

II) (10 puntos) Demostrar que la noción de finitud no se puede expresar en un lenguaje de primer orden; es decir, demostrar que no existe una sentencia cuyos únicos modelos son precisamente los modelos finitos.

III) (10 puntos) Decidir razonadamente si la teoría \underline{N} de la página 95 del libro (esencialmente, los axiomas de Peano menos Inducción) admite modelos no numerables.

SI. Por cada $x \in \mathbb{R}$, añadimos a $L(\underline{N})$ una nueva constante c_x , todas ellas distintas entre sí y de $\hat{0}$. Definimos $\Sigma = \underline{N} \cup \{c_x \neq c_y : x, y \in \mathbb{R}, x \neq y\}$. El modelo estándar \mathbb{N} de \underline{N} también lo es de cualquier subconjunto finito $S \subset \Sigma$: digamos que $c_{x_1} \neq c_{y_1}, \dots, c_{x_k} \neq c_{y_k}$ son todas las premisas en $S \setminus \underline{N}$. Interpretamos c_{x_1} como 1, c_{y_1} como 2, ..., c_{y_k} como $2k$, y todas las demás c_w , como 0.

Por compacidad Σ admite modelos, cuya cardinalidad es al menos la de \mathbb{R} .

Alternativamente, véase p. 96 (3) del libro.