

# Segundo parcial de Lógica y Lógica modal al Réves

04 de julio 2016

## Indicaciones generales

- La duración del parcial es de **tres (3)** horas.
- En esta prueba **no** se permite consultar material alguno.
- Puntaje: **60** puntos.
- **Toda respuesta debe estar fundamentada.** Pueden usarse los resultados que aparecen en el texto del curso, en esos casos debe describirse con precisión el enunciado que se utiliza.
- Numerar todas las hojas e incluir en cada una su nombre y cédula de identidad, utilizar las hojas de un solo lado, escribir con lápiz, iniciar cada ejercicio en hoja nueva y poner en la primera hoja la cantidad de hojas entregadas.

## Parte A

### Ejercicio 1 (15 puntos)

Considere un lenguaje de primer orden del tipo  $\langle 2, 2; 1, 2; 1 \rangle$  con símbolos de predicado  $P$  y  $Q$ , símbolos de función  $f$  (unario),  $g$  (binario) y símbolo de constante  $c$ . Sean  $A, B$  estructuras del mismo tipo definidas como sigue:

$A = \langle \mathbb{N}, \leq, \geq, S, +, 0 \rangle$ , donde  $S(x) = x + 1$

$B = \langle \mathbb{N}, \leq, \geq, D, *, 1 \rangle$ , donde  $D(x) = 2 * x$

- Escriba (sin usar constantes extendidas) dos términos  $t_1, t_2$  tal que  $t_1^A = t_2^B$
- Aplicar la siguiente sustitución:  $(\forall x)(P(x, y) \rightarrow (\forall y)Q(y, y))[g(z, y)/y]$ .
- Encuentre una fórmula  $\sigma$  tal que:  $\sigma[f(y)/y] = (\forall y)f(y) =^I c \rightarrow P(f(y), f(y))$ .
- Demuestre por inducción que para todo término cerrado  $t$  (sin constantes extendidas) se cumple que  $t^B = 2^{t^A}$ .

## Parte B

Considere un lenguaje de primer orden de tipo  $\langle 1, 2, 2; -, 1 \rangle$ . Definimos:

$\begin{aligned} \varphi_1 &:= (\exists x)P_1(x) \\ \varphi_2 &:= (\exists x)(\exists y)(\neg P_2(x, y)) \\ \varphi_3 &:= (\forall x)(P_1(x) \rightarrow \exists y P_2(x, y)) \\ \varphi_4 &:= (\forall x)(\forall y)(\neg(P_1(x) \leftrightarrow P_2(x, y))) \\ \varphi_5 &:= (\forall w)(P_1(w) \rightarrow (\forall z)(\neg P_2(w, z))) \\ \Gamma &= \{\varphi_1, \varphi_2, \varphi_3\} \end{aligned}$	$\begin{aligned} M_1 &= \langle \mathbb{N}, \mathbb{N}, \geq, \leq, 0 \rangle \\ M_2 &= \langle \{\bullet, \circ\}, \{\}, \{(\bullet, \circ)\}, \{(\circ, \circ)\}, \circ \rangle \\ M_3 &= \langle \{\bullet, \circ\}, \{\bullet, \circ\}, \{(\bullet, \bullet), (\bullet, \circ), (\circ, \bullet), (\circ, \circ)\}, \{(\circ, \circ)\}, \circ \rangle \end{aligned}$
--	--

Decimos que  $M$  es Gamera sii  $M \models \Gamma$ .

**Ejercicio 2 (15 puntos)**

- Demostrar que  $M_1$  es Gamera.
- Investigar si  $M_2$  y  $M_3$  son Gamas. Justifique.
- Demostrar que  $\Gamma \not\vdash \varphi_4$ .

**Ejercicio 3 (15 puntos)**

- Construya la derivación que prueba  $\Gamma \cup \{(\forall x)(\forall y)(P_3(x, y) \leftrightarrow P_2(x, y))\} \vdash (\exists x)(\exists y)(\neg P_3(x, y))$ .
- Probar que  $\Gamma \cup \{\varphi_5\}$  es inconsistente.
- Demostrar que si  $M$  es Gamera, entonces  $M \not\models \varphi_5$ .

**Ejercicio 4 (15 puntos)**

- Investigar si  $CONS(\Gamma)$  es consistente maximal. Justifique su respuesta.
- Demuestre que  $M$  es Gamera si y solo si  $M \in Mod(\{\varphi_1 \wedge \varphi_2 \wedge \varphi_3\})$ .
- Hallar  $\psi \in Th(Mod(\Gamma))$  y  $\sigma \notin Th(Mod(\Gamma))$ . Justifique.