

IIC2213 — Lógica para ciencia de la computación — 1' 2023

TAREA 5

Publicación: Martes 23 de mayo.

Entrega: Lunes 5 de junio hasta las 23:59 horas.

Indicaciones

- Cada pregunta tiene 6 puntos (+1 base) y la nota de la tarea es el promedio de las preguntas.
- La solución debe estar escrita en LATEX. No se aceptarán tareas escritas de otra forma.
- La tarea es individual, pudiendo discutirla con sus pares. Toda referencia externa debe citarse.

Objetivos

- Demostrar resultados de complejidad en lógica de primer orden.
- Utilizar isomorfismos entre estructuras para demostrar propiedades.
- Estudiar definibilidad de propiedades.

Pregunta 1: Complejidad en LPO

Sea \mathcal{L} un vocabulario arbitrario. Demuestre que el siguiente lenguaje es indecidible

 $VAL_{\geq 2} = \{ \varphi : \varphi \text{ es } \mathcal{L}\text{-oración tal que para toda } \mathcal{L}\text{-estructura } \mathfrak{A} \text{ con más de un elemento en el dominio, } \mathfrak{A} \models \varphi \}$

Pregunta 2: Isomorfismos

En ambos incisos, si utiliza un isomorfismo no olvide demostrar que efectivamente es un isomorfismo (biyección y propiedades de un isomorfismo entre estructuras).

- (a) Sea $\mathcal{L} = \{+\}$ vocabulario con + símbolo de función binaria. Sean $\mathfrak{A} = \langle \mathbb{N}, +^{\mathfrak{A}} \rangle$ y $\mathfrak{B} = \langle \mathbb{Z}, +^{\mathfrak{B}} \rangle$ \mathcal{L} -estructuras tales que el símbolo + se interpreta como la suma usual. Decida si estas estructuras son isomorfas y demuestre su respuesta.
- (b) Sea $\mathcal{L} = \{0\}$ con 0 símbolo de constante y considere la \mathcal{L} -estructura $\mathfrak{A} = \langle \mathbb{N}, 0^{\mathfrak{A}} \rangle$, donde la interpretación del símbolo 0 es el cero de los naturales. Demuestre, usando el teorema de isomorfismo, que en \mathfrak{A} no es definible el siguiente conjunto

$$S = \{(a, b) \in \mathbb{N}^2 \mid b \text{ es sucesor de } a\}$$

Es decir, en esta pregunta demostrará que la relación sucesor no es definible en esta estructura.

Pregunta 3: Definibilidad de propiedades

(a) Sea $\mathcal L$ un vocabulario arbitrario. Demuestre que si una propiedad $\mathcal P$ es elementalmente definible, entonces la propiedad

$$\overline{\mathcal{P}} = S[\mathcal{L}] \setminus \mathcal{P}$$

también es elementalmente definible.

(b) Considere el vocabulario $\mathcal{L} = \{a, b, E\}$ con símbolos de constantes a y b, y símbolo de relación E binaria. Demuestre usando el teorema de compacidad que la siguiente propiedad no es elementalmente definible

$$\mathcal{P} = \{\mathfrak{A} \in \mathcal{S}[\mathcal{L}] \mid \mathfrak{A} \text{ tiene un camino de largo finito entre } a^{\mathfrak{A}} \neq b^{\mathfrak{A}}\}$$