

Programación Declarativa: Lógica y Restricciones

El Lenguaje de Programación ISO-Prolog

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
- Entrada/Salida
- Meta-Programación
- Modificación Dinámica
- *Parsing*

Predicados para Tipos (I)

■ Términos Prolog:

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

■ Predicados para tipos:

- ❑ Son relaciones unarias que permiten comprobar el tipo de un termino
- ❑ Tienen éxito o fallan, pero no producen error
- ❑ No se pueden usar para generar
 - Si el argumento es una variable, fallan en lugar de instanciarla a valores posibles

Predicados para Tipos (II)

■ Ejemplos de Predicados para Tipos:

- ❑ `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 (III): 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 **is** X
 - X , que debe ser un término aritmético, se evalúa y el resultado **se unifica** con Z

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

- $Y < X+1$, X is $Y+1$, $X := Y$. \rightarrow fallo
- $Y < a+1$, X 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

- $\text{factorial}(0, s(0))$.
- $\text{factorial}(s(N), F) :- \text{factorial}(N, F1), \text{times}(s(N), F1, F)$.

■ Factorial usando aritmética Prolog

- $\text{factorial}(0, 1)$.
- $\text{factorial}(N, F) :-$
 - $N > 0,$
 - $N1 \text{ is } N-1,$
 - $\text{factorial}(N1, F1),$
 - $F \text{ is } F1 * N.$

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`

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
 - ?- $\text{mcd}(10,15,X)$.
 - $X=5$
 - Solución: Usar el **algoritmo de Euclides**: (con restas)
 - Si los dos números son iguales, el mcd es cualquiera de ellos
 - Si no, al mayor se le resta el menor y se comprueba si la diferencia es igual al menor
 - Si no, se repite la operación

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 modo (in, in, in) 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 modo (in, out, out) 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

Acceso a Estructuras: functor/3

- En el modo (out, in , in) 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 modo (in, in, out) 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).
 - $A = [b, c, d]$
 - ?- arg(3,[a,b,c,d],A).
 - % fuera de rango
 - no

Acceso a Estructuras: arg/3

- En el modo (in, out, in) 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 los registros 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(I,A1,A2,A3):-`

```
    arg(I,A1,X1), %% I > 0  
    arg(I,A2,X2),  
    arg(I,A3,X3),  
    X3 is X1 + X2,  
    I1 is I - 1,  
    add_elements(I1,A1,A2,A3).
```

Los registros se recorren desde el final hasta el principio (para usar un solo índice, deteniéndose a 0), y se suman los elementos correspondientes

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:
 - `padre(juan, jose) =.. [padre, juan, jose]`
- Soporta los modos (in, in), (out, in) e (in, out)
- El modo (out, out) genera un error
 - `?- A =.. B.`
 - instantiation error

Acceso a Estructuras: =../2

- En el modo (in, in) 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 modo (in, out) 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 modo (out, in) 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 1

- 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)`

Acceso a Estructuras: =../2. Ejercicio 1

- `escala(Fig,K,KFig) :-`
 - `Fig =.. [Tipo | Ds], % descomponer figura`
 - `multiplica(K,Ds,KDs),`
 - `KFig =.. [Tipo | KDs]. % componer figura`
- `multiplica(_,[],[]).`
- `multiplica(K,[D | Ds],[KD | KDs]) :-`
 - `KD is K*D,`
 - `multiplica(K,Ds,KDs).`

Acceso a Estructuras: =../2. Ejercicio 2

■ Definir el predicado `subterm(X,Y)` usando “=../2”

□ `subterm(Term,Term).`

`subterm(Sub,Term) :-`

`compound(Term),`

`Term =.. [F|Args],`

`subtermList(Sub, Args).`

□ `subtermList(Sub,[Arg|Args]) :-`

`subterm(Sub,Arg).`

`subtermList(Sub,[Arg|Args]) :-`

`subtermList(Sub,Args).`

Ejercicio 1: Acceso a Estructuras

- Suponiendo que un polígono se representa por su nombre y las longitudes de sus lados.
- Definir el predicado **es_equilátero/1** que se verifica si el polígono P es equilátero (es decir, que todos sus lados son iguales)
- Ejemplos:
 - ?- es_equilatero(triangulo(4,4,4)).
 - yes
 - ?- es_equilatero(cuadrilatero(3,4,5,3)).
 - No

Ejercicio 2: Acceso a Estructuras

- Suponemos grafos representados mediante listas de aristas coloreadas, que están representadas por una estructura de 3 argumentos, de la que sólo se sabe que el tercer argumento es el color.
- Se pide definir un predicado **colorear_grafo/3** (`colorear_grafo(Grafo,Color,GrafoColoreado)`) que tiña el grafo del color indicado.
 - `colorear_grafo([],_,[]).`
 - `colorear_grafo([X|Xs],C,[Y|Ys]):-`
 - `X =.. [N,A,B,_],`
 - `Y =.. [N,A,B,C],`
 - `colorear_grafo(Xs,C,Ys).`

Predicados Meta-Lógicos

- 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 está totalmente instanciada
 - `?- X = f(Y), ground(X). % fallo`

Comparación de Términos

- La **igualdad de términos** puede determinarse de diferentes formas
 - El operador “=” es la propia unificación
 - Se unifican las variables de los términos que se comparan
 - El operador “==” (idéntico) no unifica las variables de los términos que se comparan
 - Por tanto, una variable (no ligada) sólo será igual a sí misma
 - Ejemplos:
 - $T1 = T2$ 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
- $?- X == X.$
 - si
- $f(X) == f(X).$
 - si
- $?- f(X) == f(Y).$
 - no

Ordenación de Términos No Básicos

■ Orden alfabético/lexicográfico:

- $X @> Y, X @>= Y, X @< Y, X @=< Y$
- Por ejemplo: $T1 @< T2$ se verifica si el término $T1$ es anterior a $T2$ 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

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('Siguiete item: '),  
read(X),  
procesa(X).
```

- procesa(stop) :- !.

```
procesa(N) :-
```

```
  C is N*N*N,
```

```
  tab(3),
```

```
  write('El cubo de '), write(N), write(' es '), write(C), nl,
```

```
  cubo.
```


Entrada/Salida de Caracteres

■ Predicado `get_code(X)`:

- Lee el primer carácter imprimible y unifica su código ASCII con X

- Ejemplo:

- `?- get_code(X).`

|: d

X= 100

■ Predicado `put_code(X)`:

- Escribe el carácter correspondiente al código ASCII instanciado en X

- Ejemplo:

- `?- put_code (104).`

h

Entrada/Salida de Ficheros (I)

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

Entrada/Salida de Ficheros (II)

- Predicado **tell(X)**:
 - Establece como canal de salida el fichero X
 - Si X no está instanciada, el predicado falla
- Predicado **telling(X)**:
 - Averigua el canal de salida activo
- Predicado **told**:
 - Cierra el fichero y restablece el teclado como canal de salida

Entrada/Salida: Ejercicio

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

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

`*`

`**`

`*****`

`***`

`****`

`yes`

Predicados de Orden Superior (I)

- Su semántica viene dada en términos de un lenguaje de orden inferior
 - Los predicados de 2º orden (meta-lenguaje) “hablan sobre” símbolos de un lenguaje de 1º orden (lenguaje-objeto)
- Usos de predicados de orden superior:
 - Comprobación de tipos: `integer/1`, `atom/1`, `var/1`, `ground/1`
 - Construcción de fórmulas: `=../2`
 - Ejecución y control de la ejecución de objetivos: `call/1`
 - Recopilación de múltiples soluciones: `findall/3`, `setof/3`

Predicados de Orden Superior (II)

- **No** son predicados de orden superior:
 - Aquellos que permiten añadir o eliminar cláusulas del conjunto soporte (programa) en tiempo de ejecución (**programación dinámica**)
 - `assert/1`, `retract/1`, `instance/2`, etc.
 - El corte `!/0` que es un mecanismo de control del *backtraking* cuya sintaxis y ejecución es la de un predicado sin serlo realmente

Meta-Programación

- Los argumentos de los predicados “ordinarios” cumplen básicamente dos funciones:
 - Contienen datos sobre los que razonar
 - E.g. `member(2,[1,2,3])`
 - Contienen variables a instanciar
 - E.g. `plus(2,3,X)`
- Un **meta-predicado** tiene entre sus argumentos otros (meta) predicados cuya prueba es parte de la prueba del meta-predicado
 - `opcional(Goal):- call(Goal).`
`opcional(_Goal).`
 - `call/1` (predefinido) tiene éxito cuando su argumento lo tiene
 - Ej. `?- member(c,[a,b]).` *versus* `?- opcional(member(c,[a,b])).`

Meta-Programación: call/1

- El meta-predicado `call(X)` convierte el término `X` en un objetivo y llama a dicho objetivo
 - `X` debe estar instanciado a un término, sino se produce un error (de instanciación)
- `call(X)` se cumple si se satisface `X` como objetivo
- Se usa habitualmente para
 - Meta-programación (intérpretes, *shells*)
 - Definir negación
 - Implementar orden superior
- Ejemplo:
 - `q(a).`
 - `p(X) :- call(X).`
 - `?- p(q(Y)).`
`Y = a`

Meta-Programación: call/1. Ejemplos

■ Ejemplo:

- ❑ `mipred(X) :- display(X), nl.` % Un predicado
- ❑ `ejemplo:- X = mipred(5), call(X).` % Llamada de orden superior

■ Ejemplo: `call/1` resulta muy útil en combinación con otros predicados como `univ/2`

- ❑ `sujeto(12).`
`sujeto(13).`
`sujeto(78).`
- ❑ `aplicar(Predicado):-`
 `sujeto(X), LLamada =.. [Predicado,X], call(LLamada), nl, fail.`
`aplicar(_).`

Predicado fail/0

- El predicado `fail/0` es un predicado predefinido que siempre falla
 - Siempre produce fallo
 - Falla cuando se ejecuta
 - Similar al objetivo `a=b`
 - Es un objetivo que nunca se satisface
- Se utiliza para detectar prematuramente combinaciones de los argumentos que no llevan a solución
 - Evitando la ejecución de código que va a fallar
- Es útil cuando queremos detectar casos explícitos que invalidan un predicado

Corte y Fallo

- Para evitar la aplicación de una regla, se puede forzar el fallo con una combinación de *cut* y *fail*
- Ejemplo: Comprobación de diferencia
 - `different(X,X) :- !, fail.`
`different(X,Y).`
- La combinación de *corte* y *fallo* (*cut-fail*) permite forzar el fracaso de un predicado
 - Especificando una respuesta negativa
 - Útil pero hay que usarlo con cuidado

Corte y Fallo: Ejemplo

- Predicado `ground/1` para verificar que un término no contiene variables libres (es un término básico)
 - Falla tan pronto se encuentra una variable libre
 - `ground(Term):- var(Term), !, fail.`
`ground(Term):-`
`nonvar(Term), functor(Term,F,N), ground(N,Term).`
 - `ground(0,T). % se han recorrido todos los subtérminos`
`ground(N,T):-`
`N>0, arg(N,T,Arg), ground(Arg), N1 is N-1, ground(N1,T).`

Meta-Programación: Negación como Fallo (I)

- La negación en Prolog se representa mediante el predicado predefinido de segundo orden `\+ /1`
 - Recibe como argumento un objetivo
 - Si dicho objetivo tiene éxito la negación falla y viceversa
 - Ejemplo: `\+ (X > 5)` es equivalente a `X =< 5`
- `not/1` usa el **corte** y el predicado **fail**
 - `not(Goal) :- call(Goal), !, fail.`
 - `not(Goal).`
- La terminación de `not(Goal)` depende de la terminación de `Goal`
 - `not(Goal)` termina si se encuentra éxito para `Goal` antes de una rama infinita
 - `not(Goal)` tiene éxito cuando `Goal` no puede ser probado

Meta-Programación: Negación como Fallo (II)

- Funciona de manera adecuada para objetivos básicos (no contienen variables libres)
 - Es responsabilidad del programador asegurar esta condición
 - Nunca instancia variables
- Es útil pero hay que saber utilizarlo:
 - `unmarried_student(X):- not(married(X)), student(X).`
 - `student(joe).` `?- unmarried_student(joe).`
 - `married(john).` `?- unmarried_student(X).`
- Prolog asume que aquellos objetivos que no tienen solución (fallan) son falsos
 - Cualquier cosa que no puede probarse con las reglas y los hechos de la base de conocimiento se considera falsa

Meta-Programación: Negación como Fallo. Ejemplo 1

- `aprobado(X) :- not(suspenso(X)), matriculado(X).`
- `matriculado(juan).`
`matriculado(luis).`
- `suspenso(juan).`

- Consultas
 - `?- aprobado(luis).`
 - `yes`
 - `?- aprobado(X).`
 - `no`

Meta-Programación: Negación como Fallo. Ejemplo 1

- `aprobado2(X) :- matriculado2(X), not(suspenso2(X)).`
- `matriculado2(juan).`
`matriculado2(luis).`
- `suspenso2(juan).`

¿Qué pasa si cambiamos el orden de los predicados?
?- aprobado2 (X).

Meta-Programación: Negación como Fallo. Ejemplo 2

■ Definición de conjuntos disjuntos:

- `overlap(S1,S2):-` % S1 y S2 se solapan si comparten algún elemento
 `member(X,S1),member(X,S2).`
- `disjoint(S1,S2):-`
 `\+overlap(S1,S2).`

- `?- disjoint([a,b,c],[2,c,4]).`
 - `no`
- `?- disjoint([a,b],[1,2,3,4]).`
 - `yes`
- `?- disjoint([a,c],X).`
 - `no`

Ejercicio

- Definir el predicado **borra/3** ($\text{borra}(L1,X,L2)$) que se verifica si $L2$ es la lista obtenida eliminando los elementos de $L1$ unificables simultáneamente con X
 - *Solución 1*: definición con not
 - *Solución 2*: definición con corte
 - $?- \text{borra}([a,b,a,c],a,L).$
 - $L = [b, c] ;$
 - no
 - $?- \text{borra}([a,Y,a,c],a,L).$
 - $L = [c]$
 - $Y = a ;$
 - no
 - $?- \text{borra}([a,Y,a,c],X,L).$
 - $L = [c]$
 - $X = a$
 - $Y = a ;$
 - no

Ejercicio

■ Solución 1: Definición con not

□ borra_1([],_,[]).

borra_1([X|L1],Y,L2) :-

 X=Y,

 borra_1(L1,Y,L2).

borra_1([X|L1],Y,[X|L2]) :-

 not(X=Y),

 borra_1(L1,Y,L2).

Ejercicio

■ Solución 2: Definición con corte

□ borra_2([],_,[]).

borra_2([X|L1],Y,L2) :-

 X=Y, !,

 borra_2(L1,Y,L2).

borra_2([X|L1],Y,[X|L2]) :-

 borra_2(L1,Y,L2).

Meta-Predicados de Control

- Los meta-predicados de control se encargan de imponer control sobre sus argumentos:

```
just_once(Goal):- call(Goal), !.
```

- En lugar de que ese control deba imponerse en la definición de cada predicado a controlar:

```
member_check(X,[X|_]):- !.
member_check(X,[_|Y]):-
    member_check(X,Y).

member(X,[X|_]).
member(X,[_|Y]):-
    member(X,Y).
```

```
?- member_check(2,[1,2,3,2,4]).      ?- just_once(member(2,[1,2,3,2,4])).
```

- Ventajas de los meta-predicados de control:
 - ❑ Control explícito y su definición centralizada en el meta-predicado
 - ❑ Los predicados a controlar mantienen múltiples usos y mayor claridad

Meta-Predicados de Control (más frecuentes)

❑ Negación como fallo:

```
not(Goal):- call(Goal), !, fail.
```

❑ Prueba determinista:

```
just_once(Goal):- call(Goal), !.
```

❑ Prueba condicional:

```
ifthenelse(If,Then,_):-  
    call(If),  
    call(Then).
```

```
If -> Then ; _Else:-  
    call(If),  
    !,  
    call(Then).
```

```
ifthenelse(If,_Then,Else):-  
    \+ If,  
    call(Else).
```

```
If -> _Then ; Else:-  
    call(Else).
```

❑ Bucle:

```
free_while(Cond,Do):-  
    call(Cond),  
    call(Do),  
    fail.
```

```
free_while(_,_).
```

```
while(Cond,Do):-  
    call(Cond),  
    ( Do -> fail ; (!, fail) ).
```

```
while(_,_).
```

Meta-Programación de 2º Orden

- Usando meta-predicados podemos definir predicados de segundo orden:
 - Es decir, predicados que razonan sobre conjuntos/relaciones entre objetos y no sobre los objetos mismos (1^{er} orden)
 - Ejemplos:
 - Definir el conjunto de todas las soluciones de un objetivo
 - Definir la igualdad entre listas al modo de conjuntos
 - Definir el cierre transitivo de una relación
 - Definir una relación de equivalencia a partir de otra relación dada
 - Definir la aplicación de una operación sobre los elementos de una lista
 - Definir el conjunto de todas las soluciones a un objetivo y que cumplen una condición ulterior
 - Definir el cumplimiento de una condición por parte de todos los elementos de una lista

Meta-Programación: findall/3

- El meta-predicado `findall/3` (`findall(Term, Goal, ListResults)`) se verifica si `ListResults` es el conjunto de todas las instancias del término `Term` que verifican el objetivo `Goal`
 - `ListResults` es `[]` si no hay instancias de `Term`
 - El número de soluciones debería ser finita (y enumerable en un tiempo finito)
- Ejemplos:
 - `?- findall(X,(member(X,[d,4,a,3,d,4,2,3])),number(X)),L).`
 - `L = [4, 3, 4, 2, 3]`
 - `?- findall(X,(member(X,[d,4,a,3,d,4,2,3])),compound(X)),L).`
 - `L = []`

Meta-Programación: setof/3

- El meta-predicado `setof/3` (`setof(Term, Goal, ListResults)`) se verifica si `ListResults` es la lista ordenada sin repeticiones de las instancias del término `Term` que verifican el objetivo `Goal`
 - El predicado falla si no hay instancias de `Term`
 - El conjunto debe ser finito (y enumerable en tiempo finito)
- Ejemplos:
 - `?- setof(X,(member(X,[d,4,a,3,d,4,2,3]),number(X)),L).`
 - `L = [2, 3, 4]`
 - `?- setof(X,member(X,[d,4,a,3,d,4,2,3]),L).`
 - `L = [2, 3, 4, a, d]`
 - `?- setof(X,(member(X,[d,4,a,3,d,4,2,3]),compound(X)),L).`
 - `no`

Meta-Programación: bagof/3

- **bagof/3** es igual que **setof/3**, pero devuelve una lista no ordenada y con duplicados (según el orden del *backtracking*)
 - El predicado falla si no hay instancias de Term
 - El conjunto debe ser finito (y enumerable en tiempo finito)
- Ejemplos:
 - ?- bagof(X,(member(X,[d,4,a,3,d,4,2,3])),number(X)),L).
 - L = [4,3,4,2,3]
 - ?- bagof(X,member(X,[d,4,a,3,d,4,2,3]),L).
 - L = [d,4,a,3,d,4,2,3]
 - ?- bagof(X,(member(X,[d,4,a,3,d,4,2,3])),compound(X)),L).
 - no

Ejercicio 1

- Se denomina **factor propio** de un número natural N , a otro número también natural que es divisor de N , pero diferente de N
 - los factores propios de 28 son 1, 2, 4, 7 y 14
- Definir el predicado **factoresPropios/2** (`factoresPropios(+N,-L)`) que se verifique si L es la lista ordenada de los factores propios del número N
 - ?- `factoresPropios(42,L)`.
 - $L = [1,2,3,6,7,14,21]$

Ejercicio 2

- Los números naturales se pueden clasificar en tres tipos:
 - N es de tipo a si N es mayor que la suma de sus factores propios
 - N es de tipo b si N es igual que la suma de sus factores propios
 - N es de tipo c si N es menor que la suma de sus factores propios
- Definir el predicado `tipoNatural/2` (`tipoNatural(+N,-T)`) que se verifique si T es el tipo del número N
 - `tipoNatural(10,T)`.
 - `T=a`
 - `tipoNatural(28,T)`.
 - `T=b`
 - `tipoNatural(12,T)`.
 - `T=c`

Ejercicio 3

- Definir el predicado `soloConsonantes/2` (`soloConsonantes(+P,-Q)`) que se verifica si Q es la palabra que se obtiene al eliminar todas las vocales de la palabra P
 - ?- `soloConsonantes(segoviano,P)`.
 - `P=sgvn`

Ejercicio 4

- Definir el predicado `traduceDigitos/2` (`traduceDigitos(+L1,-L2)`) que se verifica si L2 es la lista de palabras correspondientes a los dígitos de la lista L1
 - ?- `traduceDigitos([1,2],L)`.
 - `L = [uno,dos]`
 - Solución 1: usando recursividad
 - Solución 2: usando metapredicados
- Nota: usar el predicado auxiliar `nombreDigito/2` (`nombreDigito(D,N)`) que se verifica si N es el nombre del dígito D

Ejercicio 5

- Definir el predicado `frecuentes/2` (`frecuentes(+L1,-L2)`) que se verifica si L2 es la lista de los elementos de L1 que suceden el mayor número de veces
 - ?- `frecuentes([1,2,1,2,3,3,4,5,5,0],L)`.
 - `L = [1,2,3,5]`

Ejercicio 6

- Definir el predicado **cartesiano/3** (`cartesiano(L1,L2,L3)`) que tenga éxito si L3 es el producto cartesiano de L1 y L2
 - ?- `cartesiano([a,b],[1,2,3],C)`.
 - $C = [(a,1),(a,2),(a,3),(b,1),(b,2),(b,3)]$

Modificación Dinámica (I)

- La base de conocimientos en Prolog se puede **modificar en tiempo de ejecución** (mientras se ejecuta el programa)
 - Muy potente
- Esto permite
 - Añadir conocimiento adquirido durante la ejecución
 - Suprimir reglas que se hacen innecesarias durante la ejecución
 - Simular algunas técnicas de programación imperativa no disponibles directamente en Prolog
 - Algunos trucos de programación
- A veces, esto es muy útil, pero a menudo un error
 - Código difícil de leer, difícil de entender, difícil de depurar
 - Típicamente, lento

Modificación Dinámica (II)

- La **modificación dinámica** debe utilizarse esporádicamente, con cuidado y a nivel local
 - Para ello existen predicados que añaden o eliminan cláusulas de la base de conocimientos
- La afirmación y la retracción pueden justificarse lógicamente en algunos casos:
 - Aserción de cláusulas que lógicamente se derivan del programa (lemas)
 - Retracción de las cláusulas que son lógicamente redundantes
- El comportamiento y/o los requisitos pueden diferir entre las implementaciones de Prolog
 - Por lo general, el predicado debe declararse dinámico
 - :- dynamic predicado/n.

Modificación Dinámica: Añadir Conocimiento (I)

- **assert/1 (assert(Clausula))**: añade la cláusula a la base de conocimientos al final de todas las cláusulas del predicado
 - Clausula debe estar instanciada a una cláusula Prolog
 - No comprueba si Clausula existe en la base de conocimientos
- **Ejemplo:**
 - padre(pepe, juan). Hecho en la base de conocimientos
 - ?- padre(pepe, X).
X = juan
yes
 - ?- assert(padre(pepe, javi)), padre(pepe, X).
X = juan ;
X = javi
yes

Modificación Dinámica: Añadir Conocimiento (II)

- `assert/1 (assert(Clausula))`: (continuación)
 - Si se introduce una regla, hay que encerrarla entre paréntesis para que los distintos operadores que posea no se confundan
 - Ejemplo:
 - `assert((hijo(X, Y):- padre(Y, X)))`.
- `asserta(Clausula)`: como `assert`, pero coloca la cláusula en primer lugar
- No admiten *backtracking*

Modificación Dinámica: Eliminar Conocimiento (I)

- **retract(Clausula)**: elimina de la base de conocimientos la primera cláusula unificable con Clausula, que no debe ser una variable
 - Por *backtracking* puede eliminar otras cláusulas
 - Si no hay cláusulas, falla
- Ejemplo:
 - padre(pepe, juan).
padre(pepe, javi).
 - ?- retract(padre(pepe, X)), padre(pepe, X).
X = javi
yes

Modificación Dinámica: Eliminar Conocimiento (II)

- **abolish(Predicado/Aridad)**: elimina todas las cláusulas del predicado Predicado con aridad Aridad
 - Predicado debe estar instanciado

- Ejemplo:
 - padre(pepe, juan).
padre(pepe, javi).
 - ?- abolish(padre/2).
yes
 - ?- padre(X,Y).
existence error

Modificación Dinámica: Ejemplo 1

- `relate_numbers(X, Y):- assert(related(X, Y)).`
- `unrelate_numbers(X, Y):- retract(related(X, Y)).`

- `?- related(1, 2).`
 - no
- `?- relate_numbers(1, 2).`
 - yes
- `?- related(1, 2).`
 - yes
- `?- unrelate_numbers(1, 2).`
 - yes
- `?- related(1, 2).`
 - no

Modificación Dinámica: Ejemplo 2

■ Números de Fibonacci

```
fibonacci(0,0).  
fibonacci(1,1).  
fibonacci(N,X):-  
    N>1,  
    N1 is N-1,  
    fibonacci(N1,X1),  
    N2 is N-2,  
    fibonacci(N2,X2),  
  
    X is X1+X2.
```

```
lfib(N,F):- lemma_fib(N,F),!.  
lfib(N,F):-  
    N>1,  
    N1 is N-1,  
    N2 is N1-1,  
    lfib(N1,F1),  
    lfib(N2,F2),  
    F is F1+F2,  
    assert(lemma_fib(N,F)).  
  
:-dynamic lemma_fib/2.  
  
lemma_fib(0,0).  
lemma_fib(1,1).
```

Las llamadas '*memo-functions*' guardan resultados de cálculos intermedios para usarlos posteriormente.
Los predicados '*lemma*' son típicamente '*memo-functions*' que evitan recalcular ciertos resultados.

Modificación Dinámica: Ejercicio

- Programa que permita a un usuario preguntar (vía teclado) por la **capital de un determinado país**
 - Si el país está en la base de conocimientos, entonces se muestra el nombre de su capital
 - Si el país no está en la base de conocimientos, entonces se solicita el nombre de la capital y se introduce este hecho en la base de conocimientos
 - Si el usuario teclea "stop.", entonces se graba la nueva base de conocimientos y se sale del programa

Modificación Dinámica: clause/2 (I)

■ *clause(Head, Body)*:

- ❑ Busca una cláusula cuya cabeza es *Head* y cuyo cuerpo es *Body*
- ❑ La cláusula *Head:-Body* existe en el programa actual
 - *Head* es un término que no es una variable libre
- ❑ El predicado correspondiente debe ser dinámico

■ Ejemplo:

- ❑ $p(X) :- q(X).$
 $p(b) :- r(b), s(b).$
- ❑ $q(a).$
- ❑ $?- \text{clause}(p(a), \text{Cuerpo}).$
 - $\text{Cuerpo} = q(a)$
- ❑ $?- \text{clause}(p(b), \text{Cuerpo}).$
 - $\text{Cuerpo} = q(b);$
 - $\text{Cuerpo} = r(b), s(b)$
- ❑ $?- \text{clause}(q(a), \text{Cuerpo}).$
 - $\text{Cuerpo} = \text{true}$

Modificación Dinámica: clause/2 (II)

- Ejemplo: **Meta-intérprete simple** (“vanilla”) (intérprete de un lenguaje escrito en el propio lenguaje)

- solve(true).

- solve((A,B)) :- solve(A), solve(B).

- solve(A) :- clause(A,B), solve(B).

Lectura Declarativa:

- La meta vacía es cierta
- La meta conjuntiva (A, B) es cierta si A es cierta y B es cierta
- La meta A es cierta si existe una cláusula A:-B y B es cierta

Lectura Procedimental:

- La meta vacía está resuelta
- Para resolver la meta (A, B) resolver primero A y después B
- Para resolver la meta A, seleccionar una cláusula cuya cabeza unifique con A y resolver el cuerpo

- Este código se puede mejorar para realizar diferentes tareas: *tracing*, *debugging*, proporcionar explicaciones (sistemas expertos), etc.

Modificación Dinámica: clause/2 (III)

- Ejemplo: Definir un meta-intérprete que cuente la cantidad de hechos visitados a lo largo de la resolución de una cierta consulta

- `solve(true, 1).`

- `solve((A, B), CHAB) :-`

- `solve(A, CHA), solve(B, CHB),`

- `CHAB is CHA + CHB.`

- `solve(A, CH) :-`

- `clause(A, B), solve(B, CH).`

Análisis Sintáctico (*Parsing*) en Prolog (I)

- Supongamos que necesitamos definir un predicado que sea capaz de aceptar frases sencillas como:
 - Tu hermano es el hijo de tus padres
 - Tu abuelo es el padre de tus padres
 - Mi primo es el hijo de mis tios

Análisis Sintáctico en Prolog (II)

■ Estas frases se ajustan a la siguiente gramática BNF:

- ❑ `<frase> ::= <sn> <sv>`
- ❑ `<sn> ::= <posesivo> <nombre> | <determinante> <nombre>`
- ❑ `<sv> ::= <verbo> <atributo>`
- ❑ `<atributo> ::= <sn> <cn>`
- ❑ `<posesivo> ::= tu | mi | mis | tus`
- ❑ `<nombre> ::= hermano | abuelo | primo | padres | tios | hijo |
padre`
- ❑ `<verbo> ::= es`
- ❑ `<determinante> ::= el`
- ❑ `<cn> ::= <prep> <sn>`
- ❑ `<prep> ::= de`

Análisis Sintáctico en Prolog (III)

- Escribir un predicado `frase/1` que
 - acepte una frase si se adecúa a las reglas de la gramática, o
 - la rechace en caso contrario
- La frase se representa como una lista de palabras
 - `?- frase([mi,primo,es,el,hijo,de,mis,tios]).`
- Una manera de implementar estas reglas gramaticales es emplear la estrategia de “`generar y testear`”
 - `frase(L):-`
 - `append(SN,SV,L),` Genera posibles valores para SN y SV, dividiendo la lista original L
 - `sn(SN),` Comprueban si cada sublista es gramaticalmente correcta. Si no, por *backtracking* se genera otra posible división
 - `sv(SV).`

EjemploAnalisisSintactico-Listas.pl

Nota: Los predicados `sn/1` y `sv/1` son similares a `frase/1`, y llaman a otros predicados que tratan con unidades más pequeñas de una sentencia

Análisis Sintáctico en Prolog (IV)

- La estrategia “generar y testear” es ineficaz
- Una estrategia más eficiente consiste en
 - evitar la etapa de generación
 - pasar la lista completa a los predicados que implementan las reglas gramaticales
 - Estos predicados identifican los correspondientes elementos gramaticales procesando secuencialmente los elementos de la lista de izquierda a derecha, devolviendo el resto de la lista
- Para ello podemos emplear **listas diferencia**

[Ejemplo Analisis Sintactico-Listas Diferencia.pl](#)

Listas Diferencia (*Difference Lists*) (I)

- Son estructuras de datos incompletas
- Ejemplo: La lista [1, 2, 3] se podría representar como la diferencia de los siguientes pares de listas:
 - [1, 2, 3, 5, 8] y [5, 8]
 - [1, 2, 3, 6, 7, 8, 9] y [6, 7, 8, 9]
 - [1,2,3] y []
 - Cada uno de estos ejemplos son casos del **par de dos listas incompletas** [1,2,3 | X] y X
 - El par se llama **lista diferencia**
- Las **listas diferencia** siempre llevan una variable como resto de lista
 - Dicha variable debe guardarse como segundo elemento del par
- Una **lista diferencia** se representa mediante $A-B$ o $A \setminus B$
 - A es una lista abierta que acaba en B ([a,b,c|B])
 - B es una variable libre

Listas Diferencia (*Difference Lists*) (II)

- Ejemplo: La lista [1,2,3] se representa usando listas diferencia como
 - [1, 2, 3 | X] – X
 - ([1, 2, 3 | X], X) (lista abierta, referencia al resto de la lista)
- Permiten mantener un puntero al final de la lista
- Permiten concatenación en tiempo constante
 - `append_dl (X-Y, Y-Z, X-Z)`.
- Permiten manipular listas de forma más eficiente definiendo “patrones de listas”

Listas Diferencia (*Difference Lists*) (III)

- Predicado para transformar una lista diferencia en una lista “normal”

- `dl_to_list([] - _, []) :- !.`

- `dl_to_list([X|Y] - Z, [X|W]) :- dl_to_list(Y - Z, W).`

- `?- dl_to_list([1,2,3|X]-X,L).`

- `X = []`

- `L = [1,2,3];`

- `no`

Listas Diferencia (*Difference Lists*) (IV)

- Predicado para transformar una lista “normal” en una lista diferencia

- `list_to_dl([], X - X).`

- `list_to_dl([X|W], [X|Y] - Z) :- list_to_dl(W, Y - Z).`

- `?- list_to_dl([a,b,c],Y-Z).`

- `Y = [a, b, c|_G167]`

- `Z = _G167 ;`

- `no`

Gramática Definida por Cláusulas (I)

- Prolog incorpora la posibilidad de definir gramáticas mediante una sintaxis especial que oculta la presencia de las listas diferencia
- Esta sintaxis se denomina **Gramática Definida por Cláusulas** (*Definite Clause Grammar* - DCG)
 - Extensión sintáctica de la sintaxis ordinaria de Prolog
 - Se utiliza para la creación de gramáticas formales en forma abreviada
 - Simplifica y hace más legibles los analizadores sintácticos
- Notación:
 - `no_terminal --> cuerpo`
 - no terminales: átomos de Prolog
 - cuerpo: terminales y no terminales separados por “,”
 - cadenas de terminales: listas de átomos de Prolog

Gramática Definida por Cláusulas (II)

■ Ejemplos:

- ❑ $S \rightarrow [a],[b],S.$
- ❑ $S \rightarrow [c].$

- ❑ $Se \rightarrow sn,sv.$
- ❑ $sn \rightarrow det,nom.$
- ❑ $sv \rightarrow verbo,sn.$
- ❑ $det \rightarrow [el].$
- ❑ $nom \rightarrow [perro].$
- ❑ $nom \rightarrow [gato].$
- ❑ $verb \rightarrow [come].$

■ Ejemplo:

- ❑ $oracion(S0,S):- sintagma_nominal(S0,S1), sintagma_verbal(S1,S).$
- ❑ $oracion \rightarrow sintagma_nominal, sintagma_verbal. \quad \% \text{ Sintaxis DCG}$

Gramática Definida por Cláusulas (III)

- Las cláusulas gramaticales definidas con DCG se analizan y traducen a cláusulas Prolog que usan listas diferencias
- Ejemplo:
 - `sentence --> nounphrase, verbphrase. % usando DCG`
 - `sentence (S1, S2) :- nounphrase (S1, S3) , verbphrase (S3, S2). % traducido`
 - Nota: Para analizar una frase, hemos de invocar `sentence/2`
 - `?- sentence ([dog, chases, cat],R).`
- El vocabulario (los símbolos terminales) en DCG se representa con listas simples
 - `noun --> [dog].`
 - `verb --> [chases].`
- Estas listas se traducen a listas diferencia en Prolog
 - `noun([dog|X], X).`
 - `verb([chases|X], X).`

Gramática Definida por Cláusulas (IV)

- La gramática definida presenta algunas deficiencias como la falta de concordancia entre el número del posesivo y el nombre
- Por ejemplo, “mi padres” resultaría aceptable como sintagma nominal (sn):
 - ?- sn([mi,padres], R).
 - R = []
 - yes
- Por ello una frase como la siguiente sería aceptable:
 - ?- frase([mi,abuelo,es,el,padres,de,mis,padre],R).
 - R = []
 - yes

Gramática Definida por Cláusulas: Uso de Variables

- Para resolver este problema se pueden emplear argumentos en las cláusulas de la gramática
 - posesivo(sing) --> [mi].
 - posesivo(plur) --> [mis].
 - nombre(plur) --> [padres].
 - nombre(sing) --> [padre].
- Con esta solución la siguiente frase no es válida
 - ?- frase([mi,primo,es,el,hijo,de,mi,tios],R).
 - no

Gramática Definida por Cláusulas: Uso de Variables

- Ejemplo: Uso de variables para devolver un análisis sintáctico (y eventualmente morfológico) de la frase

Gramática Definida por Cláusulas: Acciones

- Es posible incluir cláusulas de Prolog en la definición de las cláusulas gramaticales
- Estas cláusulas deben encerrarse entre llaves { }
- Ejemplo:
 - %% ?- myphrase(NChars,"the plane flies",[]).
 - :- use_package(dcg).
 - myphrase(N) --> article(AC), spaces(S1), noun(NC), spaces(S2),
verb(VC), { N is AC + S1 + NC + S2 + VC}.
 - article(3) --> "the". spaces(1) --> " "
article(1) --> "a". spaces(N) --> " ", spaces(N1), {N is N1+1}.
 - noun(5) --> "plane". verb(5) --> "flies".
noun(3) --> "car". verb(6) --> "drives".

DCGs: Ejemplo

- Gramática para reconocer expresiones aritméticas
 - $\text{expr} \rightarrow \text{term}$.
 - $\text{expr} \rightarrow \text{term}, [+], \text{expr}$.
 - $\text{expr} \rightarrow \text{term}, [-], \text{expr}$.
 - $\text{term} \rightarrow \text{num}$.
 - $\text{term} \rightarrow \text{num}, [*], \text{term}$.
 - $\text{term} \rightarrow \text{num}, [/], \text{term}$.
 - $\text{num} \rightarrow [D], \{ \text{number}(D) \}$.
 - $\text{parse}(E) \text{ :- expr}(E, [])$.

DCGs: Ejercicio

- Escribir una gramática DCG para analizar contactos telefónicos
 - `texto_contacto('Garcia, Manolo 992168010')`.
 - `texto_contacto('Pedro 634873429')`.
 - `texto_contacto('Perea, Jose Manuel 634987450')`.
 - `texto_contacto('Lopez Carmona, Carmen 594270328')`.
 - `texto_contacto('Castro Moreno, Luis Miguel 340769600')`.
 - `texto_contacto('Martinez de la Rosa, Pedro 917349238')`.

Programación Declarativa: Lógica y Restricciones

El Lenguaje de Programación ISO-Prolog

Mari Carmen Suárez de Figueroa Baonza

mcsuarez@fi.upm.es



POLITÉCNICA