

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

## TAREA 4

Publicación: Martes 9 de mayo.

Entrega: Lunes 22 de mayo 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 IATFX. No se aceptarán tareas escritas de otra forma.
- La tarea es individual, pudiendo discutirla con sus pares. Toda referencia externa debe citarse.

## Objetivos

- Aplicar el concepto de NP-completitud.
- Modelar propiedades con fórmulas en lógica de primer orden.
- lacktriangle Construir  $\mathcal{L}$ -estructuras con restricciones.

### Pregunta 1: Problemas NP-completos

- (a) Demuestre que si existe un lenguaje finito no vacío que es NP-completo, entonces P=NP.
- (b) ¿Es NP-completo el siguiente lenguaje? Demuestre su respuesta.

 $\text{NEQ} = \{(\varphi_1, \varphi_2) \mid \varphi_1 \text{ y } \varphi_2 \text{ son f\'ormulas proposicionales no equivalentes}\}$ 

#### Solución P1.

Aquí va mi solución

### Pregunta 2: Fórmulas en lógica de primer orden

En un grafo dirigido G=(N,A), un camino dirigido de n nodos es una secuencia  $u_0,\ldots,u_n$  tal que

- $u_i \in N$ , para todo  $0 \le i \le n$
- $(u_i, u_{i+1}) \in A$ , para todo  $0 \le i < n$

Un ciclo simple dirigido de n nodos es un camino dirigido tal que  $u_0 = u_n$  y todos los demás nodos deben ser distintos.

Sea el vocabulario  $\mathcal{L} = \{E\}$  con símbolo de relación binaria E. Construya  $\mathcal{L}$ -oraciones en lógica de primer orden que representen las siguientes propiedades.

- (a) El grafo es un clique. Utilice para esto la noción de clique dirigido en que deben existir todas las aristas dirigidas posibles.
- (b) El grafo contiene un ciclo simple dirigido de 3 nodos.

Observe que cada oración deben ser satisfecha por una  $\mathcal{L}$ -estructura  $\mathfrak{A}$  si, y solo si, el grafo representado por  $\mathfrak{A}$  cumple la propiedad modelada con dicha oración.

### Solución P2.

Aquí va mi solución

# Pregunta 3: Estructuras en lógica de primer orden

Sea  $\mathcal{L} = \{c, f\}$  un vocabulario con símbolo de constante c y símbolo de función unaria f. Se definen las siguientes  $\mathcal{L}$ -oraciones

$$\begin{array}{lcl} \varphi_1 & = & \forall x \forall y \ (f(x) = f(y) \rightarrow x = y) \\ \varphi_2 & = & \forall x \ (f(x) \neq c) \\ \varphi_3 & = & \forall x \ (x \neq c \rightarrow \exists y \ f(y) = x) \end{array}$$

Construya  $\mathcal{L}$ -estructuras  $\mathfrak{A}_1$ ,  $\mathfrak{A}_2$  y  $\mathfrak{A}_3$  tales que

- (a)  $\mathfrak{A}_1 \models \varphi_1 \wedge \varphi_2 \wedge \varphi_3$
- (b)  $\mathfrak{A}_2 \models (\neg \varphi_1) \land \varphi_2 \land \varphi_3$
- (c)  $\mathfrak{A}_3 \models \varphi_1 \wedge \varphi_2 \wedge (\neg \varphi_3)$

y justifique por qué satisfacen las fórmulas especificadas. No necesita entregar una demostración formal de que cada estructura satisface cada fórmula.

### Solución P3.

Aquí va mi solución