

Segundo parcial de Lógica

Julio 2009

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 número de estudiante, 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 (16 puntos)

Sea \mathcal{L} un lenguaje de primer orden con igualdad, con tipo de similaridad $\langle 1; 2; 1 \rangle$, con símbolo de predicado P , símbolo de función f y símbolo de constante c_1 .

Pregunta *. Defina inductivamente el conjunto TERM_C de los términos cerrados de \mathcal{L} . (Recuerde que no se considera el lenguaje extendido). 

Sea $\mathcal{M} = \langle \mathbb{Z}, \mathbb{N}, +, 0 \rangle$.

- Indique si las siguientes frases son verdaderas o falsas. Realice una demostración o proporcione un contraejemplo según corresponda.
 - Si $t \in \text{TERM}$ entonces $\mathcal{M} \models P(t)$
 - Si $t \in \text{TERM}_C$ entonces $\mathcal{M} \models P(t)$
 - Si $t \in \text{TERM}_C$, $t' \in \text{TERM}_C$, y $\mathcal{M} \models t = t'$, entonces $t = t'$.
- Sea \mathcal{L}_2 el subconjunto de FORM definido inductivamente como:
 - Si $t_1 \in \text{TERM}_C$ entonces $P(t_1) \in \mathcal{L}_2$
 - Si $t_1 \in \text{TERM}_C$ y $t_2 \in \text{TERM}_C$ entonces $t_1 = t_2 \in \mathcal{L}_2$
 - Si $\alpha \in \mathcal{L}_2$ y $\beta \in \mathcal{L}_2$ entonces $(\alpha \wedge \beta) \in \mathcal{L}_2$

Demostrar que todos los elementos de \mathcal{L}_2 son modelados por \mathcal{M} .

Ejercicio 2 (14 puntos)

Sea \mathcal{L} un lenguaje de primer orden con igualdad, con tipo de similaridad $\langle -, 1; 1 \rangle$, con símbolo de función f y símbolo de constante c_1 .

Pregunta *. Dé \mathcal{M} tal que $\mathcal{M} \models f(x) = c_1$. (No necesita justificar). ♣

Sea $\varphi := f(x) = c_1 \wedge (\exists y)(f(y) = x)$.

- Encontrar \mathcal{M}_1 tal que $\mathcal{M}_1 \models \varphi$. Justifique la respuesta.
- Demostrar que $\not\models \varphi$.
- Determine si existe \mathcal{M}_2 tal que $\mathcal{M}_2 \models \neg\varphi$. Justifique la respuesta.

Ejercicio 3 (16 puntos)

Sea \mathcal{L} un lenguaje de primer orden con igualdad, con tipo de similaridad $\langle 1; 1; 0 \rangle$, con símbolo de predicado P y símbolo de función f .

Pregunta *. Dé una derivación que muestre $\vdash f(x) = f(x)$. ♣

Construya derivaciones que justifiquen los siguientes juicios:

- $\vdash (\forall x)(\forall y)x = y \rightarrow \neg\exists x\exists y(P(x) \wedge \neg P(y))$
- Sea φ una fórmula cualquiera, $\vdash (\forall x)((\forall y)(x = y \rightarrow \neg f(x) = f(y)) \rightarrow \varphi)$.

En ningún caso son aceptables justificaciones basadas en consideraciones semánticas.

Ejercicio 4 (14 puntos)

Sea \mathcal{L} un lenguaje de primer orden con igualdad, con tipo de similaridad $\langle 1; 1; 0 \rangle$, con símbolo de predicado P y símbolo de función f . Sea

$$\Gamma := \{(\forall x)(\forall y)(\neg x = y \rightarrow \neg f(x) = f(y))\}.$$

Pregunta *. Dé un elemento perteneciente a $Mod(\Gamma)$. (No necesita justificar). ♣

- Dé un conjunto Δ tal que $\Gamma \cap \Delta = \emptyset$ y $Mod(\Gamma) = Mod(\Delta)$.
- Pruebe que $\not\vdash (\forall x)(\forall y)(\neg x = y \rightarrow \neg f(x) = f(y))$.
- ¿ $CONS(\Gamma)$ es consistente maximal? Justifique su respuesta.