

Apellidos:

Nombre:

Ejercicio 1 [1.5 puntos] El procedimiento (`es-consecuencia S F`) devuelve `t` si la fórmula `F` es consecuencia del conjunto de fórmulas `S` y devuelve `nil` en caso contrario. Se considera la siguiente definición del dicho procedimiento.

```
(defun es-consecuencia (S F)
  (every #'(lambda (I) (if (es-modelo-conjunto I S)
                          (es-modelo-formula I F)
                          t))
        (interpretaciones-conjunto S)))
```

Explicar si la definición anterior es correcta o incorrecta y, en el caso de ser incorrecta,

1. dar un ejemplo de un conjunto `S` y una fórmula `F` tales que `F` no sea consecuencia de `S` y el valor de (`es-consecuencia S F`) sea `t`.
2. decir lo que hay que añadirle a la definición para que sea correcta

Ejercicio 2 [1.5 puntos] En el método de los tableros semánticos se usa el procedimiento (`tiene-tablero-cerrado S`) para determinar si el conjunto de fórmulas `S` tiene un tablero cerrado. Se considera la siguiente definición del dicho procedimiento.

```
(defun tiene-tablero-cerrado (S)
  (cond ((setf F (find-if #'es-formula-alfa S))
        (tiene-tablero-cerrado (append (componentes F) (remove F S))))
        ((setf F (find-if #'es-formula-beta S))
         (let* ((componentes (componentes F))
                (F1 (first componentes))
                (F2 (second componentes))
                (temp (remove F S)))
           (and (tiene-tablero-cerrado (cons F1 temp))
                (tiene-tablero-cerrado (cons F2 temp))))))
        (t nil)))
```

Explicar si la definición anterior es correcta o incorrecta y, en el caso de ser incorrecta,

1. dar un ejemplo de un conjunto `S` que tenga tablero cerrado y el valor de (`tiene-tablero-cerrado S`) sea `nil`
2. decir lo que hay que añadirle a la definición para que sea correcta

Ejercicio 3 [2.5 puntos] El procedimiento (`prueba-consecuencia S F`) prueba que la fórmula `F` es consecuencia del conjunto de fórmulas `S` utilizando resolución con eliminaciones. Aplicando dicho procedimiento, demostrar que

$$\{\neg q \rightarrow p \vee r, p \rightarrow r\} \models q \vee r$$

[Nota: Indicar el soporte, la búsqueda de la prueba y la prueba obtenida]

Ejercicio 4 [2 puntos]

1. Definir en Lisp el procedimiento (`unifica e1 e2`) que devuelva un unificador de máxima generalidad de las expresiones `e1` y `e2`, si son unificables y devuelva `fallo` en caso contrario.

[Nota: Los procedimientos **auxiliares** estudiados en el curso basta describirlos en lenguaje natural.]

2. Aplicar el procedimiento `unifica` para decidir si los siguientes pares de expresiones son unificables y calcular, en su caso, un unificador de máxima generalidad
 - `(p (f X) Z)` con `(p Y (g Y))`
 - `(p (f X) X)` con `(p Y (g Y))`
-

Ejercicio 5 [2.5 puntos]

1. Se considera el siguiente base de conocimiento

```
gusta(X,Y) <- gato(X), pez(Y).
pez(X) <- atún(X).
atún(a1) <- .
atún(a2) <- .
gato(g1) <- .
```

Construir el árbol SLD correspondiente a dicha base y el objetivo

```
<- gusta(X,Y).
```

indicando las respuestas obtenidas.

2. Se considera el siguiente base de conocimiento en CLIPS

```
(deffacts inicial
  (atun a1)
  (atun a2)
  (gato g1))

(defrule r1
  (gato ?x)
  (pez ?y)
=>
  (assert (gusta ?x ?y)))

(defrule r2
  (atun ?x)
=>
  (assert (pez ?x)))
```

Escribir la tabla de seguimiento de su ejecución e indicar los hechos que quedan finalmente en memoria.