, [b,c]].
 - Yes
 - ? 2+3*5-1 =.. ['- ',2+3*5,1].
 - Yes
 - ?- a =.. [a].
 - Yes

Acceso a Estructuras: =../2

- En el uso (+,-) se utiliza para descomponer un término en sus componentes
 - ?- punto(2,3) =.. Xs.
 - Xs = [punto, 2, 3]
 - ?- [A,f(X),Y] =.. Xs.
 - Xs = ['.', A, [f(X), Y]] ;
 - ?- sin(X)*cos(X) + 3.14 =.. Xs.
 - Xs = [+ , sin(X)*cos(X), 3.14] ;
 - ?- 6 =.. Xs.
 - Xs = [6]
 - ?- [] =.. Xs.
 - Xs = [[]]

Acceso a Estructuras: =../2

- En el uso (-,+), se comporta como un generador único. Se utiliza para componer un término a partir de sus componentes
 - ?- T =.. ['+',a+b+c,d].
 - T = a+b+c+d
 - ?- T =.. [arco,ej1,i,q3,q5].
 - T = arco(ej1, i, q3, q5)
 - ?- T =.. ['.', p,[a,k]].
 - T = [p, a, k]
 - ?- T =.. [fin].
 - T = fin

Acceso a Estructuras: =../2. Ejercicio

- Suponemos las siguientes figuras geométricas, donde los argumentos de las distintas figuras son números que indican sus dimensiones
 - cuadrado(lado); rectangulo(anchura, altura); triangulo(lado1, lado2, lado3); circulo(radio)
- Definir un predicado **escala/3** (escala(+F,+K,?KF)) que multiplique cada dimensión de la figura F por el factor K, obteniendo la figura escalada KF
- Ejemplo:
 - ?- escala(rectangulo(3,5), 2, R).
 - R = rectangulo(6,10)
 - ?- escala(circulo(6.5),0.5,C).
 - C = circulo(3.25)

Conversión entre Strings y Átomos

■ name(A,S)

- A es el átomo/número cuyo nombre es la lista de caracteres ASCII S
- ?- name(hello,S).
 - S = [104,101,108,108,111]
- ?- name(A,[104,101,108,108,111]).
 - A = hello
- ?- name(A,"hello").
 - A = hello

Predicados Meta-Lógicos (I)

- Se utilizan para examinar el estado de instanciación actual de un término:
 - **var(Term)**: es cierto si Term es una variable libre (no instanciada)
 - ?- var(X), X = f(a). % éxito
 - ?- X = f(a), var(X). % fallo
 - **nonvar(Term)**: es cierto si Term no es una variable libre
 - ?- X = f(Y), nonvar(X). % éxito
 - **ground(Term)**: es cierto si Term no contiene variables libres (es un término básico)
 - ?- X = f(Y), ground(X). % fallo

Predicados Meta-Lógicos (II)

- `is_list(Term)`: es cierto si Term está instanciado a una lista
 - Es decir, a la lista vacía [] ó a un término con funtor '.' y aridad 2, donde el segundo argumento es una lista
 - `?- is_list(a). % fallo`
 - `?- is_list(X). % fallo`
 - `?- is_list([a,b,c]). % éxito`

Comparación de Términos

- La igualdad de términos puede determinarse de diferentes formas
 - El operador “=” es la propia unificación. Esto es, se unifican las variables de los términos que se comparan
 - El operador “==” no unifica las variables de los términos que se comparan. Por tanto, una variable (no ligada) sólo será igual a sí misma
 - $T1 = T2$
 - Es cierto si $T1$ y $T2$ pueden unificarse
 - $T1 \neq T2$
 - Es cierto si $T1$ y $T2$ no pueden unificarse
 - $T1 == T2$
 - Es cierto si $T1$ y $T2$ son idénticos
 - $T1 \neq T2$
 - Es cierto si $T1$ y $T2$ no son idénticos

Comparación de Términos: Ejemplos

- $?- a == a.$
 - si
- $?- a == X.$
 - no
- $?- X == Y.$
 - no
- $?- X == X.$
 - $X = _G2$
- $f(X) == f(X).$
 - si
- $?- f(X) == f(Y).$
 - no

Ordenación de Términos No Básicos

■ Orden alfabético/lexicográfico:

- $X @> Y, X @>= Y, X @< Y, X @=< Y$
- P. ej: $T1 @< T2$ se verifica si el término $T1$ es anterior que $T2$ en el orden de términos de Prolog
- Ejemplos:
 - $?- f(a) @> f(b).$ % fallo
 - $?- f(b) @> f(a).$ % éxito
 - $?- f(X) @> f(Y).$ % dependiente de la implementación
 - $?- X @< 3. => \text{Yes}$
 - $?- ab @< ac. => \text{Yes}$
 - $?- 21 @< 123. => \text{Yes}$
 - $?- 12 @< a. => \text{Yes}$
 - $?- g @< f(b). => \text{Yes}$
 - $?- f(b) @< f(a,b). => \text{Yes}$
 - $?- [a,1] @< [a,3]. => \text{Yes}$
 - $?- [a] @< [a,3]. => \text{Yes}$

Comparación de Términos No Básicos: Ejemplos

■ `subterm/2` con términos no básicos

- ❑ `subterm(Sub,Term):- Sub == Term. % Sub y Term son idénticos`
- ❑ `subterm(Sub,Term):-
nonvar(Term),
functor(Term,F,N),
subterm(N,Sub,Term). % subterm/3 no varía con respecto a la definición
vista anteriormente`

■ `insert/3` inserta un elemento en una lista ordenada

- ❑ `insert([], Item, [Item]).`
- ❑ `insert([H|T], Item, [H|T]):- H == Item.`
- ❑ `insert([H|T], Item, [Item, H|T]):- H @> Item.`
- ❑ `insert([H|T], Item, [H|NewT]) :- H @< Item, insert(T, Item, NewT).`

Entrada/Salida de Términos

- Predicado `read(X)`:
 - ❑ Lee por teclado un término, que se instanciará en la variable X
 - ❑ El término debe ir seguido de "." y un carácter no imprimible (espacio o intro)
 - ❑ Se pueden introducir términos en minúsculas, o cadenas
- Predicado `write(X)`:
 - ❑ Siempre se satisface; nunca se intenta resatisfacer
 - ❑ Si X está instanciada, se muestra en pantalla
 - ❑ Si no, se muestra la variable interna (e.g., "_G244")
- Predicado `nl`:
 - ❑ Provoca un salto de línea
- Predicado `tab(X)`:
 - ❑ Escribe X espacios en blanco
- Predicado `display(X)`:
 - ❑ Muestra X sin interpretar los funtores/operadores

Escritura de Términos: Ejemplo

- Escritura de una lista en una columna: [escribir_columna/1](#)
 - `escribir_columna([])`.
 - `escribir_columna([Cabeza | Cola]):-`
 `write(Cabeza),`
 `nl,`
 `escribir_columna(Cola).`

Escritura/Lectura de Términos: Ejemplo

■ Calcular y escribir el cubo de un número dado: [cubo/0](#)

□ cubo :-

```
write('Siguiente item: '),  
read(X),  
procesa(X).
```

□ procesa(stop) :- !.

□ procesa(N) :-

```
C is N*N*N,  
tab(3),  
write('El cubo de '),write(N),  
write(' is '), write(C), nl,  
cubo.
```

Entrada/Salida de Caracteres

■ Predicado `get_code(X)`:

- Si X no está instanciada, captura el primer carácter imprimible y lo instancia en X
- Si X está instanciada, intenta hacer equiparación con la entrada
 - `?- get_code(X).`
|: d
X= 100
 - `?- X=3, get_code(X).`
|: a
no

■ Predicado `put_code(X)`:

- Si X está instanciada a un código ASCII (entero positivo), entonces escribe el correspondiente carácter
 - `?- put_code (104).`
h

Entrada/Salida de Ficheros (I)

- Predicado `see(X)`:
 - Establece como canal de entrada el fichero X
 - Si X no esta instanciada, se produce un error
- Predicado `seeing(X)`:
 - Averigua el canal de entrada activo
- Predicado `seen`:
 - Cierra el fichero y restablece el teclado (*user*) como canal de entrada
- Nota: los ficheros se representan como átomos de Prolog, escribiéndolos entre comillas simples.
 - `'/home/usuario/fichero.txt'`
 - `'salida.txt'`

Entrada/Salida de Ficheros (II)

- Predicado **tell(X)**:
 - Establece como canal de salida el fichero X
 - Si X no esta instanciada, se produce un error
- Predicado **telling(X)**:
 - Averigua el canal de salida activo
- Predicado **told**:
 - Cierra el fichero y restablece el teclado como canal de salida

[*input-output.pl*](#) (write_list_to_file)

Ejercicio

- Escribir un predicado (`barras/1`) que tenga el siguiente comportamiento:

- `?- barras([1,2,5,3,4]).`

`*`

`**`

`*****`

`***`

`****`

`yes`

Programación Declarativa: Lógica y Restricciones

El lenguaje de programación ISO-Prolog (Parte I)

Mari Carmen Suárez de Figueroa Baonza
mcsuarez@fi.upm.es



POLITÉCNICA