

Prolog (un poco más) Avanzado

Lógica para Ciencias de la Computación

Primer Cuatrimestre de 2008

– Material Adicional –

Representación de Expresiones Aritméticas

- Las expresiones aritméticas presentan una estructuración recursiva:

$$E ::= E + E \mid E - E \mid (E)$$

- Prolog permite representar expresiones aritméticas mediante términos. Por ejemplo, podríamos adoptar la siguiente representación:

$$E ::= \text{suma}(E, E) \mid \text{resta}(E, E) \mid (E)$$

Ejemplo

Dada una expresión aritmética (codificada de acuerdo a la representación adoptada en la trasp. anterior), hallar su valuación asociada:

$\text{eval}(\text{suma}(E1, E2), V) :-$
 $\text{eval}(E1, V1), \text{eval}(E2, V2), V \text{ is } V1 + V2.$

$\text{eval}(\text{resta}(E1, E2), V) :-$
 $\text{eval}(E1, V1), \text{eval}(E2, V2), V \text{ is } V1 - V2.$

$\text{eval}(E, V) :- \text{eval}(E, V).$

$\text{eval}(N, N) :- \text{integer}(N).$

¡Esto trae problemas!

?- $\text{eval}(\text{resta}(\text{suma}(2, 2), 1), Rsta).$

$Rsta = 3$

?- $\text{eval}([1,2,3], Rsta).$

...

Representación Nativa

❖ Prolog permite representar expresiones aritméticas de manera aún más intuitiva:

➡ Uso de nombres como +, -, *, etc. y notación infija:

$+(1, *(2, 3))$

$1+ *(2, 3)$

$+(1, 2*3)$

$(1+(2*3))$

¡Todas estas instancias denotan el mismo término!

Representación Nativa

Prolog permite representar expresiones aritméticas de manera aún más intuitiva:

▶ Permite la especificación de expresiones sin parentizar, interpretándolas de acuerdo a la **precedencia** y **asociatividad predefinidas** asociadas a cada operador:

$1+2*3$ la interpreta como $1+(2*3)$

(Prolog asocia al $*$ mayor precedencia que al $+$)

$10-5-2$ la interpreta como $(10-5)-2$

(Prolog establece que el $-$ tiene asociatividad a izquierda)

Ejemplo

Dada una expresión aritmética en notación convencional, hallar su valuación asociada:

$\text{eval}(E1 + E2, V) :-$

$\text{eval}(E1, V1), \text{eval}(E2, V2), V \text{ is } V1 + V2.$

$\text{eval}(E1 - E2, V) :-$

$\text{eval}(E1, V1), \text{eval}(E2, V2), V \text{ is } V1 - V2.$

$\text{eval}(N, N) :- \text{integer}(N).$

?- $\text{eval}((2 + 2) - 1, \text{Rsta}).$

$\text{Rsta} = 3$

Operadores Definidos por el Programador

- El predicado predefinido **op/3** permite definir nuevos operadores, o bien redefinir los existentes.
- La sintaxis es **op(Prio, Clase, Nombre)**
 - ➔ **Prio** es un entero denotando la prioridad del operador.
 - ➔ **Clase** especifica la clase de operador que se está definiendo (ver la tabla).
 - ➔ **Nombre** es la cadena de caracteres asociada al operador en cuestión.

Tipos de Operadores

Clase	Tipo	Asociatividad
fx	Prefijo	Ninguna
fy	Prefijo	A Derecha
xfy	Infijo	A Derecha
xfx	Infijo	Ninguna
yfx	Infijo	A Izquierda
xf	Posfijo	Ninguna
yf	Posfijo	A Izquierda

Multiplicidad de Soluciones

- Prolog suele ofrecer **muchas formas** de encarar la resolución de un problema.
- Por caso, para el problema “*determinar si una lista es una sublista de otra lista*”, se puede adoptar una resolución recursiva:
 - ➔ `sublista(Xs, Ys) :- prefijo(Xs, Ys).`
 - ➔ `sublista(Xs, [Y|Ys]) :- sublista(Xs, Ys).`

Multiplicidad de Soluciones

• O bien, caracterizarlo como sufijo de alguno de los posibles prefijos:

▶ $\text{sublista}(Xs, AsXsBs) :-$
 $\text{prefijo}(AsXs, AsXsBs),$
 $\text{sufijo}(Xs, AsXs).$

• O bien, como un prefijo de alguno de los posibles sufijos:

▶ $\text{sublista}(Xs, AsXsBs) :-$
 $\text{sufijo}(XsBs, AsXsBs),$
 $\text{prefijo}(Xs, XsBs).$

Multiplicidad de Soluciones

- O bien, como prefijo de un sufijo, pero usando **concat/3** de forma astuta:
 - ➔ **sublist(Xs, AsXsBs) :-**
 concat(As, XsBs, AsXsBs),
 concat(Xs, Bs, XsBs).
- O bien, como sufijo de un prefijo, usando **concat/3** de la misma forma:
 - ➔ ...

Predicados de 2^{do} Orden

- Invocar un predicado Prolog suelen brindar exactamente **una** de las posibles soluciones.
- Existen predicados predefinidos que permiten acceder a **todas** las posibles soluciones.
- El predicado **findall/3** genera una lista con todas las posibles soluciones de un predicado.
- Este predicado nunca falla, ya que si no hay soluciones, retorna una lista vacía.

Ejemplo

menor(1,2).
menor(1,3).
menor(1,4).

menor(2,3).
menor(2,4).

menor(3,4).

?- findall(X, menor(X, 3), Rsta).

Rsta = [1, 2]

?- findall(X, menor(X, 1), Rsta).

Rsta = []

?- findall(sol(X), menor(X, 3), Rsta).

Rsta = [sol(1), sol(2)]

Ejemplo

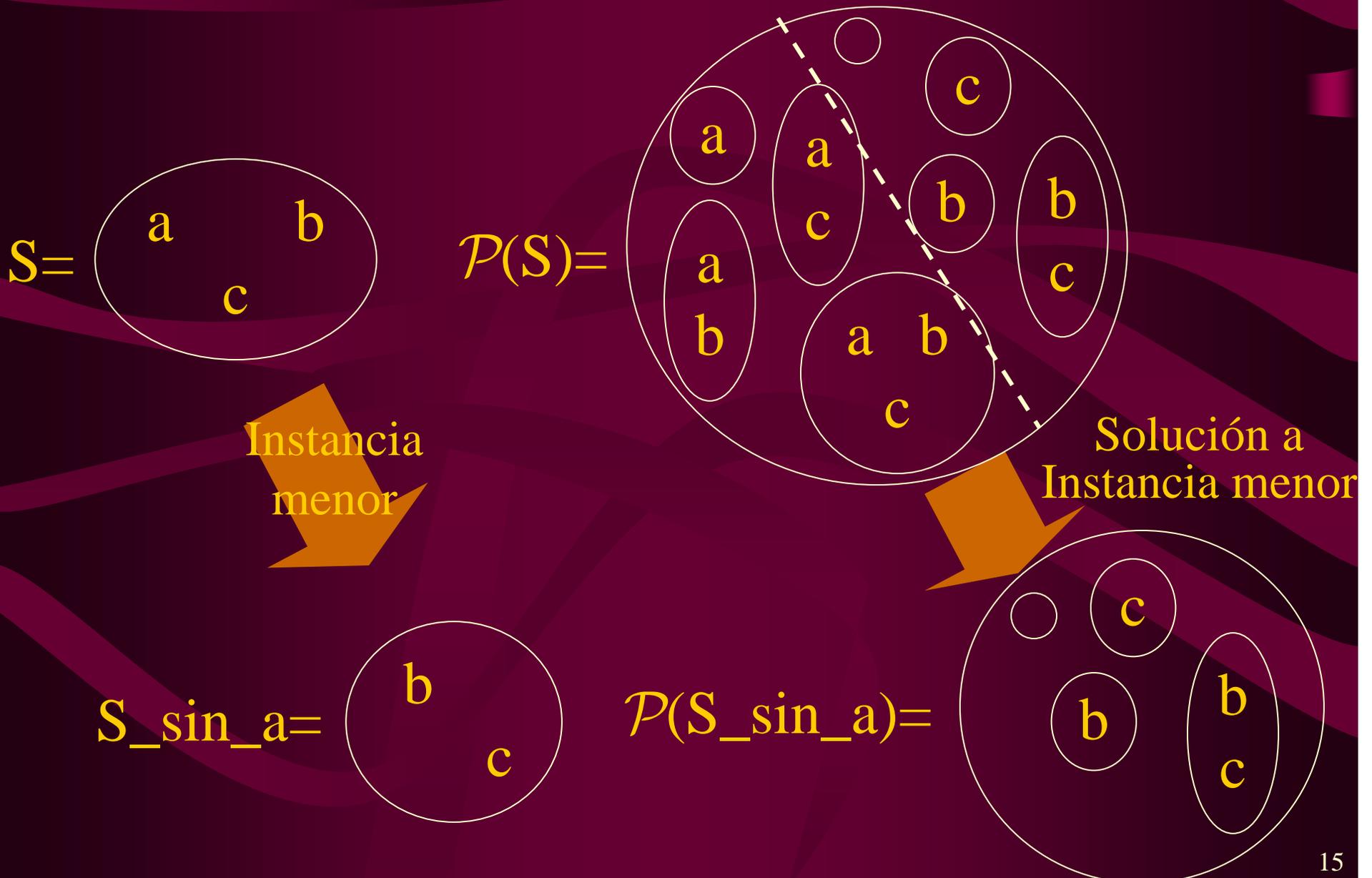
A partir de un conjunto, obtener el conjunto de sus partes.

- Recordar: partes de un conjunto S es el conjunto de todos los subconjuntos de S .
- Implementaremos un predicado `partes/2` que establezca la relación entre un conjunto y su correspondiente conjunto de partes:

`partes([], [[]]).`

CB

Buscando un planteo recursivo



Ejemplo

A partir de un conjunto, obtener el conjunto de sus partes:

```
partes([], [[]]).
```

```
partes([X|Xs], P) :-  
    partes(Xs, PXs),  
    agregar(X, PXs, PXsConX),  
    concat(PXsConX, PXs, P).
```

esto hace a la vez
de unión

```
agregar(E, [], []).
```

```
agregar(E, [C|Cs], [[E|C]|ECs]) :-  
    agregar(E, Cs, ECs).
```

Ejemplo

A partir de un conjunto, obtener el conjunto de sus partes:

`partes(Xs, Ys) :-`

`findall(Zs, subconj(Zs, Xs), Ys).`

`subconj([], []).`

`subconj([X|Xs], [X|Ys]) :- subconj(Xs, Ys).`

`subconj(Xs, [Y|Ys]) :- subconj(Xs, Ys).`

Predicados Extra-lógicos

- Prolog cuenta con predicados predefinidos cuyo semántica escapa a la lógica subyacente.
- El predicado `write/1` escribe por pantalla lo que reciba como argumento.

```
?-  
write(123).  
123  
yes
```

```
?- write('Hola mundo!').  
Hola mundo!  
yes
```

- Para finalizar una línea, se puede usar el predicado `nl/0`.

```
?- write('Hola '), write('mundo').  
Hola mundo  
yes
```

```
?- write('Hola '), nl, write('mundo').  
Hola  
mundo  
yes
```

Simulando a findall/3

- El predicado predefinido `fail/0` siempre falla.
- Puede ser utilizado para “simular” al predicado `findall/3`:
 - ▶ `?- subconj(SC, [1,2,3]), write(SC), nl, fail.`
 - ▶ `[]`
 - ▶ `[1]`
 - ▶ `[2]`
 - ▶ `...`
- Más adelante encontraremos otros usos para este predicado.

Predicados Dinámicos

- Un predicados Prolog se especifica usualmente de forma **estática**, a partir de un archivo fuente.
- No obstante, los predicados Prolog también puede ser modificados en **tiempo de ejecución**.
- El predicado predefinido **assert/1** establece que el predicado recibido como argumento se verifica.
- El predicado predefinido **retract/1** establece que el predicado recibido como argumento ha dejado de verificarse.

Ejemplo

prog.pl

?- consult(prog).

```
:- dynamic b/0.
```

```
:- dynamic d/0.
```

```
a :- b.
```

```
c :- d.
```

```
d.
```

Ejemplo

?- consult(prog).

yes

?- a.

no

?- assert(b).

yes

?- a.

yes

Intérprete

a :- b.

c :- d.

d.

b.

dinámicos:

b/0, d/0.

Ejemplo

prog.pl

?- consult(prog).

```
:- dynamic b/0.
```

```
:- dynamic d/0.
```

```
a :- b.
```

```
c :- d.
```

```
d.
```

Ejemplo

?- consult(prog).

yes

?- c.

yes

?- retract(d).

yes

?- c.

no

Intérprete

a :- b.

c :- d.

~~d~~

dinámicos:

b/0, d/0.