

*Programación declarativa (2005–06)*  
*Tema 2: Listas, operadores y aritmética*

José A. Alonso Jiménez

Andrés Cordon Franco

Grupo de Lógica Computacional

Dpto. Ciencias de la Computación e Inteligencia Artificial

Universidad de Sevilla

## Listas: Definición de listas

- Definición de listas:
  - ▶ La lista vacía  $[]$  es una lista.
  - ▶ Si  $L$  es una lista, entonces  $.(a, L)$  es una lista.

- Ejemplos:

?-  $.(a, .(b, [])) = [a, b]$

Yes

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

$X = a$

$Y = []$

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

$X = a$

$Y = [b]$

?-  $.(X, .(Y, Z)) = [a, b].$

$X = a$

$Y = b$

$Z = []$

## Listas: Escritura abreviada

---

---

- Escritura abreviada:

$$[X|Y] = .(X, Y)$$

- Ejemplos con escritura abreviada:

$$? - [X|Y] = [a, b].$$

$$X = a$$

$$Y = [b]$$

$$? - [X|Y] = [a, b, c, d].$$

$$X = a$$

$$Y = [b, c, d]$$

$$? - [X, Y|Z] = [a, b, c, d].$$

$$X = a$$

$$Y = b$$

$$Z = [c, d]$$

## Listas: Concatenación: Definición

- Concatenación de listas (append):
  - ▶ *Especificación:*  $\text{conc}(A, B, C)$  se verifica si  $C$  es la lista obtenida escribiendo los elementos de la lista  $B$  a continuación de los elementos de la lista  $A$ ; es decir,
    1. Si  $A$  es la lista vacía, entonces la concatenación de  $A$  y  $B$  es  $B$ .
    2. Si  $A$  es una lista cuyo primer elemento es  $X$  y cuyo resto es  $D$ , entonces la concatenación de  $A$  y  $B$  es una lista cuyo primer elemento es  $X$  y cuyo resto es la concatenación de  $D$  y  $B$ .

Por ejemplo,

?–  $\text{conc}([a, b], [b, d], C)$ .

$C = [a, b, b, d]$

- ▶ *Definición 1:*

$\text{conc}(A, B, C) :- A = [], C = B.$

$\text{conc}(A, B, C) :- A = [X|D], \text{conc}(D, B, E), C = [X|E].$

- ▶ *Definición 2:*

$\text{conc}([], B, B).$

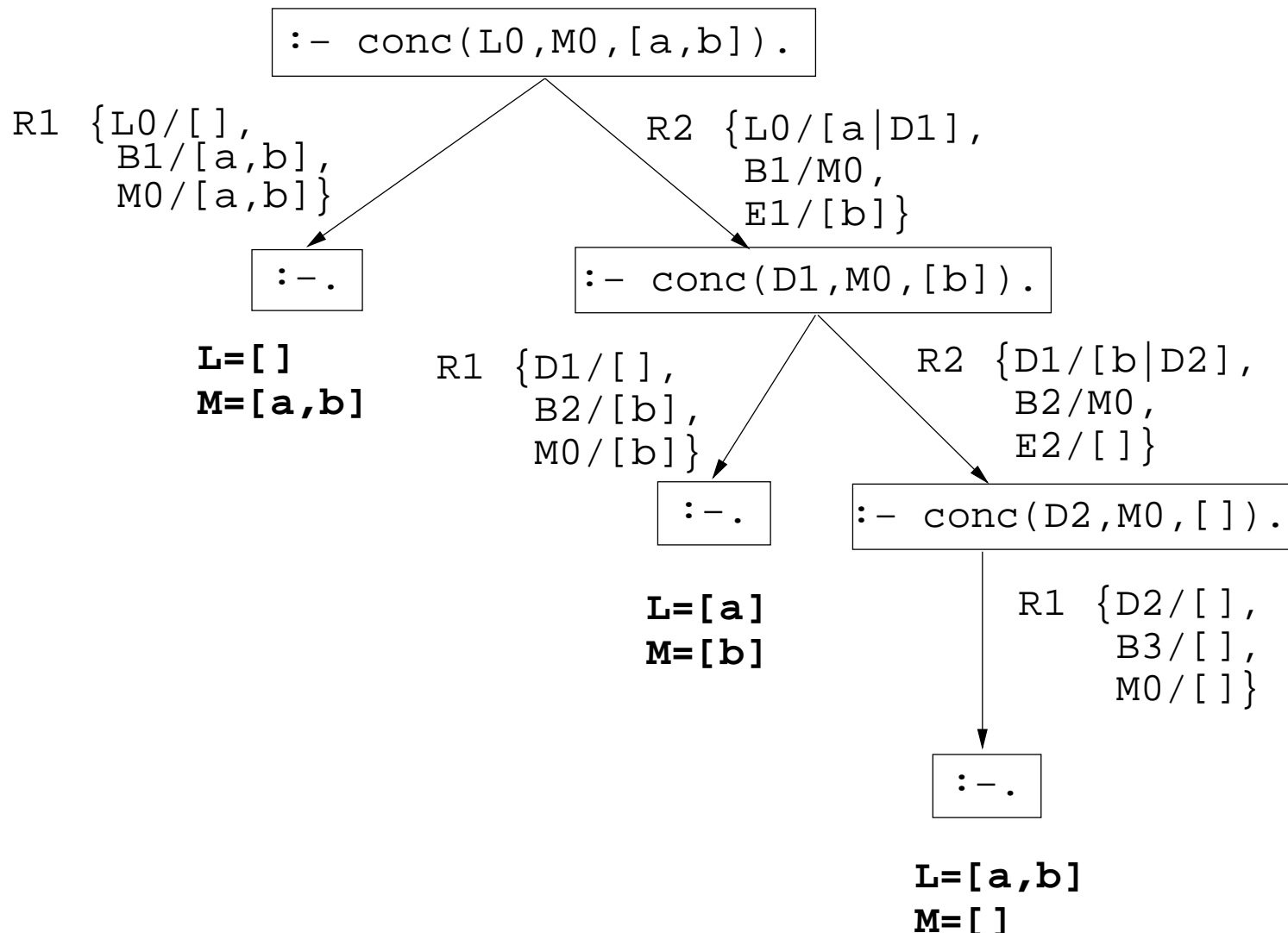
$\text{conc}([X|D], B, [X|E]) :- \text{conc}(D, B, E).$

## Listas: Concatenación: Consultas

- Concatenación de listas (append):
    - ▶ *Nota:* Analogía entre la definición de `conc` y la de `suma`,
    - ▶ *Consulta:* ¿Cuál es el resultado de concatenar las listas `[a, b]` y `[c, d, e]`?  
?– `conc([a, b], [c, d, e], L)`.  
`L = [a, b, c, d, e]`
    - ▶ *Consulta:* ¿Qué lista hay que añadirle a la lista `[a, b]` para obtener `[a, b, c, d]`?  
?– `conc([a, b], L, [a, b, c, d])`.  
`L = [c, d]`
    - ▶ *Consulta:* ¿Qué dos listas hay que concatenar para obtener `[a, b]`?  
?– `conc(L, M, [a, b])`.  
`L = []`                    `M = [a, b]` ;  
`L = [a]`                    `M = [b]` ;  
`L = [a, b]`                `M = []` ;
- No

## Listas: Concatenación: Árbol de deducción

- Árbol de deducción correspondiente a  $?- \text{conc}(L, M, [a, b])$ .



## Listas: Pertenencia: Definición

---

---

- La relación de pertenencia (member):
  - ▶ *Especificación:* pertenece (X, L) se verifica si X es un elemento de la lista L.
  - ▶ *Definición 1:*  
pertenece (X, [X|L]).  
pertenece (X, [Y|L]) :- pertenece (X, L).
  - ▶ *Definición 2:*  
pertenece (X, [X|\_]).  
pertenece (X, [\_|L]) :- pertenece (X, L).

## Listas: Pertenencia: Consulta

- La relación de pertenencia (member):

- ▶ *Consultas:*

?- pertenece (b , [ a , b , c ] ) .

Yes

?- pertenece (d , [ a , b , c ] ) .

No

?- pertenece (X , [ a , b , a ] ) .

X = a ;

X = b ;

X = a ;

No

?- pertenece (a , L ) .

L = [ a | \_G233 ] ;

L = [ \_G232 , a | \_G236 ] ;

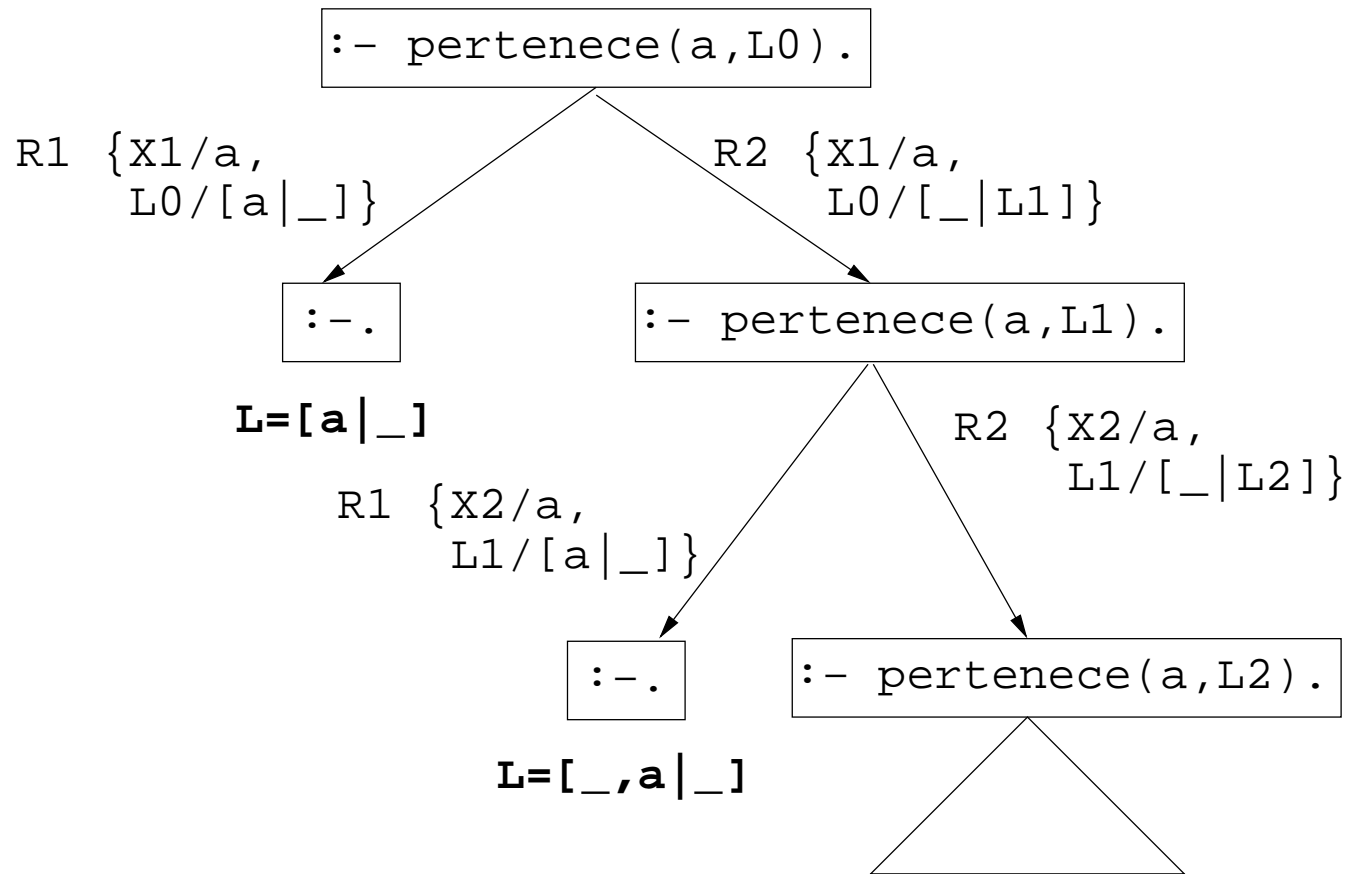
L = [ \_G232 , \_G235 , a | \_G239 ]

Yes



## Listas: Pertenencia: Árbol de deducción

- Árbol de deducción de  $?- \text{pertenece}(a, L)$ .



## Disyunciones

- Definición de pertenece con disyunción  
 $\text{pertenece}(X, [Y|L]) :- X=Y ; \text{pertenece}(X, L).$
- Definición equivalente sin disyunción  
 $\text{pertenece}(X, [Y|L]) :- X=Y.$   
 $\text{pertenece}(X, [Y|L]) :- \text{pertenece}(X, L).$

## Operadores: Ejemplos aritméticos

---

---

- Ejemplos de notación infija y prefija en expresiones aritméticas:

$$\text{?– } +(X, Y) = a+b.$$

$$X = a$$

$$Y = b$$

$$\text{?– } +(X, Y) = a+b+c.$$

$$X = a+b$$

$$Y = c$$

$$\text{?– } +(X, Y) = a+(b+c).$$

$$X = a$$

$$Y = b+c$$

$$\text{?– } a+b+c = (a+b)+c.$$

Yes

$$\text{?– } a+b+c = a+(b+c).$$

No

## Operadores aritméticos. Asociatividad

- Operadores aritméticos predefinidos:

Precedencia	Tipo	Operadores	
500	yfx	+, -	Infijo asocia por la izquierda
500	fx	-	Prefijo no asocia
400	yfx	*, /	Infijo asocia por la izquierda
200	xfy	^	Infijo asocia por la derecha

- Ejemplos de asociatividad:

?-  $X^Y = a^{b^c}$ .

$X = a$

$Y = b^c$

?-  $a^{b^c} = (a^b)^c$ .

No

?-  $a^{b^c} = a^{(b^c)}$ .

Yes

## Operadores aritméticos. Precedencia

---

---

- Ejemplo de precedencia

?–  $X+Y = a+b*c$ .

$$X = a$$

$$Y = b*c$$

?–  $X*Y = a+b*c$ .

No

?–  $X*Y = (a+b)*c$ .

$$X = a+b$$

$$Y = c$$

?–  $a+b*c = a+(b*c)$ .

Yes

?–  $a+b*c = (a+b)*c$ .

No

## Definición de operadores

---

---

- Definición de operadores:
  - ▶ Definición (ejemplo\_operadores.pl)  
:-op(800,xfx,estudian).  
:-op(400,xfx,y).

juan y ana estudian lógica.

- ▶ Consultas  
?- [ejemplo\_operadores].

?- Quienes estudian lógica.  
Quienes = juan y ana

?- juan y Otro estudian Algo.  
Otro = ana  
Algo = lógica

## Aritmética: Evaluación de expresiones

---

---

- Evaluación de expresiones aritmética con `is`.

?- `X is 2+3^3`.

`X = 29`

?- `X is 2+3, Y is 2*X`.

`X = 5`

`Y = 10`

- Relaciones aritméticas: `<`, `=<`, `>`, `>=`, `:=` y `/=`

?- `3 =< 5`.

Yes

?- `3 > X`.

*% [WARNING: Arguments are not sufficiently instantiated*

?- `2+5 = 10-3`.

No

?- `2+5 := 10-3`.

Yes

## Definición de procedimientos aritméticos

---

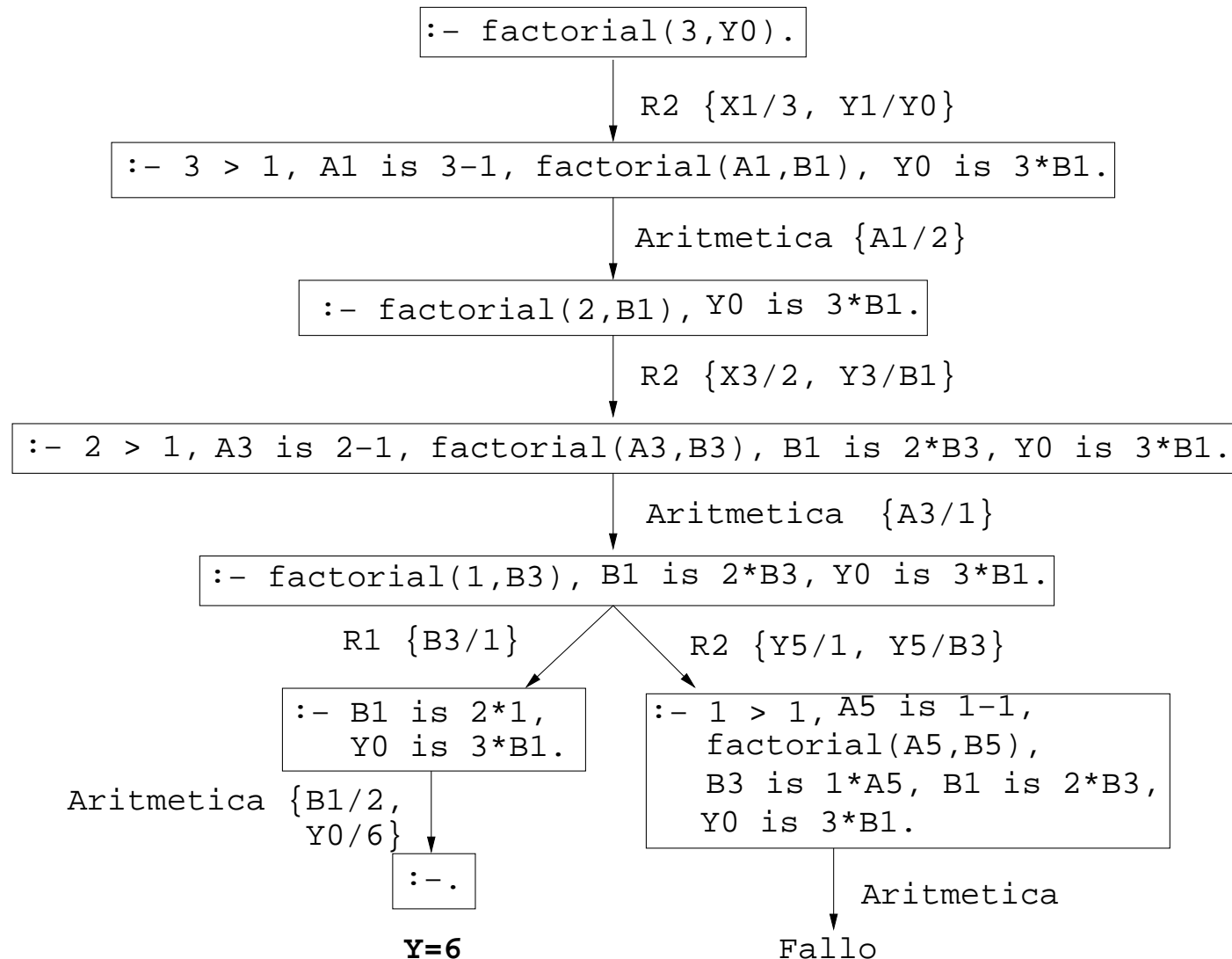
---

- Definición de procedimientos aritméticos:
  - ▶ `factorial(X, Y)` se verifica si Y es el factorial de X. Por ejemplo,  
`?- factorial(3, Y).`  
`Y = 6 ;`  
`No`
  - ▶ Definición:  
`factorial(1, 1).`  
`factorial(X, Y) :-`  
    `X > 1,`  
    `A is X - 1,`  
    `factorial(A, B),`  
    `Y is X * B.`



# Árbol de deducción de procedimiento aritmético

- Árbol de deducción de `?- factorial(3,Y)`.



## Bibliografía

---

---

- Alonso, J.A. y Borrego, J. *Deducción automática (Vol. 1: Construcción lógica de sistemas lógicos)* (Ed. Kronos, 2002)
- Bratko, I. *Prolog Programming for Artificial Intelligence (2nd ed.)* (Addison–Wesley, 1990)
- Clocksin, W.F. y Mellish, C.S. *Programming in Prolog (Fourth Edition)* (Springer Verlag, 1994)
- Covington, M.A.; Nute, D. y Vellino, A. *Prolog Programming in Depth* (Prentice Hall, 1997)
- Sterling, L. y Shapiro, E. *L'art de Prolog* (Masson, 1990)
- Van Le, T. *Techniques of Prolog Programming* (John Wiley, 1993)