



PONTIFICIA UNIVERSIDAD CATÓLICA DE CHILE  
ESCUELA DE INGENIERÍA  
DEPARTAMENTO DE CIENCIA DE LA COMPUTACIÓN

IIC1253 — Matemáticas Discretas — 1° 2016

## TAREA 2

Publicación: Viernes 26 de Marzo.

Entrega: **Viernes 1 de Abril hasta las 10:15 horas.**

### Indicaciones

- Debe entregar una solución para cada pregunta (sin importar si esta en blanco).
- Cada solución debe estar escrita en  $\text{\LaTeX}$ . No se aceptarán tareas escritas a mano ni en otro sistema de composición de texto.
- Responda cada pregunta en una hoja separada y ponga su nombre en cada hoja de respuesta.
- Si usa más de una hoja para una misma pregunta corchetelas.
- Junte las respuestas a preguntas distintas usando un clip (no un corchete).
- Debe entregar una copia escrita durante la ayudantía asignada y una copia digital por el buzón del curso, ambas antes de la fecha/hora de entrega.
- **Se penalizará con 1 punto en la nota final de la tarea por cada regla que no se cumpla.**
- La tarea es individual.

### Pregunta 1

Una *palabra infinita*  $w$  sobre el alfabeto  $\{a, b, c\}$  es una secuencia de la forma:  $w = x_0x_1x_2x_3\ldots$  donde  $x_i \in \{a, b, c\}$  para todo  $i \geq 0$ . Por ejemplo, la siguiente es una palabra infinita:

$$u = aabaccabaacccaabaacaacbaaacaacaa\ldots$$

Considere los símbolos de predicados  $\leq$ ,  $A(\cdot)$ ,  $B(\cdot)$  y  $C(\cdot)$  con  $A$ ,  $B$ , y  $C$  símbolos unarios. Toda palabra infinita  $w = x_0x_1x_2x_3\ldots$  es posible representarla como una interpretación  $\mathcal{I}_w$  con dominio  $\mathbb{N}$  tal que:

$$\begin{aligned}\mathcal{I}_w(\text{dom}) &:= \mathbb{N} \\ \mathcal{I}_w(\leq) &:= \text{orden sobre los naturales.} \\ \mathcal{I}_w(A) &:= A(i) = 1 \text{ si, y solo si, } x_i = a. \\ \mathcal{I}_w(B) &:= B(i) = 1 \text{ si, y solo si, } x_i = b. \\ \mathcal{I}_w(C) &:= C(i) = 1 \text{ si, y solo si, } x_i = c.\end{aligned}$$

En otras palabras, la interpretación  $\mathcal{I}(w)$  usa los naturales y su orden para codificar las posiciones de la palabra infinita  $w$ , y los predicados  $A$ ,  $B$  y  $C$  para codificar las posiciones  $w$  que tiene la letra  $a$ ,  $b$  y  $c$ , respectivamente. Por ejemplo, la interpretación  $\mathcal{I}_u$  para la palabra infinita  $u$  del ejemplo cumple que  $A(0), A(1), B(2), A(3), C(4), C(5), \ldots$  son verdaderos y todos los otros casos son falsos.

Sea  $w$  una palabra infinita cualquiera y  $\mathcal{I}_w$  la interpretación que representa  $w$ . Para cada propiedad  $X$  de más abajo usted debe escribir una formula  $\varphi_X$  en lógica de predicados tal que la palabra infinita  $w$  cumple la propiedad  $X$  si, y solo si,  $\mathcal{I}_w \models \varphi_X$ . Para cada propiedad y formula, explique brevemente su correctitud.

1. La palabra infinita contiene una cantidad infinita de letras  $a$ .
2. Las tres primeras letras de la palabra infinita son  $a$ ,  $b$  y  $c$  (en ese orden).
3. La palabra infinita contiene la subpalabra finita de la forma  $abb\dots bc$ , esto es, una letra  $a$  seguido de una secuencia finita de una o más letras  $b$  y terminada en una  $c$ .
4. En cada posición par, la palabra infinita tiene una letra  $a$  y, en cada posición impar, la palabra infinita tiene una letra  $b$ .

## Pregunta 2

Sean  $\varphi(x)$  y  $\psi(x)$  dos formulas en lógica de predicados.

1. Demuestre la siguiente equivalencia lógica:

$$(\exists x. \varphi(x)) \wedge (\exists x. \psi(x)) \equiv \exists y. \exists z. (\varphi(y) \wedge \psi(z))$$

donde  $y, z$  no son variables libres en  $\varphi(x)$  o  $\psi(x)$ . En otras palabras,  $y, z$  son variables nuevas no mencionadas en  $\varphi(x)$  o  $\psi(x)$ .

2. Una fórmula  $\varphi$  en lógica de primer orden está en Forma Normal Prefija (FNP) si:

$$\varphi = Q_1 x_1 \dots Q_k x_k \psi,$$

donde  $Q_i = \exists$  o  $Q_i = \forall$ , para cada  $i \in \{1, \dots, k\}$ , y  $\psi$  es una fórmula sin cuantificadores. Por ejemplo, la fórmula  $\forall x \exists y (R(x, y) \wedge \neg T(y, x, z))$  está en FNP, mientras que la fórmula  $\forall x (P(x) \rightarrow \exists y R(x, y))$  no lo está.

Demuestre que para toda formula  $\varphi$ , existe una formula  $\varphi'$  en FNP tal que  $\varphi \equiv \varphi'$ .

## Evaluación y puntajes de la tarea

Cada **item** de cada pregunta se evaluará con un puntaje de:

- 0 (respuesta incorrecta),
- 3 (con errores menores),
- 4 (correcta).

Todas las preguntas tienen la misma ponderación en la nota final.