

## Lógica para Computación Examen Extraordinario Septiembre 2017

Nombre: \_\_\_\_\_ Fecha: \_\_\_\_\_

1. [1 pt.] Demuestre el siguiente teorema de la Lógica Proposicional:

$$\vdash (p \rightarrow q) \rightarrow ((\neg p \rightarrow q) \rightarrow q)$$

2. [2 pt.] Aplique los teoremas de consistencia y completés para demostrar que el argumento  $\phi_1, \phi_2, \dots, \phi_n \vdash \psi$  tiene una demostración si y sólo si  $\phi_1 \rightarrow \phi_2 \rightarrow \dots \phi_n \rightarrow \psi$  es una tautología.
3. [3 pts.] Demuestre mediante inducción matemática sobre  $n$  la siguiente propiedad.

$$\sum_{i=1}^n 2(3^{i-1}) = 3^n - 1$$

4. [3 pts.] Considere los predicados  $P(x)$ :“ $x$  es un paciente”,  $M(x)$ :“ $x$  es un médico”,  $L(x)$ :“ $x$  es un loco”,  $A(x,y)$ :“ $x$  ama a  $y$ ”.

Traduzca las siguientes oraciones a proposiciones en Lógica de Predicados:

- a) *Algunos pacientes aman a cualquier médico*  
b) *Ningún paciente ama a ningún loco*  
c) *Ningún médico es un loco*
5. [3 pts.] Suponiendo que la Lógica de Predicados es **consistente**, demuestre que el siguiente argumento no es válido (es decir, que no tiene una demostración), **encontrando un modelo** que satisfaga todas las fórmulas de lado izquierdo de  $\vdash$  pero no satisfaga la única fórmula del lado derecho; **explique por qué esto garantiza que no hay demostración**.
- a)  $(\forall x P(x)) \rightarrow L \vdash \forall x (P(x) \rightarrow L)$ , donde  $L$  tiene aridad 0.  
TIP: busque un modelo donde la interpretación de  $L$  sea FALSA.
6. [4 pts.] Sea  $\phi$  el enunciado  $\forall x \forall y \exists z (R(x, y) \rightarrow R(y, z))$ , donde  $R$  es un símbolo de predicado de dos argumentos.
- a) Sea  $A := \{a, b, c, d\}$ , y  $R^{\mathcal{M}} := \{(b, c), (b, b), (b, a)\}$ . ¿Tenemos  $\mathcal{M} \models \phi$ ? **Justifique.**  
b) Sea  $A' := \{a, b, c\}$ , y  $R^{\mathcal{M}'} := \{(b, c), (a, b), (c, b)\}$ . ¿Tenemos  $\mathcal{M}' \models \phi$ ? **Justifique.**