

**Métodos Lógicos para Ciencia de la Computación - CC51N**  
**Guía 3**

1. Demuestre que si  $\mathcal{T}_1$  y  $\mathcal{T}_2$  son teorías, entonces  $\mathcal{T}_1 \cap \mathcal{T}_2$  es una teoría.
2. Demuestre que si  $\mathcal{T}_1$  y  $\mathcal{T}_2$  son teorías y  $\mathcal{T}_1 \subseteq \mathcal{T}_2$ , entonces  $\mathcal{T}_1 \cup \mathcal{T}_2$  es una teoría.
3. ¿Es cierto que si  $\mathcal{T}_1$  y  $\mathcal{T}_2$  son teorías, entonces  $\mathcal{T}_1 \cup \mathcal{T}_2$  es una teoría?
4. ¿Es cierto que si  $\mathcal{T}$  es una teoría, entonces el complemento de  $\mathcal{T}$  es una teoría?
5. Asuma que  $\mathcal{T}$  satisface lo siguiente: Para cada entero  $n \geq 0$  existe un entero  $n' \geq n$  tal que existe una estructura de cardinalidad  $n'$  en  $\text{Mod}(\mathcal{T})$ .  
Use compacidad para demostrar que  $\text{Mod}(\mathcal{T})$  contiene al menos una estructura infinita.
6. Use el ejercicio anterior para demostrar que no existe una teoría  $\mathcal{T}$  tal que  $\mathfrak{A} \in \text{Mod}(\mathcal{T})$  si y sólo si  $\mathfrak{A}$  es una estructura finita.
7. Sea  $\Sigma$  el conjunto de fórmulas  $\{\phi_n \mid n \geq 0\}$ , donde para cada  $j \geq 0$ ,  $\mathfrak{A} \models \phi_j$  si y sólo si  $\mathfrak{A}$  contiene al menos  $j$  elementos.  
Demuestre que  $\mathcal{T}(\Sigma)$  es una teoría completa (Una opción para demostrar esto sería usar juegos de EF).
8. Demuestre que existen estructuras  $\mathfrak{A}$  y  $\mathfrak{B}$  que satisfacen  $\mathcal{T}((\mathbb{N}, 0, S))$ , tales que  $\mathfrak{A}$  y  $\mathfrak{B}$  son elementalmente equivalentes pero no isomorfas.
9. Demuestre que para cada fórmula  $\phi(x)$  el conjunto  $\{a \mid (\mathbb{N}, 0, S) \models \phi(a)\}$  es finito o su complemento es finito.
10. Asuma que  $\mathcal{K} = \text{Mod}(\mathcal{T}(\Sigma))$ , para un conjunto de oraciones  $\Sigma$ , y que  $\mathcal{K} = \text{Mod}(\mathcal{T}(\phi))$ , para una oración  $\phi$ . Usando compacidad demuestre que  $\mathcal{K} = \text{Mod}(\mathcal{T}(\Sigma_0))$ , para un conjunto finito  $\Sigma_0$  tal que  $\Sigma_0 \subseteq \Sigma$ .
11. Sea  $(T_i)_{i \geq 0}$  una secuencia de teorías, tal que para cada  $i \geq 0$ ,  $T_i \subseteq T_{i+1}$ . Demuestre que  $\bigcup_{i \geq 0} T_i$  no es finitamente axiomatizable.
12. Sea  $\mathcal{L}$  un vocabulario que sólo contiene un predicado unario  $U$ . Demuestre que no existe una fórmula  $\phi$  tal que para toda  $\mathcal{L}$ -estructura  $\mathfrak{A}$  se tiene que  $\mathfrak{A} \models \phi$  si y sólo si el número de elementos  $a \in A$  que pertenecen a  $U^{\mathfrak{A}}$  es par.
13. Demuestre usando juegos de EF que las siguientes propiedades no son expresables en lógica de primer orden sobre grafos finitos:
  - El grafo es conexo.

- El grafo contiene un clique de tamaño  $\lceil \frac{n}{2} \rceil$ , donde  $n$  es el número de nodos.
  - El grafo es 3-coloreable.
  - El grafo es un árbol.
14. Demuestre usando juegos de EF que el lenguaje regular  $(aa)^*$  no es definible en lógica de primer orden sobre la clase de las palabras.