

Evaluación (junio 2017)

Duración: 3 horas

Ejercicio 1 [25 puntos]

Se quiere resolver el problema de la asignación de invitados a mesas en una fiesta. Se conoce la lista de invitados y cuáles de ellos se conocen entre sí, y se los quiere distribuir en un conjunto de mesas que pueden acomodar diferentes cantidades de comensales. Se dice que una asignación a mesas es *válida* si se cumple que para cada mesa, todos los invitados de la mesa conocen por lo menos a otro invitado ubicado en la misma mesa. El problema se dividirá en dos partes:

a) Se cuenta con el siguiente predicado definido en la base de cláusulas:

invitados(L) <- L es la lista de invitados a la fiesta, por ejemplo: **L = [claudia,pablo,ana,...]**

Implementar en Prolog el predicado de asignación de invitados a mesas. Las asignaciones de invitados obtenidas mediante este predicado deben distribuir a todos los invitados en las mesas, pero pueden no ser válidas en cuanto a los invitados que se conocen.

asignacion_mesas(+Mesas,?Asignacion) <- **Asignacion** es una asignación de invitados a mesas, donde:

- **Mesas** es una lista de números naturales que indican la cantidad de invitados que puede acomodar cada mesa, por ejemplo: **[4,3,4,2]**. Puede asumir que la cantidad total de comensales que se pueden acomodar en las mesas es exactamente igual a la cantidad de invitados.
- **Asignacion** es una lista de listas, donde cada sublistas indica una asignación de invitados a una mesa, por ejemplo: **[[ana,juan,pedro,claudia],[pablo,gabriela,maria],...]**

b) Se cuenta con el siguiente predicado definido en la base de cláusulas:

conoce(X,Y) <- El invitado X conoce al invitado Y

Implementar en Prolog el predicado de asignación válida de invitados a mesas:

asignacion_valida(+Mesas,?Asignacion) <- **Asignacion** es una asignación válida de invitados a mesas, o sea una asignación que cumple que todos los invitados de una mesa conocen al menos a otro invitado más de la misma mesa.

Ejercicio 2 [20 puntos]

Para cada uno de los siguientes enunciados, indique si es verdadero o falso. Fundamente.

- a)** Un conjunto de cláusulas de Horn es insatisfactible sii todas son cláusulas son insatisfactibles.
- b)** Un conjunto de cláusulas de Horn es insatisfactible sii al menos una de sus cláusulas es insatisfactible.
- c)** Un conjunto de cláusulas definidas es siempre satisfactible.
- d)** Sea P un programa definido, C una consulta con variables X y Z , $\sigma_1 = \{ X / Y , Z / 2 \}$, $\sigma_2 = \{ X / 2 , Z / 2 \}$, $\sigma_3 = \{ X / Y , Z / W \}$ sustituciones.
- Si σ_1 es una respuesta correcta, σ_2 es una respuesta correcta.
 - Si σ_1 es una respuesta computada, σ_2 es una respuesta computada.
 - Si σ_2 es una respuesta computada, σ_3 es una respuesta correcta.
 - Si σ_2 es una respuesta correcta, σ_3 es una respuesta correcta.

Ejercicio 3 [20 puntos]

Dado el siguiente conjunto de cláusulas:

```
a(X,X) :- b(X), c(X).
a(X,Z) :- Y is X+1, a(Y,Z).
b(X) :- X > 1.
b(X) :- d(X).
c(0).
c(2).
d(0).
d(1).
```

a) Dibuje el árbol SLD correspondiente a la consulta **?- a(0,W)**, suponiendo que la regla de computación toma el átomo de más a la izquierda para la resolución.

b) ¿Qué respuestas dará un intérprete Prolog que aplique la regla de computación de la parte a), tomando las cláusulas en su orden de aparición y haciendo recorrida en profundidad del árbol?

c) Diga cuáles serían las respuestas de la parte b) si las cláusulas correspondientes al predicado **a** estuvieran en orden inverso.

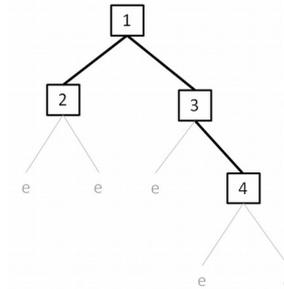
d) Indique qué ramas del árbol de la parte a) son podadas por los cuts de las siguientes variantes del conjunto de cláusulas de **a**:

- i. $a(X,X) :- b(X), c(X), !.$
 $a(X,Z) :- Y \text{ is } X+1, a(Y,Z).$
- ii. $a(X,X) :- b(X), c(X).$
 $a(X,Z) :- Y \text{ is } X+1, !, a(Y,Z).$

Ejercicio 4 [10 puntos]

Considere árboles binarios de valores enteros implementados mediante términos Prolog de la siguiente manera:

- El átomo **e** representa un árbol vacío.
- El término **t(Num, Izq, Der)** representa un árbol binario con raíz **Num** (un número entero), un subárbol izquierdo **Izq** y un subárbol derecho **Der**.



Por ejemplo, el término **t(1,t(2,e,e),t(3,e,t(4,e,e)))** representa el árbol de la derecha.

Implementar el siguiente predicado:

pos_orden(+T, ?L) <- L es una recorrida en pos orden de los elementos numéricos del árbol **T**. El predicado a implementar debe funcionar de forma que la lista a construir se recorra una sola vez. *(Sugerencia: utilizar listas de diferencias)*

Ejemplo: `pos_orden(t(1,t(2,e,e),t(3,e,t(4,e,e))), [2,4,3,1])`

Ejercicio 5 [10 puntos]

Sean los siguientes conjuntos de hechos **E+** y **E-**.

$E+ = \{ P(0), P(s^3(0)), P(s^6(0)) \}$

$E- = \{ P(s^2(0)), P(s^4(0)) \}$

En ILP buscamos definir una teoría (conjunto de cláusulas) que cubra todos los ejemplos positivos (**E+**) y no cubra ningún ejemplo negativo. Si la teoría cubre algún ejemplo negativo, diremos que es inconsistente; si cubre todos los ejemplos positivos diremos que es completa.

a. Se define $\hat{E}- = \{e / \neg e \in E-\}$. Indique que condición se debe cumplir entre una teoría Σ y $\hat{E}-$ para que Σ no sea inconsistente.

b. Sean $\Sigma 1 = \{ P(s^2(x)) <- P(x) \}$, $\Sigma 2 = \{ P(s^3(x)) <- P(x), P(s(0)) \}$ dos teorías sobre el mismo alfabeto que los conjuntos **E+** y **E-**

Indicar, para cada una de las teorías $\Sigma 1$ y $\Sigma 2$, si son correctas. Fundamentar.