

Segundo parcial de Lógica

Julio 2011

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.

Ejercicio 1 (15 puntos)

Sea \mathcal{L} un lenguaje de primer orden con igualdad de tipo de similaridad $\langle -, 2; 1 \rangle$ cuyo alfabeto cuenta con el símbolo $='$, el símbolo de función f , el símbolo de constante \bar{c} , los conectivos \neg y \rightarrow , el cuantificador universal \forall , y las variables y los símbolos auxiliares habituales. Considere además la estructura $\mathcal{M} = \langle \mathbb{N}, +, 1 \rangle$.

- Defina inductivamente el conjunto **TERM** de los términos y el conjunto **FORM** de las fórmulas correspondientes al lenguaje \mathcal{L} .
- Defina una función **swap** : **TERM** \rightarrow **TERM** que intercambia los argumentos de cada símbolo de función f . Por ejemplo: **swap**($f(\bar{c}, f(x, y))$) = $f(f(y, x), \bar{c})$.
- Demuestre inductivamente que $\forall t \in \text{TERM}_C, \mathcal{M} \models t = ' \text{swap}(t)$, donde **TERM**_C es el conjunto de los términos cerrados.
- Indique si la siguiente oración es verdadera o falsa, justificando adecuadamente.

$$\forall \varphi \in \text{FORM}, \forall t \in \text{TERM}_C, \mathcal{M} \models \varphi[t/x] \leftrightarrow \varphi[\text{swap}(t)/x]$$

Ejercicio 2 (15 puntos)

Dado un lenguaje de primer orden de tipo de similaridad $\langle 1, 2; 1; 0 \rangle$, con símbolos P, Q, f :

- Expresar con una fórmula ψ que la interpretación del símbolo de función f es sobreyectiva. Recordemos que una función $h : A \rightarrow A$ es sobreyectiva cuando $A = \{h(a) : a \in A\}$.
- Demuestre que $\forall w \forall z ((P(w) \leftrightarrow P(z)) \leftrightarrow Q(w, z)) \models Q(x, y) \rightarrow Q(y, x)$
- Dé una estructura \mathcal{M} tal que $\mathcal{M} \not\models \exists x (Q(z, x) \leftrightarrow \neg Q(f(z), x))$

Ejercicio 3 (15 puntos)

Construya derivaciones que justifiquen los siguientes juicios:

- $\vdash \neg(\exists x)(\neg P(x)) \wedge (\forall x)(P(x) \rightarrow Q(x)) \rightarrow (\forall x)Q(x)$
- $\vdash (\exists x)(P(x) \vee Q(x)) \wedge (\exists z)(\neg P(z) \wedge \neg Q(z)) \rightarrow (\exists x)(\exists w)(\neg x = w)$

En ningún caso son aceptables justificaciones basadas en consideraciones semánticas

Ejercicio 4 (15 puntos)

Considere un lenguaje de primer orden \mathcal{L}_1 de tipo de similaridad $\langle 1; 1; 1 \rangle$. Considere además dos conjuntos arbitrarios de fórmulas Γ_1 y Γ_2 , ambos incluidos en **SENT**. Indique cuáles de las siguientes afirmaciones son verdaderas y cuáles son falsas. Justifique sus respuestas.

- $\perp \in Th(Mod(\emptyset))$
- $\Gamma_1 \cap \Gamma_2 \subseteq Th(\emptyset)$
- Si $\Gamma_1 \cap \Gamma_2 = \emptyset$ entonces $Mod(\Gamma_1) \neq Mod(\Gamma_2)$
- Sea \mathcal{L}_2 un lenguaje de primer orden de tipo de similaridad $\langle 1; 1; 2 \rangle$; y por lo tanto, $\mathcal{L}_1 \subseteq \mathcal{L}_2$. Sean $T_1 \subseteq \mathcal{L}_1$ tal que $T_1 = \mathbf{CONS}(\emptyset)$, y $T_2 \subseteq \mathcal{L}_2$ tal que $T_2 = \mathbf{CONS}(\{(\forall x)f_1(x) = \bar{c}_2\})$. Entonces T_2 es una extensión conservativa de T_1 .