LABORATORIOS DE INTELIGENCIA ARTIFICIAL CURSO 2016–2017

PRÁCTICA 3: PROLOG

Fecha de publicación: 2017/03/23

Fechas de entrega: grupos jueves: miércoles 2017/04/05, 23:55

grupos viernes: jueves 2017/04/06, 23:55

Planificación: Ejercicios para la 1.ª semana: 1, 2, 3 y 4.

Ejercicios para la 2.ª semana: 5, 6, 7 y 8.

Entrega: Para la entrega en formato electrónico, se creará un archivo zip que contenga todo el material de la entrega, cuyo nombre, todo él en minúsculas y sin acentos, tildes, o caracteres especiales, tendrá la siguiente estructura:

[gggg] p3 [mm] [apellido1] [apellido2].zip

donde

- [gggg]: Número de grupo de la pareja: 2301, 2311, 2312, 2313 2361, 2362 o 2363)
- [mm]: Número de orden de la pareja con dos dígitos (posibles valores: 01, 02, 03,...)
- [apellido1] : Primer apellido del miembro1 de la pareja
- [apellido2] : Primer apellido del miembro2 de la pareja

Los miembros de la pareja aparecen en orden alfabético. Ejemplos :

- 2311_p3_01_delval_sanchezmontanyes.zip (práct. 3 de la pareja 01 en el grupo de prácticas 2311)
- 2362 p3 18 salabert suarez.zip (práctica 3 de la pareja 18 en el grupo de prácticas 2362)

Contenido del fichero comprimido:

- El archivo de código Prolog: [gggg] p3 [mm].pl
- El archivo: [gggg] p3 [mm] readme.txt [OPCIONAL]
- Los archivos de la memoria (nombre siempre en minúsculas): [gggg]_p3_[mm]_memoria.txt o [gggg]_p3_[mm]_memoria.pdf

EJERCICIO 1 (1 punto). Implementa un predicado pertenece(X, L) que compruebe si un elemento está en una lista. El predicado debe satisfacerse tantas veces como elementos repetidos contenga.

```
?- pertenece(1, [2, 1, 3, 1]).
true;
true;
false.
```

El predicado debe funcionar tanto si X como L no están instanciadas y debe generar por backtracking y en orden todas las soluciones:

```
?- pertenece(X, [2,1,3,1]).
X = 2 ;
X = 1 ;
```

```
X = 3;
X = 1;
false.

?- pertenece(1, L).
L = [1|_G12270];
L = [_G12269, 1|_G12273];
L = [_G12269, _G12272, 1|_G12276];
L = [_G12269, _G12272, _G12275, 1|_G12279];
L = [_G12269, _G12272, _G12275, _G12278, 1|_G12282]
```

Utiliza los predicados trace y notrace para trazar la ejecución de los objetivos anteriores, consulta el tutorial de Prolog para ver cómo se usan.

EJERCICIO 2 (1 punto). Implementa el predicado invierte(L, R) que se satisface cuando R contiene los elementos de L en orden inverso. Utiliza el predicado concatena/3:

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

que se satisface cuando su tercer argumento es el resultado de concatenar las dos listas que se dan como primer y segundo argumento.

Ejemplos:

```
?- concatena([], [1, 2, 3], L).
L = [1, 2, 3].
?- concatena([1, 2, 3], [4, 5], L).
L = [1, 2, 3, 4, 5].
?- invierte([1, 2], [L).
L = [2, 1].
?- invierte([], L).
L = [].
?- invierte([1, 2], L).
L = [2, 1].
```

EJERCICIO 3 (1 punto). Implementa los predicados preorder(Tree, List), inorder(Tree, List) y postorder(Tree, List) que recorren un árbol binario y devuelven el recorrido en una lista. Para representar árboles usaremos las funciones tree(Info, Left, Right) y nil. También usaremos el predicado concatena/3. Ejemplo:

```
?- inorder(tree(1, tree(2, tree(3,nil,nil), tree(4,nil,nil)), tree(5,nil,nil)), L).
L = [3, 2, 4, 1, 5].
?- preorder(tree(1, tree(2, tree(3,nil,nil), tree(4,nil,nil)), tree(5,nil,nil)), L).
L = [1, 2, 3, 4, 5].
```

```
?- postorder(tree(1, tree(2, tree(3,nil,nil), tree(4,nil,nil)), tree(5, nil,nil)), L).
L = [3, 4, 2, 5, 1].
```

EJERCICIO 4 (1 punto). Implementar el predicado <u>insertar(X, L, P, R)</u> que inserte un elemento (X) en una lista (L) en una posición (P), desplazando el resto de elementos. Se considera que la primera posición de una lista es la 1. Ejemplos:

```
?- insertar(a, [1, 2], 0, L).
false.
?- insertar(1, [], 1, L).
L = [1];
false.
?- insertar(1, [], 4, L).
false.
?- insertar(a, [1, 2, 3, 4], 4, L).
L = [1, 2, 3, a, 4];
false.
?- insertar(a, [1, 2, 3, 4], 5, L).
L = [1, 2, 3, 4, a];
false.
```

EJERCICIO 5 (1 punto). Implementar el predicado extract(L1, X, L2) que extrae un elemento (X) de una lista (L1) y deja en otra lista (L2) la lista original (L1) sin el elemento.

```
?- extract([1, 2, 3], X, L).
X = 1, L = [2, 3];
X = 2, L = [1, 3];
X = 3, L = [1, 2];
false.
?- extract(L, 3, [1, 2]).
L = [3, 1, 2];
L = [1, 3, 2];
L = [1, 2, 3];
false.
```

EJERCICIO 6 (1 punto). Se conoce como el **problema de los matrimonios estables** (*stable marriage problem*¹) al problema de emparejamiento de n hombres y n mujeres de manera sus emparejamientos sean estables. Tanto hombres como mujeres expresan sus preferencias mediante listas ordenadas por preferencia decreciente. Suponiendo un conjunto de hombres {**juan**, **pedro**, **mario**} y otro de mujeres {**maria**, **carmen**, **pilar**}, Las preferencias de hombres por mujeres y viceversa se expresaran en Prolog mediante los hechos $man_pref(X,L)$ y $man_pref(X,L)$, donde X es un hombre o una mujer y L es su lista de preferencias en orden decreciente. Representad las dos siguientes tablas de preferencias con predicados correspondientes:

¹ https://en.wikipedia.org/wiki/Stable_marriage_problem

М	maria	carmen	pilar
juan	1	2	3
pedro	2	1	3
mario	1	2	3

w	juan	pedro	mario
maria	1	2	3
carmen	2	1	3
pilar	1	2	3

El problema de los matrimonios estables ha tenido un papel fundamental en teoría económica para mercados con oferta y demanda en los que los precios no existen. El desarrollo teórico y su aplicación práctica le valieron el premio Nobel de economía a Lloyd Shapley y Alvin Roth². Entre sus aplicaciones prácticas más relevantes se encuentran: la asignación de estudiantes y colegios en Nueva York, la asignación de médicos residentes y hospitales americanos, y la asignación de órganos para trasplantes a pacientes receptores.

EJERCICIO 7 (2 puntos). Representaremos con el operador infijo - a los matrimonios. Los operandos serán variables o átomos Prolog. Podemos unificar matrimonios de la siguiente manera:

```
?- X-Y = juan-maria.
X = juan,
Y = maria.
?- mario-Y = juan-maria.
false.
```

Implementa un predicado unstable (M1-W1, Marriages) que compruebe si un nuevo matrimonio (M1-W1) es **inestable** respecto a una lista de matrimonios estables (Marriages). Diremos que un matrimonio M_1-W_1 es **inestable** si $\exists M_2-W_2 \in Marriages \mid M_1 \text{ prefiere } W_2 \text{ a } W_1 \text{ y } W_2 \text{ prefiere } M_1 \text{ a } M_2$. El predicado deberá acceder a los predicados man_pref/2 y woman_pref/2 y obtener las preferencias mediante el predicado pos/3 visto en clase para compararlas. Usa también pertenece/3. Ejemplo:

```
?- unstable(juan-carmen, [pedro-maria]).
true;
false.
?- unstable(juan-maria, [pedro-carmen]).
false.
```

EJERCICIO 8 (2 puntos). Implementa el predicado smp(FreeMen, FreeWomen, MarriagesIn, MarriagesOut) que calcule para unas listas de hombres (FreeMen) y mujeres (FreeWomen) sus

² http://www.nobelprize.org/nobel_prizes/economic-sciences/laureates/2012/popular-economicsciences2012.pdf

matrimonios estables. En la primera llamada, la lista de matrimonios iniciales (MarriagesIn) debe estar vacía. Implementa este predicado de manera que sean las mujeres quienes elijan a los hombres y utiliza el predicado predefinido not/1 combinado con unstable/2 para comprobar que un matrimonio es estable.

```
?- smp([juan, pedro, mario], [maria, carmen, pilar], [], Marriages).
Marriages = [mario-pilar, pedro-carmen, juan-maria];
false.
```

[]