

Programación lógica y Prolog

José A. Alonso

Dpto. de Ciencias de la Computación e Inteligencia Artificial

UNIVERSIDAD DE SEVILLA

Introducción

- Significados de una cláusula definida

$A :- B_1, \dots, B_n$

- Significado declarativo
- Significado procedimental

- Paradigma de la programación lógica:
Ecuación de Kowalski:

algoritmo = lógica + control

- Prolog

- Lenguaje de programación lógica
- Impureza declarativa de Prolog

Resolución SLD

- **Ejemplo de resolución SLD:**

- **Programa:**

```
nieto(X,Z) :- hijo(X,Y), hijo(Y,Z).
hijo(X,Y) :- madre(Y,X).
hijo(X,Y) :- padre(Y,X).
padre(a,b).
madre(b,c).
```

- **Pregunta:**

```
:- nieto(c,X).
```

- **Resolución SLD:**

```
:- nieto(c,X0)
|   nieto(X1,Z1) :- hijo(X1,Y1), hijo(Y1,Z1)
|   {X1/c, Z1/X0}
:- hijo(c,Y1), hijo(Y1, X0)
|   hijo(X2,Y2) :- madre(Y2,X2).
|   {X2/c, Y2/Y1}
:- madre(Y1,c), hijo(Y1,X0)
|   madre(b,c).
|   {Y1/c}
:- hijo(c,X0)
|   hijo(X3,Y3) :- padre(Y3,X3)
|   {X3/c, Y3/X0}
:- padre(X0,c).
|   padre(a,b)
|   {X0/a}
:-
```

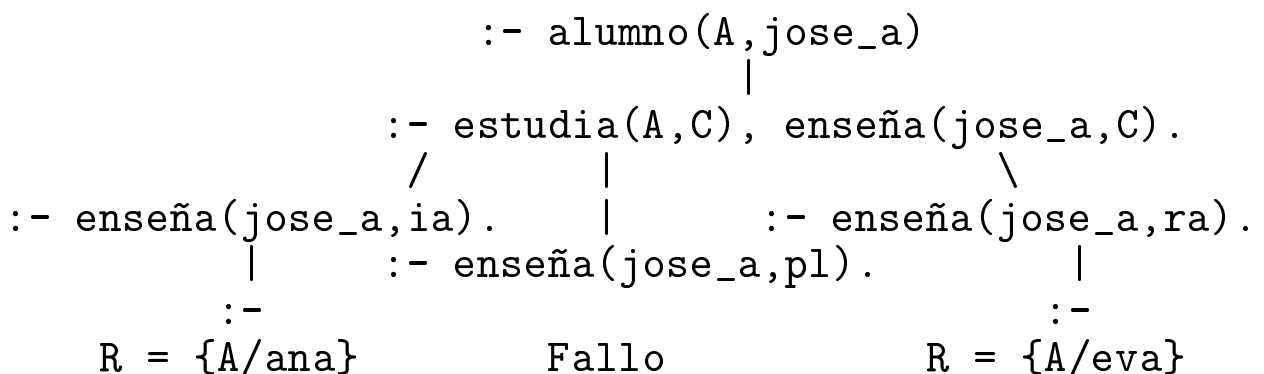
- **Respuesta: {X/a}**

Resolución SLD

- **Siglas SLD:**
 - S: regla de Selección
 - L: resolución Lineal
 - D: cláusulas Definidas
- **Reglas de selección de Prolog:**
 - Selección de objetivos: De izquierda a derecha
 - Selección de reglas: Como en el programa

- **Arbol SLD:**

```
alumno(A,P) :- estudia(A,C), enseña(P,C).
estudia(ana,ia).
estudia(ana,pl).
estudia(eva,ra).
enseña(jose_a,ia).
enseña(jose_a,ra).
enseña(rafael,pl).
```



Resolución SLD

● Sesión

```
?- alumno(A,jose_a).
```

```
A = ana ;
```

```
A = eva ;
```

```
No
```

```
?- trace.
```

```
Yes
```

```
?- alumno(A,jose_a).
```

```
Call: ( 7) alumno(_G178, jose_a) ?
```

```
Call: ( 8) estudia(_G178, _L130) ?
```

```
Exit: ( 8) estudia(ana, ia) ?
```

```
Call: ( 8) enseña(jose_a, ia) ?
```

```
Exit: ( 8) enseña(jose_a, ia) ?
```

```
Exit: ( 7) alumno(ana, jose_a) ?
```

```
A = ana ;
```

```
Redo: ( 8) enseña(jose_a, ia) ?
```

```
Fail: ( 8) enseña(jose_a, ia) ?
```

```
Redo: ( 8) estudia(_G178, _L130) ?
```

```
Exit: ( 8) estudia(ana, pl) ?
```

```
Call: ( 8) enseña(jose_a, pl) ?
```

```
Fail: ( 8) enseña(jose_a, pl) ?
```

```
Redo: ( 8) estudia(_G178, _L130) ?
```

```
Exit: ( 8) estudia(eva, ra) ?
```

```
Call: ( 8) enseña(jose_a, ra) ?
```

```
Exit: ( 8) enseña(jose_a, ra) ?
```

```
Exit: ( 7) alumno(eva, jose_a) ?
```

```
A = eva ;
```

```
No
```

Resolución SLD

- Notas:
 - Ramas de éxito y de fallo
 - Búsqueda en profundidad
- Ramas infinitas en Prolog por predicados simétricos:

- Programa ej-1.pl

```
hermano(X,Y) :- hermano(Y,X).  
hermano(b,a).
```

- Sesión:

```
?- [ej-1].  
Yes
```

```
?- hermano(a,X).  
[WARNING: Out of local stack]  
Execution Aborted
```

- Arbol:

```
                :- hermano(a,X)  
                  |  
                :- hermano(X,a)  
                /      \  
:- hermano(a,X)      :-  
    |  
:- hermano(X,a)  
  /  \  
... :-
```

Resolución SLD

- Programa ej-2.pl

```
hermano(b,a).  
hermano(X,Y) :- hermano(Y,X).
```

- Sesión:

```
?- [ej-2].  
Yes
```

```
?- hermano(a,X).  
X = b ;  
X = b ;  
Yes
```

- Arbol:

```
:- hermano(a,X)  
  |  
:- hermano(X,a)  
 /      \  
:-      :- hermano(a,X)  
                |  
                :- hermano(X,a)  
                /  \  
                :-  ...
```

Resolución SLD

- Ramas infinitas en Prolog por predicados transitivos:

- Programa

```
hermano(a,b).  
hermano(b,c).  
hermano(X,Y) :-  
    hermano(X,Z),  
    hermano(Z,Y).
```

- Pregunta

```
?- hermano(a,X).  
X = b ;  
X = c ;  
[WARNING: Out of local stack]  
Exception: (42407) hermano(c, _L508920) ? a  
Execution Aborted
```


Poda de la búsqueda mediante corte

- Ejemplo nota

- Programa sin corte

```
nota(X,suspenso)      :- X < 5.
nota(X,aprobado)     :- X =< 5, X < 7.
nota(X,notable)      :- X =< 7, X < 9.
nota(X,sobresaliente) :- X >= 9.
```

- Traza

```
?- trace.
Yes
```

```
?- nota(3,Y).
Call: ( 7) nota(3, _G98) ?
Call: ( 8) 3 < 5 ?
Exit: ( 8) 3 < 5 ?
Exit: ( 7) nota(3, suspenso) ?
```

```
Y = suspenso ;
Redo: ( 7) nota(3, _G98) ?
Call: ( 8) 3 >= 5 ?
Fail: ( 8) 3 >= 5 ?
Redo: ( 7) nota(3, _G98) ?
Call: ( 8) 3 >= 7 ?
Fail: ( 8) 3 >= 7 ?
Redo: ( 7) nota(3, _G98) ?
Call: ( 8) 3 >= 9 ?
Fail: ( 8) 3 >= 9 ?
Fail: ( 7) nota(3, _G98) ?
```

No

Poda de la búsqueda mediante corte

- Programa con corte

```
nota(X,suspenso)      :- X < 5, !.  
nota(X,aprobado)     :- X < 7, !.  
nota(X,notable)      :- X < 9, !.  
nota(X,sobresaliente).
```

- Traza

```
?- trace.  
Yes  
?- nota(3,Y).  
  Call: ( 7) nota(3, _G101) ?  
  Call: ( 8) 3 < 5 ?  
  Exit: ( 8) 3 < 5 ?  
  Exit: ( 7) nota(3, suspenso) ?  
Y = suspenso  
Yes  
?- trace.  
Yes  
?- nota(6,Y).  
  Call: ( 7) nota(6, _G101) ?  
  Call: ( 8) 6 < 5 ?  
  Fail: ( 8) 6 < 5 ?  
  Redo: ( 7) nota(6, _G101) ?  
  Call: ( 8) 6 < 7 ?  
  Exit: ( 8) 6 < 7 ?  
  Exit: ( 7) nota(6, aprobado) ?  
Y = aprobado  
Yes
```

Poda de la búsqueda mediante corte

- **Ventajas e inconvenientes del uso del corte**

- Aumento de eficiencia

- Pérdida de sentido declarativo. Ejemplo:

```
?- nota(6,sobresaliente).  
Yes
```

- **Ejemplo maximo**

- Programa sin corte

```
maximo_1(X,Y,X) :- Y =< X.  
maximo_1(X,Y,Y) :- X =< Y.
```

- Programa con corte

```
maximo_2(X,Y,X) :- Y =< X, !.  
maximo_2(X,Y,Y).
```

- Sesión

```
?- maximo_1(3,5,X).  
X = 5 ;  
No  
?- maximo_2(3,5,X).  
X = 5 ;  
No  
?- maximo_1(3,2,2).  
No  
?- maximo_2(3,2,2).  
Yes
```

Negación como fallo

- Negación con corte

- Programa:

```
q(a) :- q(b), !, q(c).  
q(a) :- q(d).  
q(d).
```

- Sesión:

```
?- trace.  
Yes
```

```
?- q(a).  
Call: ( 7) q(a) ?  
Call: ( 8) q(b) ?  
Fail: ( 8) q(b) ?  
Redo: ( 7) q(a) ?  
Call: ( 8) q(d) ?  
Exit: ( 8) q(d) ?  
Exit: ( 7) q(a) ?
```

```
Yes
```

- Negación como fallo

- Programa

```
q(a) :- q(b), q(c).  
q(a) :- no(q(b)), q(d).  
q(d).
```

```
no(P) :- P, !, fail.  
no(P).
```

Negación como fallo

- Sesión:

?- q(a).

Yes

?- trace.

Yes

?- q(a).

Call: (7) q(a) ?

Call: (8) q(b) ?

Fail: (8) q(b) ?

Redo: (7) q(a) ?

Call: (8) no(q(b)) ?

Call: (9) q(b) ?

Fail: (9) q(b) ?

Redo: (8) no(q(b)) ?

Exit: (8) no(q(b)) ?

Call: (8) q(d) ?

Exit: (8) q(d) ?

Exit: (7) q(a) ?

Yes

- Comentarios: eficiencia y claridad

Negación como fallo

- Ejemplo con fallo de la negación

- Programa

```
q(a) :- no(q(b)), q(d).  
q(a) :- q(b).  
q(b).
```

```
no(P) :- P, !, fail.  
no(P).
```

- Sesión

```
?- trace.  
Yes
```

```
?- q(a).  
Call: ( 7) q(a) ?  
Call: ( 8) no(q(b)) ?  
Call: ( 9) q(b) ?  
Exit: ( 9) q(b) ?  
Call: ( 9) fail ?  
Fail: ( 9) fail ?  
Fail: ( 8) no(q(b)) ?  
Redo: ( 7) q(a) ?  
Call: ( 8) q(b) ?  
Exit: ( 8) q(b) ?  
Exit: ( 7) q(a) ?
```

```
Yes
```

- Metapredicado primitivo not

Negación como fallo

- Problemas con negación como fallo

- Programa

```
aprobado(X) :- no(suspenso(X)), matriculado(X).  
matriculado(juan).  
matriculado(luis).  
suspenso(juan).
```

```
no(P) :- P, !, fail.  
no(P).
```

- Sesión

```
?- trace.  
Yes
```

```
?- aprobado(luis).  
Call: ( 8) aprobado(luis) ?  
Call: ( 9) no(suspenso(luis)) ?  
Call: (10) suspenso(luis) ?  
Fail: (10) suspenso(luis) ?  
Redo: ( 9) no(suspenso(luis)) ?  
Exit: ( 9) no(suspenso(luis)) ?  
Call: ( 9) matriculado(luis) ?  
Exit: ( 9) matriculado(luis) ?  
Exit: ( 8) aprobado(luis) ?
```

```
Yes
```

Negación como fallo

```
?- trace.
```

```
Yes
```

```
?- aprobado(X).
```

```
Call: ( 8) aprobado(_G112) ?
```

```
Call: ( 9) no(suspenso(_G112)) ?
```

```
Call: (10) suspenso(_G112) ?
```

```
Exit: (10) suspenso(juan) ?
```

```
Call: (10) fail ?
```

```
Fail: (10) fail ?
```

```
Fail: ( 9) no(suspenso(_G112)) ?
```

```
Fail: ( 8) aprobado(_G112) ?
```

```
No
```

- Interpretación de cláusula

```
aprobado(X) :- no(suspenso(X)), matriculado(X).
```

“X está aprobado si nadie está suspenso y X está matriculado”

- Cambio del orden de literales

```
aprobado(X) :- matriculado(X), no(suspenso(X)).
```

```
matriculado(juan).
```

```
matriculado(luis).
```

```
suspenso(juan).
```

```
no(P) :- P, !, fail.
```

```
no(P).
```


Negación como fallo

- Sesión

```
?- trace.
```

```
Yes
```

```
?- aprobado(X).
```

```
Call: ( 8) aprobado(_G112) ?
```

```
Call: ( 9) matriculado(_G112) ?
```

```
Exit: ( 9) matriculado(juan) ?
```

```
Call: ( 9) no(suspenso(juan)) ?
```

```
Call: (10) suspenso(juan) ?
```

```
Exit: (10) suspenso(juan) ?
```

```
Call: (10) fail ?
```

```
Fail: (10) fail ?
```

```
Fail: ( 9) no(suspenso(juan)) ?
```

```
Redo: ( 9) matriculado(_G112) ?
```

```
Exit: ( 9) matriculado(luis) ?
```

```
Call: ( 9) no(suspenso(luis)) ?
```

```
Call: (10) suspenso(luis) ?
```

```
Fail: (10) suspenso(luis) ?
```

```
Redo: ( 9) no(suspenso(luis)) ?
```

```
Exit: ( 9) no(suspenso(luis)) ?
```

```
Exit: ( 8) aprobado(luis) ?
```

```
X = luis
```

```
Yes
```

- Consejo: Asegurar que not se llame con átomos básicos

Otros usos del corte

- Programa con alternativas

- Programa

```
a(p) :- a(q), a(r), a(s), !, a(t).  
a(p) :- a(q), a(r), a(u).  
a(q).  
a(r).  
a(u).
```

- Sesión

```
?- trace.  
Yes
```

```
?- a(p).  
Call: ( 8) a(p) ?  
Call: ( 9) a(q) ?  
Exit: ( 9) a(q) ?  
Call: ( 9) a(r) ?  
Exit: ( 9) a(r) ?  
Call: ( 9) a(s) ?  
Fail: ( 9) a(s) ?  
Redo: ( 8) a(p) ?  
Call: ( 9) a(q) ?  
Exit: ( 9) a(q) ?  
Call: ( 9) a(r) ?  
Exit: ( 9) a(r) ?  
Call: ( 9) a(u) ?  
Exit: ( 9) a(u) ?  
Exit: ( 8) a(p) ?
```

```
Yes
```

Otros usos del corte

- Programa con `if_then_else`

- Programa

```
a(p) :- a(q), a(r), if_then_else(a(s),a(t),a(u)).
a(q).
a(r).
a(u).
```

```
if_then_else(X,Y,Z) :- X, !, Y.
if_then_else(X,Y,Z) :- Z.
```

- Sesión

```
?- trace.
Yes
```

```
?- a(p).
Call: ( 8) a(p) ?
Call: ( 9) a(q) ?
Exit: ( 9) a(q) ?
Call: ( 9) a(r) ?
Exit: ( 9) a(r) ?
Call: ( 9) if_then_else(a(s), a(t), a(u)) ?
Call: (10) a(s) ?
Fail: (10) a(s) ?
Redo: ( 9) if_then_else(a(s), a(t), a(u)) ?
Call: (10) a(u) ?
Exit: (10) a(u) ?
Exit: ( 9) if_then_else(a(s), a(t), a(u)) ?
Exit: ( 8) a(p) ?
```

```
Yes
```

Otros usos del corte

- Programa con meta-predicado ->

- Programa

```
a(p) :- a(q), a(r),
        (a(s) -> a(t)
         ;      a(u)).
a(q).
a(r).
a(u).
```

- Sesión

```
?- trace.
Yes
```

```
?- a(p).
Call: ( 8) a(p) ?
Call: ( 9) a(q) ?
Exit: ( 9) a(q) ?
Call: ( 9) a(r) ?
Exit: ( 9) a(r) ?
Call: ( 9) a(s) ?
Fail: ( 9) a(s) ?
Call: ( 9) a(u) ?
Exit: ( 9) a(u) ?
Exit: ( 8) a(p) ?
```

```
Yes
```

Otros usos del corte

- Programa con `->` múltiple

- Programa

```
calificacion(X,Y) :-
    nota(X,N),
    ( N < 5 -> Y=suspenso
    ; N < 7 -> Y=aprobado
    ; N < 9 -> Y=notable
    ; true -> Y=sobresaliente).
```

```
nota(juan,6).
```

- Sesión

```
?- trace.
```

```
Yes
```

```
?- calificacion(juan,X).
```

```
Call: ( 8) calificacion(juan, _G167) ?
```

```
Call: ( 9) nota(juan, _L128) ?
```

```
Exit: ( 9) nota(juan, 6) ?
```

```
Call: ( 9) 6 < 5 ?
```

```
Fail: ( 9) 6 < 5 ?
```

```
Call: ( 9) 6 < 7 ?
```

```
Exit: ( 9) 6 < 7 ?
```

```
Call: ( 9) _G167 = aprobado ?
```

```
Exit: ( 9) aprobado = aprobado ?
```

```
Exit: ( 8) calificacion(juan, aprobado) ?
```

```
X = aprobado ;
```

```
No
```

Aritmética en Prolog

- Evaluación de expresiones aritméticas básicas:

is

```
?- display(2+3*4).  
+(2, *(3, 4))
```

```
?- X is 2+3*4.  
X = 14
```

```
?- Y is (2+3)/4.  
Y = 1.25
```

```
?- 5 is 2+3.  
Yes
```

```
?- 5 is X+3.  
[WARNING: Unbound variable in arithmetic expression]
```

- Comparación de is con =

```
?- X = 2+3.  
X = 2 + 3
```

```
?- X is 2+3.  
X = 5
```

```
?- 5 = 2+3.  
No
```

```
?- 5 is 2+3.  
Yes
```

Aritmética en Prolog

```
?- 2+X = 2+3.  
X = 3
```

```
?- X = 2+Y.  
X = 2 + _G89  
Y = _G89
```

```
?- X = 2+X.
```

- Inadecuación por eliminación del test de ocurrencia
 - Programa

```
falso :- X = X+1.
```
 - Sesión

```
?- falso.  
Yes
```

Listas en Prolog

```
?- display([a]).  
. (a, [])  
Yes
```

```
?- display([a,b]).  
. (a, .(b, []))  
Yes
```

```
?- .(X,Y) = [a].  
X = a  
Y = []  
Yes
```

```
?- X = .(a, []).  
X = [a]  
Yes
```

```
?- .(X,Y) = [a,b].  
X = a  
Y = [b]  
Yes
```

```
?- .(X,Y) = [a,b,c].  
X = a  
Y = [b, c]  
Yes
```


Listas en Prolog

```
?- [X|Y] = [a,b,c].  
X = a  
Y = [b, c]  
Yes
```

```
?- [X,Y|Z] = [a,b,c].  
X = a  
Y = b  
Z = [c]  
Yes
```

```
?- [X,Y,Z] = [a,b,c].  
X = a  
Y = b  
Z = c  
Yes
```

```
?- [X,Y,Z] = [a,b].  
No
```

```
?- [X,Y|Z] = [a,b].  
X = a  
Y = b  
Z = []  
Yes
```

Acumuladores

- Procedimiento longitud recursivo

```
longitud([],0).  
longitud([X|R], N) :-  
    longitud(R,M),  
    N is M+1.
```

- Procedimiento longitud recursivo con acumuladores

```
longitud(L,N) :-  
    longitud_ac(L,0,N).  
  
longitud_ac([],N,N).  
longitud_ac([X|R],N0,N) :-  
    N1 is N0+1,  
    longitud_ac(R,N1,N).
```

- Comentarios:

- Acumuladores
- Ventaja de procedimientos recursivos finales
- Procedimiento primitivo length

Acumuladores

- **Procedimiento inversa**

```
inversa([], []).  
inversa([X|L1],L2) :-  
    inversa(L1,L3),  
    conc(L3,[X],L2).
```

```
conc([],L,L).  
conc([X|L1],L2,[X|L3]) :-  
    conc(L1,L2,L3).
```

- **Procedimiento inversa con acumuladores**

```
inversa(L1,L2) :-  
    inversa(L1,[],L2).
```

```
inversa([],L,L).  
inversa([X|L1],L2,L3) :-  
    inversa(L1,[X|L2],L3).
```

- **Representaciones de [a,b,c] como listas de diferencias**

```
[a,b,c,d] - [d]  
[a,b,c,1,2,3] - [1,2,3]  
[a,b,c|X] - [X]  
[a,b,c] - []
```

Acumuladores

- Concatenación de listas de diferencias

- Programa

```
conc_ld(X-RX,Y-RY,X-RY) :- RX=Y.
```

- Sesión

```
?- conc_ld([a,b|RX]-RX,[c,d|RY]-RY,Z-[]).
```

```
RX = [c, d]
```

```
RY = []
```

```
Z = [a, b, c, d]
```

```
Yes
```

```
?- conc_ld([a,b|_RX]-_RX,[c,d|_RY]-_RY,Z-[]).
```

```
Z = [a, b, c, d]
```

```
Yes
```

- Procedimiento inversa con listas de diferencias

- Programa

```
inversa(L1,L2) :-  
    inversa_ld(L1,L2-[]).
```

```
inversa_ld([],L2-L2).
```

```
inversa_ld([X|L1],L2-L3) :-  
    inversa_ld(L1,L2-[X|L3]).
```

Acumuladores

- Traza

```
?- trace.
```

```
Yes
```

```
?- inversa([a,b],L).
```

```
Call: ( 8) inversa([a, b], _G149) ?
```

```
Call: ( 9) inversa_ld([a, b], _G149 - []) ?
```

```
Call: (10) inversa_ld([b], _G149 - [a]) ?
```

```
Call: (11) inversa_ld([], _G149 - [b, a]) ?
```

```
Exit: (11) inversa_ld([], [b, a] - [b, a]) ?
```

```
Exit: (10) inversa_ld([b], [b, a] - [a]) ?
```

```
Exit: ( 9) inversa_ld([a, b], [b, a] - []) ?
```

```
Exit: ( 8) inversa([a, b], [b, a]) ?
```

```
L = [b, a]
```

```
Yes
```

Acumuladores

- Procedimientos reverse y append

```
?- help(reverse).
```

```
reverse(+List1, -List2)
```

```
Reverse the order of the elements in List1 and  
unify the result with the elements of List2.
```

```
Yes
```

```
?- help(append).
```

```
append(?List1, ?List2, ?List3)
```

```
Succeeds when List3 unifies with the concatenation  
of List1 and List2. The predicate can be used with  
any instantiation pattern (even three variables).
```

```
Yes
```

```
?- listing(append).
```

```
append([], A, A).
```

```
append([A|B], C, [A|D]) :-  
    append(B, C, D).
```

```
Yes
```

Predicados de segundo orden

- El predicado de segundo orden `call`

```
?- call(reverse,[a,b,c],X).  
X = [c, b, a]  
Yes
```

- Definición del predicado de segundo orden `map`

```
% ?- map(reverse,[[a,b],[1,2,3]],X).  
% X = [[b, a], [3, 2, 1]]  
% Yes  
map(R, [], []).  
map(R, [X|Xs], [Y|Ys]) :-  
    call(R,X,Y),  
    map(R,Xs,Ys).
```

- El predicado `maplist`

```
?- maplist(reverse,[[a,b],[1,2,3]],X).  
X = [[b, a], [3, 2, 1]]  
Yes
```

- Transformación entre términos y listas con `=..`

```
?- T =.. [suma,2,3,5].  
T = suma(2, 3, 5)  
Yes
```

```
?- suma(2,3,5) =.. L.  
L = [suma, 2, 3, 5]  
Yes
```

Predicados de segundo orden

- Definición del predicado de segundo orden `map`

`con = ..`

```
% ?- map(reverse, [[a,b],[1,2,3]], X).  
% X = [[b, a], [3, 2, 1]]  
% Yes  
map(R, [], []).  
map(R, [X|Xs], [Y|Ys]) :-  
    P =.. [R,X,Y],  
    P,  
    map(R,Xs,Ys).
```

- Base de datos interna

```
?- assert(clase(a,vocal)).  
Yes
```

```
?- listing(clase).  
clase(a, vocal).  
Yes
```

```
?- assert(clase(b,consonante)).  
Yes
```

```
?- listing(clase).  
clase(a, vocal).  
clase(b, consonante).  
Yes
```

```
?- retract(clase(a,vocal)).  
Yes
```


Predicados de segundo orden

```
?- listing(clase).  
clase(b, consonante).  
Yes
```

```
?- asserta(clase(a,vocal)).  
Yes
```

```
?- listing(clase).  
clase(a, vocal).  
clase(b, consonante).  
Yes
```

```
?- abolish(clase,2).  
Yes
```

```
?- listing(clase).  
Correct to 'close'? n  
Correct to 'clause'? n  
[WARNING: No predicates for 'clase']  
No
```

Predicados de segundo orden

- Predicados que recogen todas las soluciones

- El predicado findall

```
?- assert(clase(a,vocal)),
      assert(clase(b,consonante)),
      assert(clase(e,vocal)),
      assert(clase(c,consonante)).
```

Yes

```
?- findall(X,clase(X,vocal),L).
```

```
X = _G331
```

```
L = [a, e]
```

Yes

```
?- findall(_X,clase(_X,vocal),L).
```

```
L = [a, e]
```

Yes

```
?- findall(X,clase(X,C),L).
```

```
X = _G244
```

```
C = _G245
```

```
L = [a, b, e, c] ;
```

No

Predicados de segundo orden

- El predicado bagof

```
?- bagof(X, clase(X, vocal), L).  
X = _G196  
L = [a, e]  
Yes
```

```
?- bagof(X, clase(X, C), L).  
X = _G196  
C = vocal  
L = [a, e] ;  
X = _G196  
C = consonante  
L = [b, c] ;  
No
```

```
?- bagof(X, C^clase(X, C), L).  
X = _G232  
C = _G233  
L = [a, b, e, c] ;  
No
```

- El predicado setof

```
?- setof(X, C^clase(X, C), L).  
X = _G232  
C = _G233  
L = [a, b, c, e]  
Yes
```

Operadores

• Operadores predefinidos

Precedencia	Tipo	Operadores
1200	xfx	:-
1200	fx	:-
1100	xfy	;
1050	xfy	->
1000	xfy	,
900	fy	not
700	xfx	<, =<, >, >=, is, =, =..
500	yfx	+, -
500	fx	-
400	yfx	*, /, //, mod, rem
200	xfy	^

• Tipo de operadores

- fx, fy: Prefijo
- xfx: Infijo no asociativo
- yfx: Infijo asocia por la izquierda
- xfy: Infijo asocia por la derecha
- xf, yf: Postfijo

Operadores

- **Análisis de expresiones con operadores**

```
?- display(2+3+4).  
+(+(2, 3), 4)  
Yes
```

```
?- display(2+3*4).  
+(2, *(3, 4))  
Yes
```

```
?- display((2+3)*4).  
*(+(2, 3), 4)  
Yes
```

```
?- display(2^3^4).  
^(2, ^(3, 4))  
Yes
```

- **Declaración de operadores**

```
?- op(900,fx,si).  
Yes
```

```
?- op(800,xfx,entonces).  
Yes
```

```
?- op(700,yfx,y).  
Yes
```

```
?- display(si a y b y c entonces c).  
si(entonces(y(a, y(b, c)), c))  
Yes
```

Metaprogramas

● Metaprograma 1 (con operadores)

● Especificación

* Base de reglas:

* R1: Si el animal tiene pelos es un mamífero.

* R2: Si el animal da leche es un mamífero.

* R3: Si el animal es un mamífero y tiene pezuñas
es un ungulado.

* R4: Si el animal es un mamífero y rumia
es un ungulado.

* R5: Si el animal es un ungulado y tiene cuello largo
es una jirafa.

* R6: Si el animal es un ungulado y tiene rayas negras
es una cebra.

* Conclusión:

* Si el animal tiene pelos, pezuñas y rayas negras
entonces es una cebra.

● Programa objeto

:- op(900,fx,si).

:- op(800,xfx,entonces).

:- op(700,xfy,y).

si tiene_pelos entonces es_mamifero.

si da_leche entonces es_mamifero.

si es_mamifero y tiene_pezuñas entonces es_ungulado.

si es_mamifero y rumia entonces es_ungulado.

si es_ungulado y tiene_cuello_largo entonces es_jirafa.

si es_ungulado y tiene_rayas_negras entonces es_cebra.

Metaprogramas

- Sesión

```
?- deriva(si tiene_pelos
           y tiene_pezuñas
           y tiene_rayas_negras
           entonces es_cebra).
```

Yes

```
?- deriva(si tiene_pelos
           y tiene_pezuñas
           y tiene_rayas_negras
           entonces es_jirafa).
```

No

- Metaprograma

```
deriva(si Condiciones entonces Conclusion) :-
    si Cuerpo entonces Conclusion,
    deriva(si Condiciones entonces Cuerpo).
deriva(si Condiciones entonces Concl1 y Concl2) :-
    deriva(si Condiciones entonces Concl1),
    deriva(si Condiciones entonces Concl2).
deriva(si Condiciones entonces Conclusion) :-
    asumida(Conclusion,Condiciones).

asumida(A,A).
asumida(A,A y As).
asumida(A,B y As) :-
    asumida(A,As).
```

Metaprogramas

- **Metaprograma 2 (con clause)**

- Programa objeto

```
es_mamifero :- tiene_pelos.  
es_mamifero :- da_leche.  
es_ungulado :- es_mamifero, tiene_pezuñas.  
es_ungulado :- es_mamifero, rumia.  
es_jirafa   :- es_ungulado, tiene_cuello_largo.  
es_cebra    :- es_ungulado, tiene_rayas_negras.
```

```
tiene_pelos.  
tiene_pezuñas.  
tiene_rayas_negras.
```

- El predicado clause

```
?- clause(es_ungulado,C).  
C = es_mamifero, tiene_pezuñas ;  
C = es_mamifero, rumia ;  
No
```

- Metaprograma 2

```
prueba(true).  
prueba((A,B)) :-  
    prueba(A),  
    prueba(B).  
prueba(A) :-  
    clause(A,B),  
    prueba(B).
```


Metaprogramas

- Sesión

```
?- prueba(es_cebra).  
Yes
```

```
?- prueba(es_jirafa).  
Action (h for help) ? a  
abort  
Execution Aborted
```

- Metaprograma 3 (con clause y corte)

```
prueba(true) :- !.  
prueba((A,B)) :- !,  
    prueba(A),  
    prueba(B).  
prueba(A) :-  
    % no A=true ni A=(X,Y)  
    clause(A,B),  
    prueba(B).
```

- Sesión

```
?- prueba(es_cebra).  
Yes
```

```
?- prueba(es_jirafa).  
No
```

Metaprogramas

- **Metaprograma 4 (con variables)**

- **Programa objeto**

```
c(X) :- a(X), b(X).  
a(X) :- f(X).  
b(X) :- f(X).  
f(p).
```

- **Metaprograma 4**

```
prueba(true):-!.  
prueba((A,B)):-!,  
    prueba(A),  
    prueba(B).  
prueba(A):-  
    clause(Cabeza,Cuerpo),  
    A=Cabeza,  
    prueba(Cuerpo).
```

- **Sesión**

```
?- prueba(c(X)).  
X = p ;  
No
```

- **Variaciones de meta-intérpretes:**

- Estrategias de búsqueda
- Procedimientos de prueba
- Lenguaje de cláusulas
- Información adicional

Metaprogramas

- **Meta-intérprete con negación**

```
prueba(true) :- !.  
prueba((A,B)) :- !,  
    prueba(A),  
    prueba(B).  
prueba(not A) :- !,  
    not prueba(A).  
prueba(A) :-  
    clause(A,Cuerpo),  
    prueba(Cuerpo).
```

- **Meta-intérprete con escritura de la demostración**

- **Programa objeto**

```
c(X) :- a(X), b(X).  
a(X) :- f(X).  
b(X) :- f(X).  
f(p).
```

Metaprogramas

- Sesión

```
?- prueba_y_escribe_demostracion(c(X)).
:- c(p)
    +----- c(p) :- a(p), b(p)
    |
:- a(p), b(p)
    +----- a(p) :- f(p)
    |
:- f(p), b(p)
    +----- f(p) :- true
    |
:- b(p)
    +----- b(p) :- f(p)
    |
:- f(p)
    +----- f(p) :- true
    |
    []
```

X = p ;

No

Metaprogramas

- Meta-intérprete

```
prueba_y_escribe_demostracion(A) :-  
    prueba(A,P),  
    escribe_demostracion(P).
```

```
prueba(true,[]) :- !.  
prueba((A,B),[p((A,B),(A:-C))|Demostracion]) :- !,  
    clause(A,C),  
    concatena_conjunciones(C,B,D),  
    prueba(D,Demostracion).  
prueba(A,[p(A,(A:-B))|Demostracion]) :-  
    clause(A,B),  
    prueba(B,Demostracion).
```

```
concatena_conjunciones(true,Ys,Ys).  
concatena_conjunciones(X,Ys,(X,Ys)) :-  
    not X=true,  
    not X=(_A,_B).  
concatena_conjunciones((X,Xs),Ys,(X,Zs)):-  
    concatena_conjunciones(Xs,Ys,Zs).
```

```
escribe_demostracion([]) :-  
    tab(15),write(' [] '),nl.  
escribe_demostracion([p(A,B)|Demostracion]) :-  
    write([:-A)),nl,  
    tab(5),write('+----- '),write(B),nl,  
    tab(5),write('| '),nl,  
    escribe_demostracion(Demostracion).
```

Metodología de programación lógica

- **Enunciado del problema:**

```
?- ord_quicksort([3,2,1,5],L).  
L = [1, 2, 3, 5]
```

- **Procedimiento quicksort:** Para ordenar la lista no vacía L:

- Elegir un elemento X de L y dividir el resto en las dos listas Menores (que contiene los elementos de L menores que X) y Mayores (que contiene los elementos de L mayores o iguales que X)
- Ordenar los Menores obteniendo MenoresOrdenados
- Ordenar los Mayores obteniendo MayoresOrdenados
- La lista L ordenada es la concatenación de MenoresOrdenados y [X|MayoresOrdenados]

Metodología de programación lógica

● Programa

```
ord_quicksort([], []).
ord_quicksort([X|R], Ordenada) :-
    divide(X, R, Menores, Mayores),
    ord_quicksort(Menores, MenoresOrdenados),
    ord_quicksort(Mayores, MayoresOrdenados),
    append(MenoresOrdenados,
           [X|MayoresOrdenados],
           Ordenada).

divide(_, [], [], []).
divide(X, [Y|R], [Y|Menores], Mayores) :-
    menor(Y, X), !,
    divide(X, R, Menores, Mayores).
divide(X, [Y|R], Menores, [Y|Mayores]) :-
    divide(X, R, Menores, Mayores).
```

Bibliografía

- Bratko, I. “Prolog Programming for Artificial Intelligence (2nd ed.)” (Addison–Wesley, 1990)
- Clocksin, W.F. y Mellish, C.S. “Programación en Prolog” (Gustavo Gili, 1987)
- Clocksin, W.F. y Mellish, C.S. “Programming in Prolog (Fourth ed.)” (Springer, 1994)
- Flach, P. “Simply Logical (Intelligent Reasoning by Example)” (John Wiley, 1994)
 - Cap. 3: “Logic programming and Prolog”.
- Kowalski, R. “Lógica, programación e inteligencia artificial” (Díaz de Santos, 1979)
- Sterling, L. y Shapiro, E. “The Art of Prolog (2nd ed.)” (The MIT Press, 1994)