LMD Tipo B

Prueba de clase 19 de Mayo de 2015

Alumno:______ D.N.I.:_____

De las cuatro primeras preguntas hay que elegir 3. La quinta es obligatoria.

- 1. Sea $\alpha = \forall x (P(x, a) \to \exists y Q(f(y), x)) \lor \exists x \neg Q(x, x)$.
 - a) Consideramos las siguientes estructuras:
 - Estructura 1:
 - Dominio: \mathbb{Z}_4 .
 - Asignación de constantes: a = 0.
 - Asignación de funciones: f(x) = 2x.
 - Asignación de predicados: $P(x, y) \equiv x^2 = y$; $Q(x, y) \equiv x = y$.
 - Estructura 2:
 - Dominio: N.
 - Asignación de constantes: a = 2.
 - Asignación de funciones: $f(x) = x^2$.
 - Asignación de predicados: $P(x,y) \equiv y | x$ (es decir, x es múltiplo de y); $Q(x,y) \equiv 2y = x^2$.

Calcula el valor de verdad de α en ambas estructuras.

- b) Estudia el carácter de α (universalmente válida, satisfacible y refutable, contradicción).
- 2. Consideramos el siguiente lenguaje de primer orden:
 - Símbolos de constante: $C = \{a, b\}$.
 - Símbolos de función: $\mathcal{F} = \{p^2, m^2\}.$
 - Símbolos de predicado: $\mathcal{R} = \{P^1, Pr^1, M^2, E^2\}.$

Y consideramos la siguiente estructura:

- Dominio: N.
- Asignación de constantes: a = 0; b = 2.
- Asignación de funciones: $p(x, y) = x \cdot y$; s(x, y) = x + y.
- Asignación de predicados: $P(x) \equiv x$ es par; $Pr(x) \equiv x$ es primo; $M(x,y) \equiv x < y; E(x,y) \equiv x = y.$

Expresa en este lenguaje los siguientes enunciados:

- a) El doble de un número primo nunca es un número primo.
- b) La suma de dos números impares es par.
- 3. Calcula una forma prenexa con el menor número de cuantificadores posible, una forma de Skolem y una forma clausular para la fórmula

$$[\exists x P(x) \longrightarrow \forall z Q(z,a)] \longrightarrow \forall y \exists x [\neg P(f(x)) \lor Q(x,y)]$$

4. Estudia si los siguientes conjuntos de cláusulas son satisfacibles o insatisfacibles:

a)
$$\{Q(x,g(x),g(x)) \lor Q(g(x),x,g(x)), \neg Q(y,g(y),y)\}$$

$$\{Q(x,b,g(y)),\,\neg Q(a,x,y)\}$$

5. Utiliza el método de resolución para probar si la siguiente consecuencia lógica ocurre.

$$\{\forall x \forall y [\neg P(x) \land R(y) \to S(x,y)]; \forall y [S(b,y) \to D(y)], \forall x R(f(x))\} \vDash \neg P(b) \to \exists x \exists y [D(f(x)) \land S(b,y)]$$

19 de Mayo de 2015 (1)