

Examen de Lógica

1. Recuerde que la clase de *funciones recursivas parciales* se define como la clase más pequeña de funciones que contiene a:

$$\begin{array}{ll} 0 & \text{(la función constante 0)} \\ x + 1 & \text{(la función sucesor)} \\ U_i^n(x_1, \dots, x_n) = x_i & \text{(las funciones de proyección)} \end{array}$$

y que está cerradas bajo composición, recursión y minimalización:

DEFINICIÓN POR RECURSIÓN: $h(x_1, \dots, x_n, y)$ se define *recursivamente* a partir de $f(x_1, \dots, x_n)$ y $g(x_1, \dots, x_n, y, z)$ si

$$\begin{array}{l} h(x_1, \dots, x_n, 0) = f(x_1, \dots, x_n) \text{ y} \\ h(x_1, \dots, x_n, m + 1) = g(x_1, \dots, x_n, m, h(x_1, \dots, x_n, m)) \end{array}$$

DEFINICIÓN POR MINIMALIZACIÓN: para una función parcial $f(x_1, \dots, x_n, y)$ se define $\mu y f(x_1, \dots, x_n, y) = 0$ como el menor y tal que para todo $z \leq y$ $f(x_1, \dots, x_n, z)$ está definido y $f(x_1, \dots, x_n, y) = 0$. Si no existe tal y la función está indefinida.

Demuestre que las siguientes funciones son recursivas parciales:

- a) 2^n
 - b) $\min\{n, m\}$
 - c) $\text{res}\{n, m\}$ (el residuo al dividir n entre m)
 - d) $\varphi(n)$ (el número de naturales menores de n que son primos relativos con n)
2. Sea L un vocabulario contable.
- a) Pruebe que M es un modelo atómico de $T = Th(M)$ si y solo si para todo $Y \subset M$ finito, $M_Y = (M, y)_{y \in Y}$ es un modelo atómico de $T_Y = Th(M_Y)$.
 - b) Pruebe que T es \aleph_0 -categórica si y solo si T_Y es \aleph_0 -categórica.
3. Sea T una teoría.
- a) Pruebe que T es axiomatizable por fórmulas de la forma $\forall \varphi$ con φ libre de cuantificadores si y solo si los modelos de T son cerrados bajo subestructuras (para cada $\mathcal{M} \models T$, si $N \subset M$, entonces $N \models T$).
 - b) Pruebe que, en particular, si T tiene funciones de Skolem entonces T tiene una axiomatización universal
 - c) Pruebe que DLO , ACF NO tienen axiomatizaciones universales. Aquí DLO es la teoría de órdenes lineales densos y ACF la teoría de campos algebraicamente cerrados.

4. Sea L el vocabulario $\{<, +, \times, 0, 1\}$ y sea \mathcal{N} el modelo con universo \mathbb{N} donde los símbolos tiene su interpretación estándar. Pruebe que existe una estructura \mathcal{M} elementalmente equivalente a \mathcal{N} que posee primos infinitos. Un primo infinito es un elemento a tal que $a > n$ para todo $n \in \mathbb{N}$ y que satisface

$$\forall b \forall c (a = bc \rightarrow (b = a \vee c = a)).$$

5. Pruebe las siguientes condiciones o encuentre un contraejemplo:

- a) Para α, β, γ ordinales, $\alpha^\beta \alpha^\gamma = \alpha^{\beta+\gamma}$.
 b) Para α, β, γ ordinales, $(\alpha^\beta)^\gamma = \alpha^{\beta\gamma}$.
 c) Para α, β, γ ordinales, $(\alpha\beta)^\gamma = \alpha^\gamma \beta^\gamma$.

6. La suma *natural* de dos ordinales α, β escritos en forma normal de Cantor como

$$\begin{aligned} \alpha &= \omega^{\gamma_1} k_1 + \dots \omega^{\gamma_n} k_n \\ \beta &= \omega^{\gamma_1} l_1 + \dots \omega^{\gamma_n} l_n \end{aligned}$$

donde $\gamma_1 > \dots > \gamma_n$ son ordinales y los k_i, l_i son enteros no negativos, se define como

$$\alpha \oplus \beta = \omega^{\gamma_1} (k_1 + l_1) + \dots \omega^{\gamma_n} (k_n + l_n).$$

- a) Pruebe que $\alpha \oplus \beta \geq \alpha + \beta$.
 b) Pruebe que la suma natural *NO* es continua por la derecha.