

1. Sea L un lenguaje y T una L -teoría que tenga modelos finitos arbitrariamente grandes. Demuestra que T tiene un modelo infinito.
2. Sea $L = \{\cdot, 1\}$, lenguaje de grupos, y T una L -teoría cuyos modelos sean grupos.
 - (a) Demuestra que existe una L -fórmula que define el centro del grupo en cada modelo de T .
 - (b) Supón ahora que para cada $n \in \mathbb{N}$ existe un modelo de T en cuyo universo existe un elemento a tal que el orden de a , $o(a)$, es finito y $o(a) > n$. Demuestra que no existe una fórmula $\varphi(x) \in For(L)$ que defina en todo modelo \mathcal{B} de T , el subconjunto de B de los elementos de torsión –elementos de B de orden finito–.
3. Sea L un lenguaje. Una L -teoría tiene una *axiomatización universal* en L si tiene una axiomatización con enunciados del tipo $\forall z_1 \cdots \forall z_n G$, donde G es una L -fórmula sin cuantificadores.
 - (a) Da ejemplos de teorías que tengan una axiomatización universal en L .
 - (b) Demuestra que si T es una L -teoría y tiene una axiomatización universal en L entonces toda subestructura de un modelo de T es modelo de T .
 - (c) Da ejemplos de L -teorías que no tengan una axiomatización universal en L .
4. Sea $p \in \mathbb{N}$ primo y \mathbb{F}_p el cuerpo de p elementos. Demuestra que la teoría de \mathbb{F}_p -espacios vectoriales no triviales es κ -categórica para todo cardinal infinito κ . ¿Es completa?
5. Sea G un grupo infinito. Un conjunto X es un G -conjunto si existe una acción de G sobre X , es decir, una aplicación de $G \times X$ en X $((g, x) \mapsto g \cdot x)$ tal que $1 \cdot x = x$, $(gh) \cdot x = g \cdot (h \cdot x)$, para todo $x \in X$ y $g, h \in G$. Se dice que un G -conjunto X es *libre* si para todo $g \in G$, $g \neq 1$ implica $g \cdot x \neq x$, para todo $x \in X$.
 - (a) Recuerda que para cada $x \in X$, la *órbita* de x es $orb(x) = \{g \cdot x : g \in G\}$, que la relación $x \sim y \Leftrightarrow$ existe $g \in G$ tal que $y = gx$ es una relación de equivalencia en X . ¿Cuáles son las clases de equivalencia? Demuestra que $card(orb(x)) = card(G)$.
 - (b) Sea $L_G = \{\lambda_g : g \in G\}$, donde los λ_g son símbolos de funciones unarias. Escribe los enunciados de la L_G -teoría T_G de G -conjuntos libres.
 - (c) Aplica el Teorema de Vaught para concluir que la L_G -teoría T_G es completa.
6. Sean L un lenguaje y \mathcal{A} y \mathcal{B} dos L -estructuras. Un *isomorfismo parcial* de \mathcal{A} en \mathcal{B} es una biyección $\gamma : X \rightarrow Y$ con $X \subseteq A$ e $Y \subseteq B$ tal que para todo $n \in \mathbb{N}$, para toda L -fórmula sin cuantificadores $F(x_1, \dots, x_n)$ y para todo $a_1, \dots, a_n \in X$,

$$\mathcal{A} \models F[a_1, \dots, a_n] \Leftrightarrow \mathcal{B} \models F[\gamma a_1, \dots, \gamma a_n].$$

Un *sistema de vaivén* de \mathcal{A} en \mathcal{B} es una familia no vacía Γ de isomorfismos parciales tal que

- (i) para todo $\gamma \in \Gamma$ y $a \in A$ existe una extensión γ' de γ con $a \in \text{dom } \gamma'$;
 - (ii) para todo $\gamma \in \Gamma$ y $b \in B$ existe una extensión γ' de γ con $b \in \text{im } \gamma'$.
- (a) Demuestra que si φ es un isomorfismo de \mathcal{A} en \mathcal{B} , $\{\varphi\}$ es un sistema de vaivén de \mathcal{A} en \mathcal{B} .
 - (b) Sea L un lenguaje numerable y T una L -teoría coherente y sin modelos finitos. Si para todo \mathcal{A} y \mathcal{B} modelos numerables de T existe un sistema de vaivén de \mathcal{A} en \mathcal{B} entonces T es \aleph_0 -categórica y completa.