#### Programación en Lógica

#### Jorge A. Baier

Departamento de Ciencia de la Computación Pontificia Universidad Católica de Chile Santiago, Chile



## Paradigmas de Lenguajes de Programación

- Programación Orientada a Objetos (Smalltalk)
- Programación Imperativa (Algol, Pascal, C)
- Combinación de las dos anteriores.
- Programación declarativa.
  - Programación Funcional.
  - Programación en Lógica.



## Programación en Lógica

- Los programas son fórmulas lógicas.
- Computación = Deducción automática = Demostración Automática de Teoremas



```
h(x): "x es un humano" m(x): "x es mortal"
```

¿Qué significa  $h(Denis) \rightarrow m(Denis)$ ?



```
h(x): "x es un humano" m(x): "x es mortal" m(x): "x es mortal" m(x): "m(x): m(x): m(x):
```



```
h(x): "x es un humano" m(x): "x es mortal" m(x): "x es mortal" m(x): m
```

¿Qué significa 
$$\forall x (h(x) \rightarrow m(x))$$
?

¿Y ésta: 
$$\neg \exists x \ m(x) \rightarrow \forall x \neg h(x)$$
?

Si estamos dispuestos a aceptar  $\forall x (h(x) \rightarrow m(x))$  como cierto, ¿qué podemos concluir si  $\neg m(Denis)$ ?



```
h(x): "x es un humano" m(x): "x es mortal" m(x): "x es mortal" m(x): "x es mortal" m(x): m
```

¿Y ésta: 
$$\neg \exists x \ m(x) \rightarrow \forall x \neg h(x)$$
?

Si estamos dispuestos a aceptar  $\forall x (h(x) \rightarrow m(x))$  como cierto, ¿qué podemos concluir si  $\neg m(Denis)$ ?

$$\{\forall x (h(x) \rightarrow m(x)), \neg m(Denis)\} \models \neg h(Denis)$$



#### La Consecuencia Lógica es Computable!

En 1965, John A. Robinson inventó el principio de resolución.

La regla de resolución toma dos *cláusulas*  $C_1$  y  $C_2$  y genera una tercera cláusula que es **consecuencia lógica** de la anterior.

[Ejemplo en pizarra]

El razonamiento lógico proposicional se puede automatizar.



# Programación en Lógica y Resolución

- No todos los lenguajes de programación en lógica usan resolución.
- Prolog, desarrollado en los '70, es un ejemplo.
- Usaremos el intérprete de acá: http://www.swi-prolog.org/



## Un Ejemplo

```
padre(juan, amanda). % juan es padre de amanda
madre(ximena, amanda).
madre(laura, juan).
padre(andres, juan).
padre(patricio, bonifacio).
padre(juan, patricio).
padre(juan, ana).
madre(ximena, ana).
% X es progenitor de Y si X es madre de Y
progenitor(X,Y) := madre(X,Y).
% X es progenitor de Y si X es madre de Y
progenitor(X,Y) := padre(X,Y).
ancestro(X,Y) := progenitor(X,Y).
ancestro(X,Y) := progenitor(X,Z), ancestro(Z,Y).
```



## Enetendiendo Mejor El Programa

■ Las siguientes tres reglas podrían ser entendidas como que los *predicados* padre y madre están definidos por extensión.

```
padre(juan, amanda).
madre(ximena, amanda).
madre(laura, juan).
```

También podemos hacer 'definiciones por comprensión' usando la noción de variable, así:

```
progenitor(X,Y) := madre(X,Y).
dice que X es progenitor de Y si es que X es madre de Y.
```



#### La regla para ancestro

- Las definiciones que usan variables pueden apelar a la recursión.
- Las variables se escriben con letra mayúscula en Prolog.
- En la definición de ancestro:

```
ancestro(X,Y) :- progenitor(X,Y).
ancestro(X,Y) :- progenitor(X,Z),ancestro(Z,Y).
vemos que la segunda regla es recursiva, lo que permite
encontrar todos los ancestros.
```

Cuando una variable solo aparece al lado derecho de una regla, se lee como una variable existencial. Así, la segunda regla para ancestro se lee "X es ancestro de Y si existe un Z tal que X es progenitor de Z y Z es ancestro de Y".



#### Haciendo Consultas en Prolog

- En el intérprete de Prolog podemos hacer consultas, que Prolog determinará si son verdaderas o falsas.
- Supongamos que tenemos el siguiente programa en el archivo familia.pl

```
padre(juan, amanda).
padre(alberto, juan).
padre(alberto, lucia).
padre(juan, vicente).
madre(sara, juan).
madre(sara, juan).
madre(sara, lucia).
madre(lucia, felipe).
madre(lucia, camila).
madre(amanda, vicente).

progenitor(X,Y) :- padre(X,Y).
progenitor(X,Y) :- madre(X,Y).
abuelo(X,Y) :- padre(X,Z),progenitor(Z,Y).
```



#### Haciendo Consultas en Prolog

■ Desde el intérprete de Prolog, usamos:

```
?- padre(juan,amanda).
true.
?- padre(juan,juan).
false.
```

■ Al usar variables en las consultas, por ejemplo:

```
?- abuelo(alberto,X).
  X = amanda ;
  X = vicente ;
  X = felipe ;
  X = camila.
```

preguntamos a Prolog "existe un X tal que alberto es abuelo de X". En otras palabras, preguntamos si alberto tiene nietos.

■ Prolog entrega todas las respuestas si se presiona ';'



#### Cómo lo hace Prolog para entregar las Respuestas

- El algoritmo de demostración de Prolog se puede entender como construir un árbol de demostración que se recorre usando backtracking.
- En clases vemos esto en la pizarra, pero para más detalles, puede ver:
  - http://www.learnprolognow.org/lpnpage.php? pagetype=html&pageid=lpn-htmlse6
- En esta misma página web se puede encontrar mucha más información sobre Prolog.

