

# Programación Lógica

Dr. Víctor de la Cueva  
[vcueva@itesm.mx](mailto:vcueva@itesm.mx)

## Introducción

- El concepto de programación lógica está ligado históricamente a un lenguaje de programación llamado Prolog.
- Prolog fue desarrollado en 1972 y hasta ahora es el único lenguaje de su clase cuyo uso se ha extendido.
- Prolog se aplicó en principio al procesamiento del lenguaje natural, desde entonces se ha utilizado para: especificar algoritmos, búsquedas en bases de datos, escritura de compiladores, construcción de sistemas expertos, etc.
- Prolog es muy adecuado para aplicaciones que implican búsqueda de patrones, búsqueda con backtracking o información incompleta.
- Prolog (la herramienta o el lenguaje) lleva a la práctica la programación lógica (el concepto).

## Cálculos con relaciones

- La programación lógica trabaja con relaciones más que con funciones.
- Se basa en la premisa de que programar con relaciones es más flexible que programar con funciones, debido a que las relaciones tratan de modo uniforme a los argumentos y a los resultados.
- De manera informal, las relaciones no tienen sentido de dirección ni prejuicio alguno acerca de qué se calcula a partir de qué.

## Listas en Prolog

- Vamos a presentar Prolog más adelante pero podemos anticipar su notación de listas.
- Las listas se escriben entre corchetes `[ y ]`.
- `[]` es la lista vacía.
- `[a,b]` es una lista de dos símbolos, `a` y `b`.
- Si `H` es un símbolo y `T` una lista, entonces `[H | T]` es una lista con head `H` y tail `T`, por lo que:

$$[a, b, c] = [a | [b, c]]$$

## Relaciones

- Una visión concreta de cualquier relación es una tabla con  $n \geq 0$  columnas y un conjunto posiblemente infinito de renglones.
- La tupla  $(a_1, a_2, \dots, a_n)$  está en una relación si  $a_i$  aparece en la columna  $i$ ,  $1 \leq i \leq n$ , de algún renglón de la tabla de relación.
- El ejemplo ejecutable de esta sección es la relación **agrega** (se define en el siguiente slide) sobre listas.
- Las relaciones se conocen también como predicados.
- Un nombre de relación **rel** puede verse como una prueba de la forma: ¿se encuentra una tupla dada en la relación **rel**?

## Relación agrega

- La relación **agrega** es un conjunto de tuplas de la forma  $(X, Y, Z)$ , donde  $Z$  consiste en los elementos de  $X$  seguidos de los de  $Y$ .
- Algunas de las tuplas de **agrega** son:

agrega		
X	Y	Z
[]	[]	[]
[a]	[]	[a]
[a,b]	[c,d]	[a,b,c,d]

## Reglas y hechos



- Las relaciones se especifican por medio de reglas que se escriben en pseudocódigo, como:

**$P$  if  $Q_1$  and  $Q_2$  and ... and  $Q_k$  para  $k \geq 0$**

- Tales reglas se llaman Cláusulas de Horn [1951], en honor de Alfred Horn (1918-2001), quien las propuso y las estudió.
- Los lenguajes han optado por trabajar con cláusulas de Horn debida que llevan a implementaciones eficientes.
- Observe que una cláusula de Horn tiene la forma:  
**if  $Q_1$  and  $Q_2$  and ... and  $Q_k$  then  $P$**
- Un hecho es un caso especial de una regla en el cual  $k=0$  y  $P$  no almacena ninguna condición. Se escribe simplemente como:  **$P$** .

Fuente de foto: <http://e-ducation.datapeak.net/mathematicians.htm>

## Ejemplo con agrega

- La relación **agrega** se especifica mediante dos reglas.
- La primera es un hecho que establece que las ternas de la forma  $([], Y, Y)$  se encuentran en la relación **agrega**. En pseudocódigo:

**agrega [] y  $Y$  para obtener  $Y$**

- La segunda, usa la notación  $[H \mid T]$ :

**agrega  $[H \mid X_1]$  y  $Y$  para obtener  $[H \mid Z_1]$  if**

**agrega  $X_1$  y  $Y$  para obtener  $Z_1$**

- De la regla se tiene que:

**agrega  $[a,b]$  y  $[c,d]$  para ,obtener  $[a,b,c,d]$  if**

**agrega  $[b]$  y  $[c,d]$  para obtener  $[b,c,d]$**

## Ejemplo con agrega (cont.)

- Aquí  $H = a$ ,  $X_1 = [b]$ ,  $Y = [c,d]$  y  $Z_1 = [b,c,d]$ .
- Observe que  $[a \mid [b]]$  es la misma lista  $[a,b]$  y que  $[a \mid [b, c, d]]$  es la misma lista que  $[a,b,c,d]$ .

### NOTAS

- $P, Q_1, Q_2, \dots, Q_k$  son términos.
- Un término es una constante o una variable o tiene la forma  $\text{rel}(T_1, T_2, \dots, T_n)$  para  $n \geq 0$ , donde  $\text{rel}$  es el nombre de la relación y  $T_1, T_2, \dots, T_n$  son términos.
- Por convención, los nombres de las variables comienzan con MAYÚSCULA; los nombres de las constantes y las relaciones comienzan con minúscula.

## Consultas

- La PL está dirigida por consultas acerca de las relaciones.
- La consulta más simple pregunta si determinada tupla pertenece a una relación. Ej  
 $\text{agrega } [a,b] \text{ y } [c,d] \text{ para obtener } [a,b,c,d]?$

Respuesta: **Sí**

Pregunta en PL es si la terna  $([a,b],[c,d],[a,b,c,d])$  pertenece a la relación **agrega**.

## Consultas negativas

- Las cláusulas de Horn no pueden representar información negativa, es decir, no podemos preguntar directamente si una tupla no se encuentra en una relación.
- Las consultas de este tipo tendrán respuestas **sí/fracaso** en lugar de **sí/no**.
- Por “fracaso” se trata de decir que se fracasó en la deducción de una respuesta “sí”.

## Consultas con variables

- Las consultas que contienen variable son más interesantes.  
 Hay una  $Z$  tal que  
 agrega  $[a,b]$  y  $[c,d]$  para obtener  $Z$ ?  
 Respuesta: **sí**, cuando  $Z = [a,b,c,d]$
- Lo que parece ser una consulta **sí/fracaso** es en realidad una **petición** de valores adecuados para las variables que se encuentran en la consulta.
- La consulta anterior es la petición de una  $Z$  tal que la terna  $([a,b],[c,d],Z)$  esté en la relación **agrega**.

## Flexibilidad de las relaciones

- Un beneficio de trabajar con relaciones es que si agregamos  $X$  a  $Y$  para obtener  $Z$ , entonces  $X, Y$  o  $Z$  pueden calcularse a partir de las otras dos.
- Esta propiedad se refiere al comentario anteriormente hecho de que las relaciones son flexibles debido a que no tienen prejuicios acerca de qué se calcula a partir de qué.
- $X$  puede calcularse a partir de  $Y$  y de  $Z$ :  
Existe una  $X$  tal que  
agrega  $X$  y  $[c,d]$  para obtener  $[a,b,c,d]$ ? Respuesta: sí, cuando  $X = [a,b]$
- $Y$  puede calcularse a partir de  $X$  y de  $Z$ :  
Existe una  $Y$  tal que  
agrega  $[a,b]$  y  $Y$  para obtener  $[a,b,c,d]$  Respuesta: sí, cuando  $Y = [c,d]$

## Relaciones nuevas a partir de anteriores

- Las relaciones nuevas pueden definirse a partir de las anteriores.
- En las siguientes tres reglas para **prefijo**, **sufijo** y **sublista**, las variables  $X, Y$  y  $Z$  hacen referencia a las partes de una lista:

prefijo  $X$  de  $Z$  if

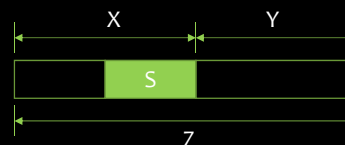
para algunos  $Y$ , agrega  $X$  y  $Y$  para obtener  $Z$ .

subfijo  $Y$  de  $Z$  if

para algunos  $X$ , agrega  $X$  y  $Y$  para obtener  $Z$ .

sublista  $S$  de  $Z$  if

para algunos  $X$ , prefijo  $X$  y  $Z$  **and** subfijo  $S$  de  $X$ .



## ¿Qué es la Programación Lógica?

- El término Programación Lógica nos remite de manera vaga a:
  - El uso de hechos y reglas para representar información, y
  - El uso de deducciones para responder consultas.
- Nosotros como programadores proporcionamos los hechos y las reglas (lógica) mientras que el lenguaje usa la deducción (control) para calcular respuestas a consultas.
- El control se relaciona con la forma en la que pueden aplicarse las reglas en un orden particular.
- Normalmente, el control de Prolog procede de izquierda a derecha (cada dialecto tiene sus propias nociones de control).

## El control

La regla

$P \text{ if } Q_1 \text{ and } Q_2 \text{ and } \dots \text{ and } Q_k \quad k \geq 0$

puede leerse como:

para deducir P,

deduce  $Q_1$ ;

deduce  $Q_2$ ;

...

deduce  $Q_k$ ;

- Esta sencilla estrategia es sorprendentemente versátil y flexible. Por desgracia, algunas veces se atoca en ciclos infinitos y puede producir anomalías que implican negaciones.



## Referencias

- R. Sethi. Programming Languages: concepts and constructs. Addison-Wesley, 2nd edition (1996).