

UNIVERSDAD DE CÓRDOBA

ESCUELA POLITÉCNICA SUPERIOR

DEPARTAMENTO DE INFORMÁTICA Y ANÁLISIS NUMÉRICO

PROGRAMACIÓN DECLARATIVA



INGENIGERÍA INFORMÁTICA
CUARTO CURSO
PRIMER CUATRIMESTRE

Tema 8.- Introducción al Lenguaje Prolog



Primera parte: Scheme

Tema 1.- Introducción al Lenguaje Scheme

Tema 2.- Expresiones y Funciones

Tema 3.- Predicados y sentencias condicionales

Tema 4.- Iteración y Recursión

Tema 5.- Tipos de Datos Compuestos

Tema 6.- Abstracción de Datos

Tema 7.- Lectura y Escritura

Segunda parte: Prolog

Tema 8.- Introducción al Lenguaje Prolog

Tema 9.- Elementos Básicos de Prolog

Tema 10.- Listas

Tema 11.- Reevaluación y el "corte"

Tema 12.- Entrada y Salida

Segunda parte: Prolog

Tema 8.- Introducción al Lenguaje Prolog

Tema 9.- Elementos Básicos de Prolog

Tema 10.- Listas

Tema 11.- Reevaluación y el "corte"

Tema 12.- Entrada y Salida

Índice

- 1. Características Fundamentales de la Programación Lógica
- 2. Hechos
- 3. Preguntas
- 4. Variables
- 5. Conjunción, disyunción y negación
- 6. Reglas

Índice

- 1. Características Fundamentales de la Programación Lógica
- 2. Hechos
- 3. Preguntas
- 4. Variables
- 5. Conjunción, disyunción y negación
- 6. Reglas

- Introducción
- Orígenes de la programación lógica
- Funcionamiento básico de Prolog

- Introducción
- Orígenes de la programación lógica
- Funcionamiento básico de Prolog

Introducción

- Programación declarativa
- Programación lógica
- Conceptos comunes de la programación lógica y la programación funcional

- Introducción
 - Programación declarativa
 - Programación lógica
 - Conceptos comunes de la programación lógica y la programación funcional

- Introducción
 - Programación declarativa
 - Su prioridad es responder a la siguiente pregunta ¿Qué problema hay que resolver?
 - No se preocupa de ¿Cómo hay que resolver el problema?

- Introducción
 - Programación declarativa
 - Tipos de programación declarativa
 - Programación funcional
 - ✓ Basada en los conceptos de función y expresión matemática.
 - Programación Lógica
 - ✓ Basada en los fundamentos teóricos de la lógica matemática.

- Introducción
 - Programación declarativa
 - Programación lógica
 - Conceptos comunes de la programación lógica y la programación funcional

- Introducción
 - Programación lógica
 - Programa = Lógica + Control
 - Lógica
 - ✓ Declaración de qué problema debe resolverse.
 - ✓ Responsabilidad del programador.

□ Control

- ✓ Declaración de cómo debe resolverse el problema.
- ✓ Responsabilidad del intérprete.

- Introducción
 - Programación lógica
 - Hecho: cosa que sucede.
 - Regla: relación entre hechos.

- Introducción
 - Programación declarativa
 - Programación lógica
 - Conceptos comunes de la programación lógica y la programación funcional

- Introducción
 - Conceptos comunes de la programación lógica y la programación funcional
 - Recursión
 - Listas
 - Lenguajes interpretados
 - Gestión automática de memoria:
 - ☐ garbage collection (recogida de basura).

- Introducción
- Orígenes de la programación lógica
- Funcionamiento básico de Prolog

- Orígenes de la programación lógica
 - Fundamentos teóricos
 - Precursores
 - Desarrollo histórico

- Orígenes de la programación lógica
 - Fundamentos teóricos
 - Precursores
 - Desarrollo histórico

- 1. Características Fundamentales de la Programación Lógica
 - Orígenes de la programación lógica
 - Fundamentos teóricos
 - Cláusulas de Horn
 - Principio de resolución de Robinson

- 1. Características Fundamentales de la Programación Lógica
 - Orígenes de la programación lógica
 - Fundamentos teóricos
 - Cláusulas de Horn
 - □ Alfred Horn (1951)
 - ☐ Disyunción de literales negados, excepto uno:

$$\neg p_1 \lor \neg p_2 \lor ... \neg p_n \lor q$$

- Orígenes de la programación lógica
 - Fundamentos teóricos
 - Cláusulas de Horn
 - ☐ Interpretación

$$\neg p_1 \lor \neg p_2 \lor \dots \neg p_n \lor q$$

(aplicando la Ley de Morgan)

$$\equiv \neg (p_1 \land p_2 \land ... \land p_n) \lor q$$

(aplicando la equi<mark>valencia de la conecti</mark>va "→")

$$\equiv p_1 \wedge p_2 \wedge ... \wedge p_n \rightarrow q$$

Significa que si se verifican p_1 , p_2 ,... y p_n entonces se verifica q.

- Orígenes de la programación lógica
 - Fundamentos teóricos
 - Cláusulas de Horn
 - \Box q se verifica si se verifican p_1 , p_2 ,... y p_n .

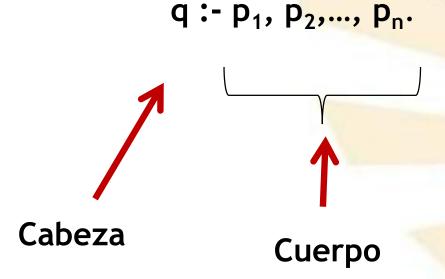
 p_1

 p_2

- Interpretación modular
- ☐ Regla de Prolog _____p_

$$q := p_1, p_2, ..., p_n$$

- Orígenes de la programación lógica
 - Fundamentos teóricos
 - Cláusulas de Horn
 - ☐ Regla de Prolog



- 1. Características Fundamentales de la Programación Lógica
 - Orígenes de la programación lógica
 - Fundamentos teóricos
 - Cláusulas de Horn: ejemplo 1

Si la figura posee cuatro lados iguales y cuatro ángulos iguales entonces la figura es un cuadrado

- Orígenes de la programación lógica
 - Fundamentos teóricos
 - Cláusulas de Horn: ejemplo 1
 - □ Variables proposicionales

 p_1 = la figura posee cuatro lados iguales

 p_2 = la figura posee cuatro ángulos iguales

q = la figura es un cuadrado

- □ Significado
 - ✓ Si se verifican p₁ y p₂ entonces se verifica
 q
 - \checkmark q se verifica si se verifican p_1 y p_2

- Orígenes de la programación lógica
 - Fundamentos teóricos
 - Cláusulas de Horn: ejemplo 1
 - ☐ Lógica proposicional

$$p_1 \wedge p_2 \rightarrow q$$

 $\equiv \neg (p_1 \wedge p_2) \vee q$
 $\equiv \neg p_1 \vee \neg p_2 \vee q$ Cláusula de Horn

☐ Cláusula de Horn en Prolog

$$q := p_1, p_2.$$

- Orígenes de la programación lógica
 - Fundamentos teóricos
 - Cláusulas de Horn: ejemplo 2
 Todos los hombres son mortales
 - Lógica de predicados
 - Predicados
 - \checkmark hombre(x): x es un hombre
 - ✓ mortal (x): x es mortal
 - ☐ Regla

 $\forall x \ (hombre(x) \rightarrow mortal(x))$

- 1. Características Fundamentales de la Programación Lógica
 - Orígenes de la programación lógica
 - Fundamentos teóricos
 - Cláusulas de Horn: ejemplo 2
 - ☐ Significado
 - Si se verifica hombre (x) entonces se verifica mortal (x)
 - ☐ Significado equivalente
 - mortal (x) si se verifica hombre (x)

- 1. Características Fundamentales de la Programación Lógica
 - Orígenes de la programación lógica
 - Fundamentos teóricos
 - Cláusulas de Horn: ejemplo 2
 - □ Lógica de predicados

```
\forall x \ (hombre(x) \rightarrow mortal(x))
```

 $hombre(x) \rightarrow mortal(x)$

- ✓ Cláusula de Horn
- \neg hombre (x) \lor mortal (x)
- ☐ Regla de Prolog

mortal (X):- hombre (X).

- 1. Características Fundamentales de la Programación Lógica
 - Orígenes de la programación lógica
 - Fundamentos teóricos
 - Cláusulas de Horn
 - Principio de resolución de Robinson

- 1. Características Fundamentales de la Programación Lógica
 - Orígenes de la programación lógica
 - Fundamentos teóricos
 - Principio de resolución de Robinson
 - ☐ Propuesto por John Allan Robinson en 1965



Dr. Honoris Causa de la Universidad Politécnica de Madrid (1 de octubre de 2013)

- Orígenes de la programación lógica
 - Fundamentos teóricos
 - Principio de resolución de Robinson
 - ☐ Caso básico (lógica proposicional)

Modus Ponens

$$p \rightarrow q$$

9

Principio de resolución

$$\neg p \lor q$$

p

q

- 1. Características Fundamentales de la Programación Lógica
 - Orígenes de la programación lógica
 - Fundamentos teóricos
 - Principio de resolución de Robinson
 - ☐ Caso básico (lógica proposicional)
 - ✓ Ejemplo

Si es un cuadrado entonces es un polígono

Es un cuadrado

Es un polígono

Proposiciones

- > p: es un cuadrado
- > q: es un polígono

- Orígenes de la programación lógica
 - Fundamentos teóricos
 - Principio de resolución de Robinson
 - ☐ Caso básico (lógica proposicional)
 - ✓ Ejemplo

Modus Ponens

$$p \rightarrow q$$

9

Principio de resolución

$$\neg p \lor q$$

p

q

- Orígenes de la programación lógica
 - Fundamentos teóricos
 - Principio de resolución de Robinson
 - ☐ Caso general (lógica proposicional)

$$\begin{array}{c} p_1 \wedge p_2 \wedge \dots \wedge p_n \rightarrow q \\ p_1 \\ \hline \\ p_2 \wedge \dots \wedge p_n \rightarrow q \end{array}$$

Principio de resolución
$$\neg p_1 \lor \neg p_2 \lor ... \neg p_n \lor q$$

$$p_1$$

$$\neg p_2 \lor ... \neg p_n \lor q$$

- Orígenes de la programación lógica
 - Fundamentos teóricos
 - Principio de resolución de Robinson
 - ☐ Caso básico (lógica de predicados)

Modus Ponens

$$p(x) \rightarrow q(x)$$

Principio de resolución

$$\neg p(x) \lor q(x)$$

- 1. Características Fundamentales de la Programación Lógica
 - Orígenes de la programación lógica
 - Fundamentos teóricos
 - Principio de resolución de Robinson
 - ☐ Caso básico (lógica de predicados)
 - √ Ejemplo

Todos los hombres son mortales Sócrates es un hombre

Sócrates es mortal

- Orígenes de la programación lógica
 - Fundamentos teóricos
 - Principio de resolución de Robinson
 - ☐ Caso básico (lógica de predicados)
 - ✓ Ejemplo

Modus Ponens

 $hombre(x) \rightarrow mortal(x)$

hombre(Sócrates)

mortal(Sócrates)

Principio de resolución

 \neg hombre(x) \lor mortal(x)

hombre(Sócrates)

mortal(Sócrates)

- 1. Características Fundamentales de la Programación Lógica
 - Orígenes de la programación lógica
 - Fundamentos teóricos
 - Principio de resolución de Robinson
 - ☐ Caso general (lógica de predicados)

$$p_{1}(x) \wedge p_{2}(x) \wedge ... \wedge p_{n}(x) \rightarrow q(x)$$

$$p_{1}(a)$$

$$p_{2}(a) \wedge ... \wedge p_{n}(a) \rightarrow q(a)$$

- Orígenes de la programación lógica
 - Fundamentos teóricos
 - Principio de resolución de Robinson
 - ☐ Caso general (lógica de predicados)

Principio de resolución $\neg p_1(x) \lor \neg p_2(x) \lor \dots \neg p_n(x) \lor q(x)$ $p_1(a)$ $\neg p_2(a) \lor \dots \neg p_n(a) \lor q(a)$

- Orígenes de la programación lógica
 - Fundamentos teóricos
 - Precursores
 - Difusión histórica

- Orígenes de la programación lógica
 - Precursores
 - Robert Kowalski (Universidad de Edimburgo):
 1972
 - ☐ Fundamentos teóricos
 - ✓ Cláusulas de Horn y principio de resolución
 - Maarten Van Emden (Universidad de Edimburgo):
 - Demostración experimental



- Orígenes de la programación lógica
 - Precursores



Colmerauer

- Alain Colmerauer y Phillipe Roussel (Universidad de Marsella)
- ☐ Implementación
 - ✓ Programmation en Logique: Prolog
- ☐ Intérprete de Prolog codificado en Algol W de Wirth.
- ☐ Utiliza la interpretación procedimental o modular de Kowalski.

- Orígenes de la programación lógica
 - Fundamentos teóricos
 - Precursores
 - Difusión histórica

- Orígenes de la programación lógica
 - Difusión histórica
 - Prolog-10 (Warren, años setenta)
 - Compilador escrito casi completamente en Prolog.
 - Desdén inicial
 - ☐ La comunidad científica occidental no tuvo en cuenta a la Programación Lógica hasta principios de los años ochenta.
 - Factor decisivo
 - ☐ Proyecto de Quinta Generación de Japón (1981).
 - Versión estándar: Prolog de Edimburgo

- Introducción
- Orígenes de la programación lógica
- Funcionamiento básico de Prolog

- Funcionamiento básico de Prolog
 - Ejecución
 - Búsqueda de objetivos
 - Limitaciones
 - Aplicaciones

- Funcionamiento básico de Prolog
 - Ejecución
 - Búsqueda de objetivos
 - Limitaciones
 - Aplicaciones

- Funcionamiento básico de Prolog
 - Ejecución
 - Llamada al intérprete
 - Carga de un fichero con hechos y reglas
 - Preguntas
 - Salida del intérprete

- Funcionamiento básico de Prolog
 - Ejecución
 - Llamada al intérprete

```
pl (alternativas: prolog, swipl)
?-
```

Salida del intérprete

?- halt.

- Funcionamiento básico de Prolog
 - Ejecución
 - Carga de un fichero con hechos y reglas
 - ☐ Cargar el fichero.pl
 - ?- consult('fichero').
 - ?- consult('fichero.pl').
 - Manera alternativa
 - ?- [fichero].
 - \square Cargar *fichero*_i.*pl* ($\forall i \in \{1,2,...n\}$)
 - ?- [fichero₁, fichero₂, ..., fichero_n].

- Funcionamiento básico de Prolog
 - Ejecución
 - Carga de un fichero con hechos y reglas desde el teclado

```
?- [user].
...
<<fin de fichero>>
?-
```

- Funcionamiento básico de Prolog
 - Ejecución
 - Listado de todos los hechos y reglas
 - ?- listing.

- Listado de todos los hechos y reglas de un predicado
 - ?- listing(predicado).

- Funcionamiento básico de Prolog
 - Ejecución
 - Directorio actual?- pwd.
 - Contenido del directorio actual:
 - ?- ls.
 - Cambio al directorio "padre"
 - ?- cd('...').
 - Cambio al directorio home/i99zazaz/ejemplo ?- cd('/home/i99zazaz/ejemplo').
 - Cambio al directorio de Windows C:\ejemplo ?- cd('c:\ejemplo').

- Funcionamiento básico de Prolog
 - Ejecución
 - Ayuda
 - ?- help(Topic)
 - ?- apropos(Word).
 - Traza de ejecución del intérprete
 - ?- trace.

Fin de la traza:

?- nodebug.

Call: (6) edinburgh:nodebug? n (no debug)

- Funcionamiento básico de Prolog
 - Ejecución
 - Traza mediante ventana gráfica
 - ?- guitracer.

La próxima ejecución de trace será en una ventana gráfica.

- Fin de la traza mediante ventana gráfica
 - ?- noguitracer.

- Funcionamiento básico de Prolog
 - Ejecución
 - Carga de un fichero con hechos y reglas
 - □ Los hechos son descritos en los apartados nº 2, 4, 5.
 - ☐ Las reglas son descritas en el apartado nº 6.

- Funcionamiento básico de Prolog
 - Ejecución
 - Preguntas
 - □ Permite consultar si un hecho se puede deducir de la base de hechos y reglas del programa.
 - ☐ Véase el apartado nº 3.

- Funcionamiento básico de Prolog
 - Ejecución
 - Búsqueda de objetivos
 - Limitaciones
 - Aplicaciones

- Funcionamiento básico de Prolog
 - Búsqueda de objetivos
 - Programa
 - ☐ Conjunto de hechos y reglas
 - Ejecución de una consulta
 - ☐ Si la consulta coincide con un hecho entonces el objetivo se ha conseguido.
 - ☐ En caso contrario, se comprueba si la consulta es la "cabeza" de una regla
 - ✓ Si es así entonces se generan nuevas consultas utilizando el cuerpo de la regla.
 - ✓ En caso contrario, el objetivo no se consigue.

- Funcionamiento básico de Prolog
 - Búsqueda de objetivos
 - Ejemplo1
 - ☐ Hechos

hombre(socrates).

hombre(aristoteles).

☐ Regla

mortal(X):- hombre(X).

□ Consulta

?- mortal(socrates).

- Funcionamiento básico de Prolog
 - Búsqueda de objetivos
 - Ejemplo1
 - ☐ Equivalencia con la lógica de predicados (1/2)

∀x (hombre(x) → mortal(x))
hombre(socrates)
mortal(socrates)

hombre(x) → mortal(x)
hombre(socrates)
mortal(socrates)

- Funcionamiento básico de Prolog
 - Búsqueda de objetivos
 - Ejemplo1
 - ☐ Equivalencia con la lógica de predicados (2/2)

Principio de resolución

 \neg hombre(x) \lor mortal(x)

hombre(socrates)

mortal(socrates)

Prolog

mortal(X) :- hombre(X).

hombre(socrates).

?- mortal(socrates).

yes

- 1. Características Fundamentales de la Programación Lógica
 - Funcionamiento básico de Prolog
 - Búsqueda de objetivos
 - Ejemplo1
 - □ Consulta
 - ?- mortal(socrates).
 - 1. No existe el hecho mortal (socrates)
 - 2. La consulta es la **cabeza** de la regla mortal(X) :- hombre(X)
 - 3. Se genera una **nueva consulta**: hombre(socrates)
 - 4. hombre(socrates) es un hecho del programa.
 - 5. Respuesta: sí (yes)

- 1. Características Fundamentales de la Programación Lógica
 - Funcionamiento básico de Prolog
 - Búsqueda de objetivos
 - Observación
 - ☐ Prolog considera como falso todo lo que no conoce o no puede deducir, aunque sea verdadero en la vida real.
 - ☐ Ejemplo: si se consulta
 - ?- mortal(platon).

la respuesta será no

- Funcionamiento básico de Prolog
 - Ejecución
 - Búsqueda de objetivos
 - Limitaciones
 - Aplicaciones

- Funcionamiento básico de Prolog
 - Limitaciones
 - Prolog no es un lenguaje de programación lógica completamente puro:
 - ☐ Prolog establece un **orden** de precedencia entre reglas, que no existe en la lógica.
 - ☐ Prolog sólo permite la negación en el cuerpo de las cláusulas.

- Funcionamiento básico de Prolog
 - Ejecución
 - Búsqueda de objetivos
 - Limitaciones
 - Aplicaciones

- Funcionamiento básico de Prolog
 - Aplicaciones
 - Demostración de teoremas
 - Representación del conocimiento
 - Problemas de búsqueda
 - Planificación
 - Procesamiento del lenguaje natural (PLN)
 - Sistemas expertos
 - Especificación de algoritmos
 - Etc.

Índice

- 1. Características Fundamentales de la Programación Lógica
- 2. Hechos
- 3. Preguntas
- 4. Variables
- 5. Conjunción, disyunción y negación
- 6. Reglas

2. Hechos

- Definición
- Ejemplos
- Sintaxis
- Semántica

- Definición
- Ejemplos
- Sintaxis
- Semántica

Definición

 Un hecho representa una afirmación que se realiza sobre un asunto.

- Definición
- Ejemplos
- Sintaxis
- Semántica

Ejemplos

Hechos en Prolog
 hombre(socrates).
 sexo(socrates, masculino).
 padre_de(juan, luis).
 tiene(antonio, bicicleta).
 da(laura,libro,maria).

Significados de los hechos

- Sócrates es un hombre
- El padre de Juan es Luis
- Antonio tiene una bicicleta
- Laura da un libro a María

- Ejemplos
 - Hechos
 - Juan está enamorado de María
 - María está enamorada de Juan
 - Laura está enamorada de Luis

Hechos en Prolog

```
enamorado_de(juan, maria).
enamorado_de(maria, juan).
enamorado_de(laura, luis).
```

Sintaxis

predicado (argumento₁, argumento₂, ... argumento_n).

Sintaxis



Sintaxis

Restricciones

- Los nombres de los predicados y los átomos comienzan por una letra minúscula.
- Se tiene que poner un punto "." al final del hecho.

- Sintaxis
 - Restricciones
 - Número de argumentos de un predicado
 - ☐ Constante.
 - Observación
 - □ Puede haber predicados distintos con el mismo nombre y diferente número de argumentos.
 - ✓ tiene(juan, bicicleta).
 - ✓ tiene(ana, bicicleta)
 - ✓ tiene(juan, casa, grande).

Semántica

- Cada hecho posee un significado arbitrario.
- El significado de un hecho debe permanecer invariable una vez que ha sido establecido.
- El predicado establece una relación entre los argumentos.
- El significado de un predicado depende del orden de los argumentos.
- Se deben utilizar identificadores descriptivos de los predicados y los argumentos.

- Semántica
 - Base de datos de un programa en Prolog:
 - Conjunto de hechos y reglas que posee.

Índice

- 1. Características Fundamentales de la Programación Lógica
- 2. Hechos
- 3. Preguntas
- 4. Variables
- 5. Conjunción, disyunción y negación
- 6. Reglas

3. Preguntas

- Se pueden realizar preguntas a la base de datos de un programa de Prolog punto
- Ejemplo:
 - ?- tiene(maria, libro).
 - Se está preguntando si María tiene el libro.
- Prolog busca en su base de datos, compuesta por hechos (y reglas), si contiene el hecho

tiene(maria, libro).

- Es necesario que coincidan
 - o el nombre del **predicado** o relación
 - o los argumentos en número y orden.

3. Preguntas

Ejemplo

```
    Hechos
        tiene(maria, libro).
        tiene(maria, cuaderno).
        tiene(juan, cuaderno).
        tiene(juan, bicicleta).
```

Preguntas

```
?- tiene(maria,libro).
yes
?- tiene(juan, libro).
no
```

3. Preguntas

- Ejemplo
 - Pregunta
 - ?- tiene(maria, bicicleta).

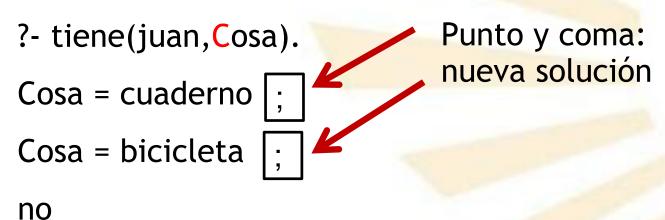
no

- Falso por defecto
 - Prolog responde "no" porque
 - no hay ningún hecho que coincida con la pregunta
 - ☐ ni regla que permita deducir ese hecho.
 - Se recuerda que Prolog considera falso todo lo que no conoce.

Índice

- 1. Características Fundamentales de la Programación Lógica
- 2. Hechos
- 3. Preguntas
- 4. Variables
- 5. Conjunción, disyunción y negación
- 6. Reglas

- Las variables permiten hacer preguntas más versátiles
- Primer carácter de una variable:
 - Letra mayúscula
 - Subrayado "_"
- Ejemplos
 - ¿Qué cosas tiene Juan?



- Ejemplos
 - ¿Quién tiene un cuaderno?

- Preguntas con dos variables
 - ¿Qué cosas tiene cada persona?

```
?- tiene(_persona,Cosa).
```



- Preguntas con una variable repetida.
 - Hechos

```
camino(baena, luque).
camino(luque, zuheros).
camino(baena, baena).
```

¿Qué pueblo tiene un camino circular?

```
?- camino(Pueblo, Pueblo).
```

Pueblo= baena

- Variable anónima: símbolo de subrayado "_"
 - Comprueba si existe un valor que se pueda asociar a la variable que haga verdadero el predicado.
 - No importa conocer cuál es el valor concreto asociado a la variable anónima.
 - Cada aparición de una variable anónima es independiente.

- Variable anónima: símbolo de subrayado "_"
 - Preguntas con variable anónima
 - ¿Quién tiene algo?

```
?- tiene(Persona,_).

Persona = maria ;

Persona = juan Enter
```

¿Alguien tiene un cuaderno?

```
?- tiene(_,cuaderno).
yes
```

- Variable anónima: símbolo de subrayado "_"
 - Preguntas con variable anónima
 - ¿Alguien tiene algo?

```
?- tiene(_,_).
yes
```

Índice

- 1. Características Fundamentales de la Programación Lógica
- 2. Hechos
- 3. Preguntas
- 4. Variables
- 5. Conjunción, disyunción y negación
- 6. Reglas

- Se pueden hacer preguntas más completas si se utilizan los operadores lógicos
 - Disyunción lógica:
 - Símbolo de punto y coma ";"
 - Conjunción lógica:
 - Símbolo de la coma ","
 - Negación lógica:
 - not

Conjunción lógica

 La respuesta será verdadera si ambas respuestas son verdaderas

```
?- tiene(maria,libro) , tiene(juan,cuaderno).

yes
```

```
?- tiene(maria,bicicleta) , tiene(juan,cuaderno).
```

- Conjunción lógica
 - ¿Qué cosa tienen en común María y Juan?
 ?- tiene(maria,X), tiene(juan,X).
 X = cuaderno
 - Reevaluación o backtracking (lógica + control)
 - Fase 1: X toma el valor de libro
 - Fase 2: no se verifica tiene(juan, libro)
 - Fase 3: X toma el valor de cuaderno
 - Fase 4: se verifica el hecho tiene(juan,cuaderno)

Conjunción lógica

```
    ¿Tiene algo María y tiene algo Juan?
    ?- tiene(maria,_), tiene(juan,_).
    yes
```

Conjunción lógica

Hechos

 enamorado_de(juan, maria).
 enamorado_de(maria, juan).
 enamorado_de(laura, luis).

- ¿Están Juan y María enamorados?
 - ?- enamorado_de (juan,maria), enamorado_de(maria,juan).
- ¿Es correspondido el amor de Laura?
 - ?- enamorado_de(laura,X), enamorado_de(X,laura).
- Etc.

Disyunción lógica

 La respuesta será verdadera si alguna de las respuestas es verdadera.

```
?- tiene(maria,libro); tiene(juan,cuaderno).

yes
```

```
?- tiene(maria,bicicleta); tiene(juan,cuaderno).

yes
```

```
¿Qué cosas tienen Juan o María?
      ?- tiene(juan,X); tiene(maria,X).
      X = cuaderno
      X = bicicleta
      X = libro
      X = cuaderno
      no
```

Negación lógica

 La respuesta será verdadera si la respuesta original es falsa.

```
?- not(tiene(juan,cuaderno))
    no
?- not(tiene(juan,tijeras)).
    yes
```

- Precedencia de los operadores lógicos
 - Máxima precedencia:
 - negación lógica (not)
 - Precedencia intermedia:
 - conjunción lógica (,)
 - Mínima precedencia:
 - disyunción lógica (;)
 - Los paréntesis controlan la precedencia.

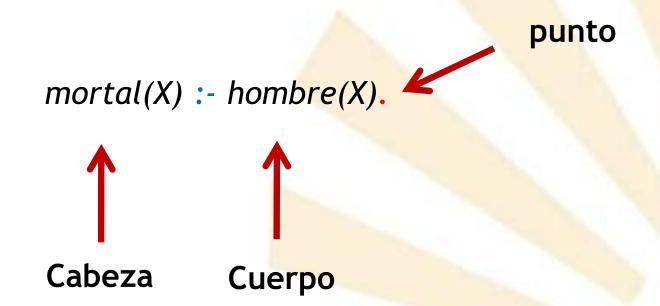
- Precedencia de los operadores lógicos
 - Ejemplos

```
?- tiene(juan,cuaderno); tiene(maria,rotulador),
not(tiene(juan,bicicleta)).
yes
```

?- (tiene(juan,cuaderno);tiene(maria,rotulador)),
 not(tiene(juan,bicicleta)).
 no

Índice

- 1. Características Fundamentales de la Programación Lógica
- 2. Hechos
- 3. Preguntas
- 4. Variables
- 5. Conjunción, disyunción y negación
- 6. Reglas



 Las reglas evitan indicar hechos que se pueden deducir a partir de otros.

 Las reglas permiten representar dependencias entre hechos.

```
mortal(X) :- hombre(X).
```

Las reglas permiten representar definiciones

```
buen_estudiante(Persona):-

asiste_a_clase(Persona),

estudia(Persona).
```

- Reglas recursivas
- Ejemplo de las conexiones por carretera

```
carretera(cordoba, granada).
carretera(cordoba, jaen).
carretera(cordoba, malaga).
carretera(cordoba, sevilla).
carretera(sevilla, cadiz).
carretera(sevilla, huelva).
carretera(sevilla, malaga).
conectado (Origen, Destino):-
          carretera(Origen, Destino).
conectado (Origen, Destino):-
          carretera (Origen, Intermedio),
          conectado (Intermedio, Destino).
```

- Reglas recursivas
- Ejemplo de "la familia" (1/6)

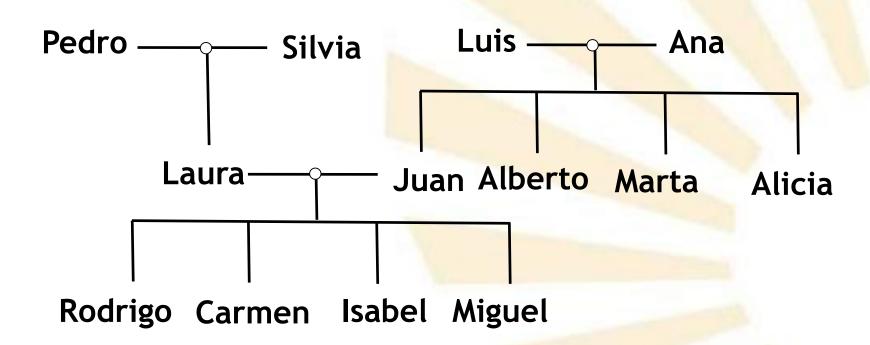
mujer(ana).
mujer(marta).
mujer(alicia).
mujer(carmen).
mujer(laura).
mujer(isabel).
mujer(silvia).

hombre(juan).
hombre(luis).
hombre(miguel).
hombre(alberto).
hombre(rodrigo).
hombre(pedro).

Ejemplo de "la familia" (2/6)

```
/* padres(Persona, Padre, Madre). */
padres(juan, luis, ana).
padres(alberto, luis, ana).
padres(marta, luis, ana).
padres(alicia, luis, ana).
padres(rodrigo, juan, laura).
padres(carmen, juan, laura).
padres(isabel, juan, laura).
padres(miguel, juan, laura).
padres(laura, pedro, silvia).
```

- Ejemplo de "la familia" (3/6)
 - Árbol genealógico



Ejemplo de "la familia" (4/6)

```
/* X es hermana de Y: primera versión*/
hermana(X,Y):-
   mujer(X),
   padres(X, Padre, Madre),
   padres(Y, Padre, Madre).
o Problema
   ?- hermana(alicia, Y).
    Y = marta
   Y = alicia
                  Error
```

Ejemplo de "la familia" (5/6)

```
/* X es hermana de Y: segunda versión */
hermana_verdadera(X,Y):-
    mujer(X),
    padres(X,Padre,Madre),
    padres(Y,Padre,Madre),
    X \= Y.
```

```
Ejemplo de "la familia" (6/6)
    /* X es un ancestro de Y */
      ancestro(X,Y):-
             padres(Y,X,_).
      ancestro(X,Y):-
             padres(Y,_,X).
      ancestro(X,Y):-
             padres(Y,Z,_),
             ancestro(X, Z).
      ancestro(X,Y):-
             padres(Y, \_, Z),
             ancestro(X,Z).
```

- Ejercicios sobre la familia
 - Abuelo/a
 - Nieto/a
 - o Primos/as
 - o Etc.

Ejercicio de los donantes de sangre



UNIVERSDAD DE CÓRDOBA

ESCUELA POLITÉCNICA SUPERIOR

DEPARTAMENTO DE INFORMÁTICA Y ANÁLISIS NUMÉRICO

PROGRAMACIÓN DECLARATIVA



INGENIGERÍA INFORMÁTICA
CUARTO CURSO
PRIMER CUATRIMESTRE

Tema 8.- Introducción al Lenguaje Prolog

