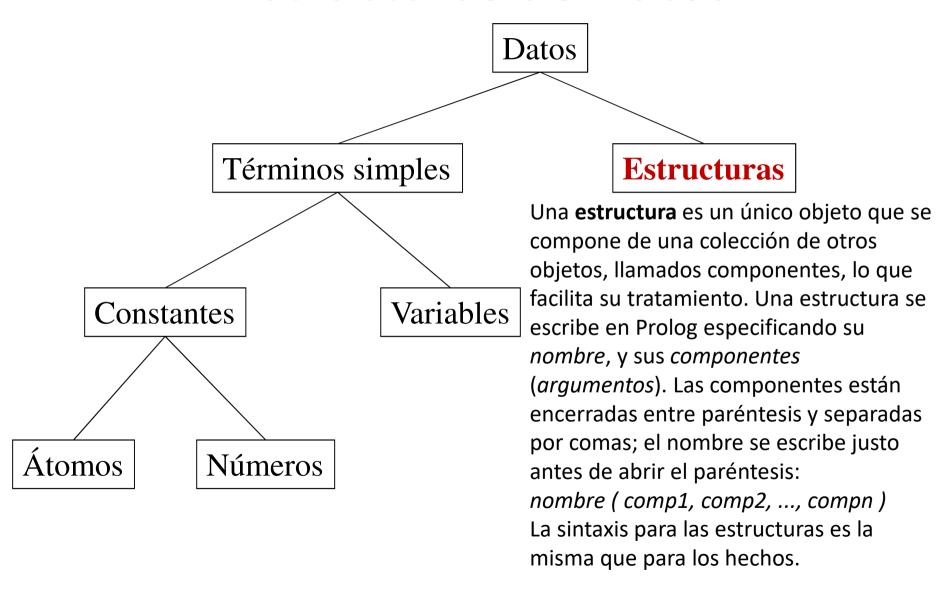
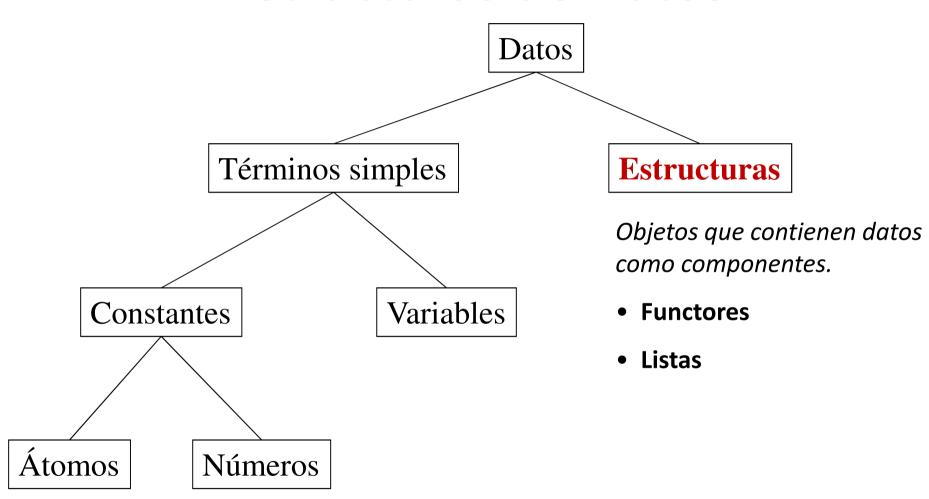
PROLOG - II





Functores

Sintaxis: functor(comp#1, comp#2,...,comp#n).

- En general, functor es un nombre que designa:
 - un hecho,
 - una relación,
 - una función
- A su vez, comp#i, puede ser un functor

Ejemplo:

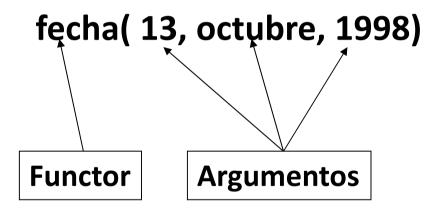
```
curso-27(titulacion("Grado en Informática"),
materia(sistemas_inteligentes)).
```

Incluso las cláusulas se representan como functores:

?- clause(X, Y). /* Se satisface con clausulas de cabeza X y cuerpo Y */

Functores

Ejemplo: una estructura para representar la fecha.



Un aspecto notable de Prolog es que las relaciones pueden establecerse no sólo entre átomos sino que también entre términos estructurados. Un *término* es ya sea un átomo (identificador, número, string, variable) o un nombre de término (o *functor*) asociado a una lista de argumentos $t(t_1,t_2,...,t_n)$.

Listas

- Una lista es una secuencia ordenada de elementos que puede tener cualquier longitud.
- Los elementos de una lista pueden ser cualquier término (constantes, variables, estructuras) u otras listas.
- Las listas pueden representarse como un tipo especial de árbol. Una lista puede definirse recursivamente como:
 - una lista vacía [], sin elementos, o
 - una estructura con dos componentes:
 - cabeza: primer argumento
 - cola: segundo argumento, es decir, el resto de la lista.
- El final de una lista se suele representar como una cola que contiene la lista vacía.
- La cabeza y la cola de una lista son componentes de una estructura cuyo nombre es ".".

Las listas se manipulan dividiéndolas en cabeza y cola

Lista	[x _]	[_ x]
[a,b,c]	a	[b,c]
[[a,b],c]	[a,b]	[c]
[a,[b,c]]	a	[[b,c]]
[a,[b,c],d]	a \	[[b,c],d]
[X+Y,Z]	X+Y	[Z]
	ninguna	Ninguna
[a]	a	[]

?-[X|Y] = [maulla, [el, gato]].

X = maulla

Y = [[el, gato]]

Yes

Operaciones con listas

Primer elemento de una lista

```
primero([X|_],X).
?- primero([a,b,c],X).
X = a
```

Operaciones con listas

Resto de una lista

```
resto([_|L],L).

?- resto([a,b,c],L).
L = [b, c]
```

Operaciones con listas

Construcción de una lista

```
cons(X,L,[X|L]).
?- cons(a,[b,c],L).
L = [a, b, c]
```

Operaciones con listas

Pertenencia a una lista

```
pertenece(X,[X|_]).
pertenece(X,[_|L]):-
   pertenece(X,L).

?- pertenece(b,[a,b,c]).
Yes
?- pertenece(d,[a,b,c]).
No
```

Operaciones con listas

Concatenación de listas

```
conc([],L,L).
conc([X|L1],L2,[X|L3]) :-
    conc(L1,L2,L3).

?- conc([a,b],[c,d,e],L).
L = [a, b, c, d, e]
```

Otras operaciones con listas de interés

- Lista inversa
- Último elemento
- Penúltimo elemento
- Selección de un elemento
- Inserción de un elemento
- Sublista
- Permutación
- Rotación
- Longitud de una lista

Recursividad

```
antepasado(X,Y):-progenitor(X,Y).
antepasado(X,Y):-progenitor(X,Z),
antepasado(Z,Y).
```

- En general, en una definición recursiva, es necesario considerar 2 casos:
- Caso básico: Momento en que se detiene la computación
- Caso Recursivo: Suponiendo que ya se ha solucionado un caso más simple, cómo descomponer el caso actual hasta llegar al caso simple.
- Tanto el caso básico como el caso recursivo no tienen porqué ser únicos (puede haber varios casos básicos y varios casos recursivos)

Unificación

- La unificación («matching») aplicada, junto con la regla de resolución, es lo que nos permite obtener respuestas a las preguntas formuladas a un programa lógico.
- La unificación constituye uno de los mecanismos esenciales de Prolog, y consiste en buscar instancias comunes a dos átomos, uno de los cuales está en la cabeza de una cláusula y el otro en el cuerpo de otra cláusula.
- Prolog intentará hacerlos coincidir (unificarlos) mediante las siguientes reglas:
 - Una variable puede instanciarse con cualquier tipo de término, y naturalmente con otra variable.
 - Los números y los átomos sólo serán iguales a sí mismos. Evidentemente, también se pueden instanciar con una variable.
 - Dos estructuras son iguales si tienen el mismo nombre y el mismo número de argumentos, y todos y cada uno de estos argumentos son unificables.
- El predicado de igualdad (=) es un operador infijo que intentará unificar ambas expresiones. Un objetivo con el predicado no igual (\=) se satisface si el = fracasa, y fracasa si el = se satisface.

Unificación

```
?- X=juan, X=Y.
X=juan, Y=juan
?- X=Y, X=juan.
X=juan, Y=juan
?- juan=juan.
yes
?- juan=pepe.
no
?- 1024=1024.
yes
?-
amigo(pepe, juan)=amigo(pepe, X).
X=juan
```

```
?- amigo(pepe,juan) = Y.
Y=amigo(pepe,juan)
?- 9 \= 8.
yes
?- letra(C) = palabra(C).
no
?- 'juan' = juan.
yes
?- "juan" = juan.
no
?- f(X,Y) = f(A).
no
```

Reevaluación o backtracking

- Consiste en volver a mirar lo que se ha hecho e intentar resatisfacer los objetivos buscando una forma alternativa de hacerlo.
- Si se quieren obtener más de una respuesta a una pregunta dada, puede iniciarse la reevaluación pulsando la tecla «y» cuando Prolog acaba de dar una solución y pregunta «More (y/n) ?», con lo que se pone en marcha el proceso de generación de soluciones múltiples.

Corte

- El corte permite decirle a Prolog cuales son las opciones previas que no hace falta que vuelva a considerar en un posible proceso de reevaluación.
- Es un mecanismo muy delicado, y que puede marcar la diferencia entre un programa que funcione y uno que no funcione. Su utilidad vienen dada por:
 - Optimización del tiempo de ejecución: no malgastando tiempo intentando satisfacer objetivos que de antemano sabemos que nunca contribuirán a una solución.
 - Optimización de memoria: al no tener que registrar puntos de reevaluación para un examen posterior.
- El corte se representa por el objetivo "!" que se satisface inmediatamente y no puede resatisfacerse de nuevo.

Predicados de control

Existen una serie de predicados predefinidos que ayudan cuando queremos utilizar estructuras de control.

- fail Siempre falla.
- true Siempre tiene éxito.
- repeat Permite simular bucles junto con la combinación corte-fail.
- +Condicion -> +Accion Permite simular la estructura condicional: Si-Entonces y Si-Entonces-Sino.

Otros predicados

var(X)	Devuelve éxito si X no está instanciada.	
nonvar(X)	Al revés.	
atom(X)	Devuelve éxito si X es un "átomo" en el sentido de Prolog (constante cadenas de caracteres son "átomos"; variables, funciones y números no	
integer(X)	Devuelve éxito si X es un entero.	
atomic(X)	Devuelve éxito si X es un "átomo" ó un entero.	
write(X)	Escribe en el periférico por defecto el contenido de la variable X.	
read(X)	Lee un valor del periférico por defecto y lo almacena en la variable X.	
nl	Escribe un retorno de carro.	
	Compara si dos "átomos" son iguales.	
\==	Compara si dos "átomos" son distintos.	

Predicado	Se cumple cuando:	Efecto lateral	Ejemplos Sencillos
write(X)	Siempre	Escribe el valor del término X	?- write(f(x,3+4)). f(x,3+4). yes
read(X)	Si es posible unificar X con el valor leído No se hace backtracking. Analiza los caracteres de entrada hasta encontrar un término y, si unifica, se cumple, sino, falla.	Lee un término Prolog ✓ Los términos Prolog deben acabar en punto	?- read(X). : <usuario> f(x,3+4). X = f(x,3 + 4)</usuario>
display(X)	Siempre	Escribe el valor del término X en notación functor	?- display(f(x,3+4)). f(x,(+)(3,4)) yes
nl	Siempre	Escribe un salto de línea	

```
saludo:-write('Tu nombre?'),
    read(N),
    write('Hola '), write(N).

| ?- saludo.
Tu nombre?
|:<usuario> juan.
Hola juan
yes

saludo: Pide al usuario un nombre (término Prolog), lo lee
y lo muestra por pantalla.
```

Predicado	Se cumple cuando:	Efecto lateral	Standard
get0(X)	Si es posible unificar el	Lee un caracter del teclado	get_char
	caracter leido con X		
get(X)	Si es posible unificar el	Lee el siguiente caracter	
	caracter leido con X	distinto de blanco.	
put(X)	Siempre	Escribe el caracter X	put_char

Predicado	Se cumple cuando:	Efecto lateral	Standard
tell(F)	Si no hay errores de	Abre F como stream de salida	open
	apertura	actual	
see(F)	Si no hay errores de	Abre F como stream actual de	open
	apertura	entrada.	
told	Siempre	Cierra stream de salida actual	close
seen	Siempre	Cierra stream de entrada actual	close
telling(F)	Unifica F con el nombre del	Ninguno	
	stream de salida actual		
seeing(F)	Unifica F con el nombre del	Ninguno	
	stream de salida actual		

```
verFich:-write('Nombre fichero?'),
            read(N).
                                                   verFich:-Pregunta un nombre de fichero al usuario, lo
            seeing (Antes),
                                                   abre y visualiza su contenido en mayúsculas.
            see(N),
            bucle.
            seen,
            see (Antes).
bucle:-repeat,
        get0(C),
        minMay(C,Cm),
        put (Cm),
        at end of file,
minMay(C,Cm):-minuscula(C),!,
              Cm is C - 0'a + 0'A.
minMay(C,C).
minuscula(C):-C>=0'a, C=<0'z.
```

Predicados Extra-lógicos: acceso a BD

Los sistemas Prolog ofrecen la posibilidad de modificar en tiempo de ejecución el contenido de la base de conocimiento

Predicado	Se cumple cuando:	Efecto lateral	
asserta(T)	Siempre	Añade al principio de la base	
		de conocimiento el término T	
assertz(T)	Siempre	Añade al final de la base de	
		conocimiento el término T.	
retract(T)	Si T unifica con el término	Elimina de la base de	
	eliminado.	conocimiento el término T	

Predicados Extra-lógicos: Directivas

Indican al sistema tareas a realizar u opciones de compilación.

:-ensure_loaded(F).	Indica al sistema que cargue el fichero F	
:-multifile(P/N).	Indica que el predicado P de aridad N puede definirse en varios	
	ficheros. Por defecto, las definiciones deben estar en un solo fichero.	
:-dynamic(P/N).	Indica al sistema que la definición del predicado P de aridad N puede	
	modificarse de forma dinámica	
:-initialization(C).	Declara que el objetivo C debe ser ejecutado tras cargar el fichero.	
:-op(Prioridad, Asociatividad, Atomo).	Define Atomo como un operador con la Prioridad y Asociatividad	
	dadas	

Modificación de la Base de Conocimientos: adición

Si queremos que Prolog lea nuevas cláusulas de un fichero que hemos preparado previamente, podemos utilizar los predicados **consult** y **reconsult**. Esto será conveniente cuando tengamos que trabajar con programas de tamaño considerable y no queramos teclear cada vez todas las cláusulas.

Modificación de la Base de Conocimientos: manipulación

Existen predicados predefinidos que podemos utilizar para ver (**listing**), obtener (**clause**), añadir (**assert**) o quitar (**retract** y **abolish**) cláusulas de nuestra base de conocimientos.

Ejercicio

Analizar el código y hacer funcionar el programa Prolog que permite diagnosticar la enfermedad que se refleja en la ficha y proponer un tratamiento, y cuyo código fuente está en el fichero sistema-experto-diagnosticador-master.zip



https://github.com/jofese/sistema-experto-diagnosticador

Fuentes y bibliografía

- www.swi-prolog.org/
- ftp://www.cc.uah.es/pub/Alumnos/G_Ing_Informatica/Conocimiento_y_R azonamiento_Automatizado/
- Ejercicios de programación declarativa con Prolog. José A. Alonso Jiménez.
 Grupo de Lógica Computacional. Dpto. de Ciencias de la Computación e Inteligencia Artificial. Universidad de Sevilla.
- Prácticas de Lógica. Prolog. Faraón Llorens Largo, Mª Jesús Castel de Haro.
 Universidad de Alicante.
- Programación Práctica en Prolog. Jose E. Labra G.. Área de Lenguajes y Sistemas Informáticos. Departamento de Informática. Universidad de Oviedo.