

# Recursión, relaciones

---

## Objetivos

- Introducir definiciones recursivas en Prolog
  - Prolog es relacional
  - Es Prolog completamente declarativo?
- Algunos problemas

# Definiciones recursivas

---

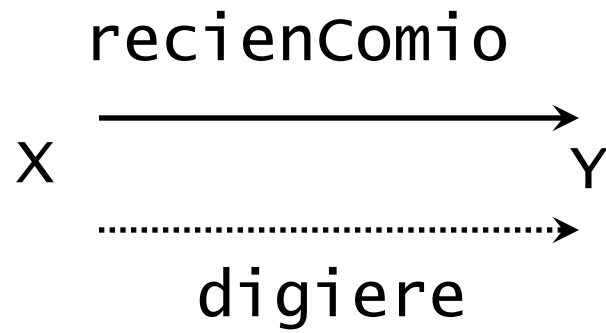
- Los predicados en Prolog pueden ser definidos recursivamente.
- Una definición es recursiva si el objeto definido contiene referencias a si mismo.

# Ejemplo 1

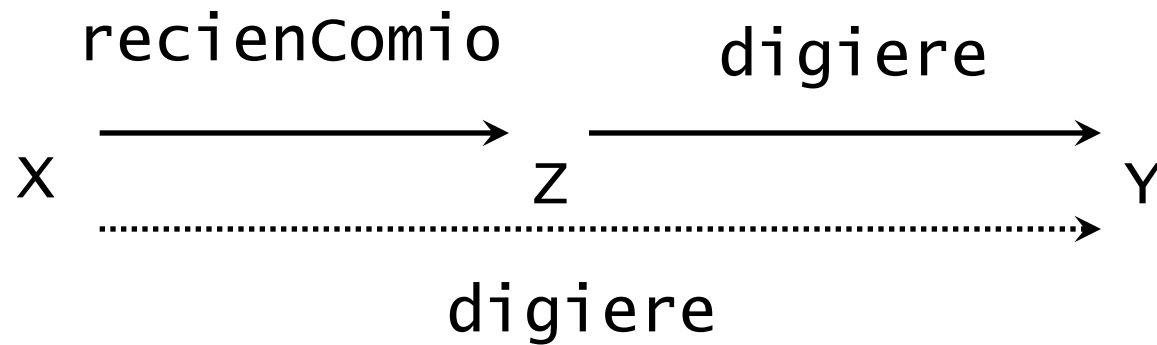
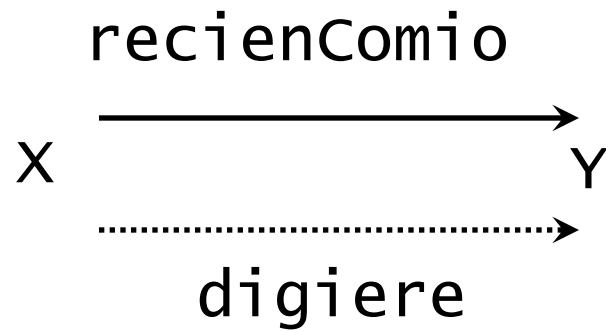
```
digiere(X,Y):- recienComio(X,Y).  
digiere(X,Y):- recienComio(X,Z), digiere(Z,Y).  
  
recienComio(mosquito,sangre(juan)).  
recienComio(rana,mosquito).  
recienComio(gaviota,rana).
```

?-

# Situación



# Situación



# Ejemplo 1

```
digiere(X,Y):- recienComio(X,Y).  
digiere(X,Y):- recienComio(X,Z), digiere(Z,Y).  
  
recienComio(mosquito,sangre(juan)).  
recienComio(rana,mosquito).  
recienComio(gaviota,rana).
```

```
?- digiere(gaviota,mosquito).
```

# Otra definición recursiva

p:- p.

?-

# Otra definición recursiva

p:- p.

?- p.



# Otra definición recursiva

p:- p.

?- p.

ERROR: out of memory

# Ejemplo 2: Descendiente

```
hijo(juan,pedro).
```

```
hijo(pedro,ana).
```

```
descendiente(X,Y):- hijo(X,Y).
```

```
descendiente(X,Y):- hijo(X,Z), hijo(Z,Y).
```

# Ejemplo 2: Descendiente

```
hijo(juan,pedro).  
hijo(pedro,ana).  
hijo(ana,laura).  
hijo(laura,jose).
```

```
descendiente(X,Y):- hijo(X,Y).  
descendiente(X,Y):- hijo(X,Z), hijo(Z,Y).
```

# Ejemplo 2: Descendiente

```
hijo(juan,pedro).  
hijo(pedro,ana).  
hijo(ana,laura).  
hijo(laura,jose).
```

```
descendiente(X,Y):- hijo(X,Y).  
descendiente(X,Y):- hijo(X,Z), hijo(Z,Y).
```

```
?- descendiente(juan,laura).  
no  
?-
```

# Ejemplo 2: Descendiente

```
hijo(juan,pedro).  
hijo(pedro,ana).  
hijo(ana,laura).  
hijo(laura,jose).
```

```
descendiente(X,Y):- hijo(X,Y).  
descendiente(X,Y):- hijo(X,Z), hijo(Z,Y).  
descendiente(X,Y):- hijo(X,Z), hijo(Z,U), hijo(U,Y).
```

?-

# Ejemplo 2: Descendiente

```
hijo(juan,pedro).  
hijo(pedro,ana).  
hijo(ana,laura).  
hijo(laura,jose).
```

```
descendiente(X,Y):- hijo(X,Y).  
descendiente(X,Y):- hijo(X,Z), hijo(Z,Y).  
descendiente(X,Y):- hijo(X,Z), hijo(Z,U), hijo(U,Y).
```

?-

# Ejemplo 2: Descendiente

```
hijo(juan,pedro).  
hijo(pedro,ana).  
hijo(ana,laura).  
hijo(laura,jose).
```

```
descendiente(X,Y):- hijo(X,Y).  
descendiente(X,Y):- hijo(X,Z), descendiente(Z,Y).
```

```
?- descendiente(juan,jose).
```

# Arbol de búsqueda

---

Arbol de búsqueda para

?- descendiente(juan,laura).



# Ejemplo 3: naturales en unario

---

## Definición

1. **0** es un natural.
2. Si **X** es un natural,  $s(\mathbf{X})$  es un natural.

# Ejemplo 3: naturales en unario

## Definición

1. **0** es un natural.
2. Si **X** es un natural,  $s(\mathbf{X})$  es un natural.
3. Estos son todos los naturales.

*(3, clausura, en general se sobreentiende en las definiciones inductivas)*

# Ejemplo 3: naturales en unario

```
natural(0).  
natural(s(X)):- natural(X).
```

# Ejemplo 3: naturales en unario

```
numeral(0).  
numeral(succ(X)):- numeral(X).
```

```
?- natural(s(s(s(0)))).  
yes  
?-
```

# Ejemplo 3: naturales en unario

```
natural(0).  
natural(s(X)):- natural(X).
```

```
?- natural(X).
```

# Ejemplo 3: naturales en unario

```
natural(0).  
natural(s(X)):- natural(X).
```

```
?- natural(X).  
X=0;  
X=s(0);  
X=s(s(0));  
X=s(s(s(0)));  
X=s(s(s(s(0))))
```

# Ejemplo 4: suma

```
?- suma(s(s(0)),s(s(0)),Res).    (Res=2+2)
Res=(s(s(s(s(0))))))
yes
```

# Ejemplo 4: suma

```
?- suma(s(s(0)),s(s(0)),Res).    (Res=2+2)
Res=(s(s(s(s(0)))))
yes
```

QUEREMOS UNA SUMA DE 3 ARGUMENTOS !!!



# Ejemplo 4: suma

```
suma(0,X,X).
```

```
% cláusula base
```

```
?- suma(s(s(0)),s(s(0)),Res).    (Res=2+2)
```

```
Res=(s(s(s(s(0))))))
```

```
yes
```

# Ejemplo 4: suma

```
suma(0,X,X).                                % cláusula base

suma(s(X),Y,s(Z)):-                          % cláusula recursiva
    suma(X,Y,Z).
```

```
?- suma(s(s(0)),s(s(0)),Res).
Res=(s(s(s(s(0)))))
yes
```

# Ventajas de una definición relacional

---

Definir la resta, usando suma.

Definir el producto.

¿División entera?

# Prolog y Lógica

**Prolog fue el primer intento razonable de lenguaje de programación lógico**

- **Especificación del problema** usando el lenguaje de la **lógica** :
  - programa Prolog = conjunto finito de cláusulas
- El programador **no indica cómo** resolver el problema
- Para obtener información, se hacen **consultas** a la base de conocimientos definida (el conjunto finito de cláusulas, o sea, el programa).

# Prolog y Lógica

- Prolog realiza avances en el sentido de ser un lenguaje de especificación, pero no es perfecto:
- Prolog tiene un modo específico de:
  - Seleccionar una cláusula en la BC
    - Secuencial, desde el comienzo
  - Seleccionar un predicado en la consulta
    - De izquierda a derecha
  - Realizar backtracking cuando llega a un punto de falla
    - Recorrida en profundidad del árbol de búsqueda

# descendiente1.pl

```
hijo(juan,pedro).  
hijo(pedro,ana).  
hijo(ana,laura).  
hijo(laura,jose).
```

```
descendiente(X,Y):- hijo(X,Y).  
descendiente(X,Y):- hijo(X,Z), descendiente(Z,Y).
```

```
?- descendiente(X,Y).  
X=juan  
Y=pedro
```

# descendiente2.pl

```
hijo(juan,pedro).  
hijo(pedro,ana).  
hijo(ana,laura).  
hijo(laura,jose).
```

```
descendiente (X,Y):- hijo(X,Z), descendiente(Z,Y).  
descendiente(X,Y):- hijo(X,Y).
```

```
?- descendiente(X,Y).  
X=juan  
Y=jose
```

# descendiente3.pl

```
hijo(juan,pedro).  
hijo(pedro,ana).  
hijo(ana,laura).  
hijo(laura,jose).
```

```
descendiente (X,Y):- descendiente(Z,Y), hijo(X,Z).  
descendiente(X,Y):- hijo(X,Y).
```

```
?- descendiente(X,Y).  
ERROR: OUT OF LOCAL STACK
```



# descendiente4.pl

```
hijo(juan,pedro).  
hijo(pedro,ana).  
hijo(ana,laura).  
hijo(laura,jose).
```

```
descendiente(X,Y):- hijo(X,Y).  
descendiente (X,Y):- descendiente(Z,Y), hijo(X,Z).
```

```
?- descendiente(X,Y).
```

# Resumen

---

- Predicados recursivos (natural, suma, descendiente, etc.)
- Algunas discrepancias entre significado declarativo y procedural de Prolog:
  - Importa el orden de las cláusulas en un programa
  - Importa el orden de los predicados en una consulta o en el cuerpo de una regla
  - La unificación de Prolog es *defectuosa*

# Próxima

---

## Introducir **listas** en Prolog

- Estructura de datos recursiva muy importante
- Predicados sobre listas