



### Bibliografía

- Hamilton. Lógica para matemáticos. Capítulo 3
- Pons, Rosenfeld, Smith. Lógica para Informática. Capítulo 2

### Temario

- Lógica de predicados de primer orden. Dominios, Interpretaciones, Satisfacción de fórmulas bien formadas. Niveles de Verdad y falsedad de las fórmulas. Tautologías, contradicciones, fórmulas lógicamente válidas.

### Ejercicios

1. Señalar las ocurrencias libres o ligadas de  $x_1, x_2, x_3$  en la siguiente *fbf* escrita en un lenguaje de primer orden donde  $\mathcal{C} = \{c\}$ ,  $\mathcal{F} = \{f, g\}$ , y  $\mathcal{P} = \{A_1^2\}$ , con  $g$  de aridad 1;  $f$  de aridad 2,  $A_1^2$  de aridad 2

i  $\forall x_1(\exists x_2 A_1^2(x_1, f(x_2, x_3)) \rightarrow \forall x_3 A_1^2(g(c), x_1) \vee A_1^2(x_1, x_3)).$

ii  $\forall x_1(\exists x_2 A_1^2(x_1, f(x_2, x_3))) \rightarrow \forall x_3 A_1^2(g(c), x_1) \vee A_1^2(x_1, x_3).$

2. Sean  $\mathcal{A}$  y  $\mathcal{B}$  *fbfs* escritas en un lenguaje de primer orden. Analizar si son o no lógicamente equivalentes los siguientes pares de *fbfs* (usar noción de equivalencia o contraejemplos según corresponda):

i  $(\forall x) \mathcal{A} \quad \exists x \mathcal{A}$

ii  $\exists x \exists y \mathcal{A} \quad \exists y \exists x \mathcal{A}$

iii  $\exists x \forall y \mathcal{A} \quad \forall y \exists x \mathcal{A}$

iv  $\exists x(\mathcal{A} \wedge \mathcal{B}) \quad \exists x \mathcal{A} \wedge \exists x \mathcal{B}$

v  $\exists x(\mathcal{A} \vee \mathcal{B}) \quad \exists x \mathcal{A} \vee \exists x \mathcal{B}$

vi  $\forall x(\mathcal{A} \vee \mathcal{B}) \quad \forall x \mathcal{A} \vee \forall x \mathcal{B}$

3. Sea un lenguaje de primer orden con las siguientes características:

Conjunto de constantes:  $\mathcal{C} = \{c, u\}$ .

Sin símbolos de función:  $\mathcal{F} = \emptyset$ .

Conjunto de símbolos de predicado:  $\mathcal{P} = \{A_1^2\}$ , con  $A_1^2$  de aridad 2.

Sea  $I$  la siguiente interpretación para ese lenguaje sobre el dominio de los números Naturales:

.  $I(c) = 0$



$$. I(u) = 1$$

$$. I(A_1^2(x, y)) = \{(x, y) \in N \times N; x \leq y\}$$

donde  $I$  es una función de interpretación semántica.

Verificar si las siguientes afirmaciones son o no correctas. Fundamentar las respuestas.

- i  $A_1^2(c, x)$  es satisfactible en  $I$ .
  - ii  $A_1^2(u, x)$  es satisfactible en  $I$ .
  - iii  $\forall x A_1^2(c, x)$  es satisfactible en  $I$ .
  - iv  $\forall x A_1^2(u, x)$  es satisfactible en  $I$ .
  - v  $A_1^2(c, x)$  es verdadera en  $I$ .
  - vi  $\forall x A_1^2(c, x)$  es lógicamente válida.
  - vii  $A_1^2(u, c) \wedge \neg A_1^2(u, c)$  es contradictoria.
4. Ofrecer una interpretación para los siguientes lenguajes de primer orden donde las fórmulas sean verdaderas y otra donde sean falsas. Traducir en cada caso las fórmulas dadas a oraciones apropiadas en lenguaje natural.
- i  $\mathcal{C} = \mathcal{F} = \emptyset$ ,  $\mathcal{P} = \{A_1^2\}$ , con  $A_1^2$  de aridad 2.
    - .  $\forall x \forall y (A_1^2(x, y) \rightarrow A_1^2(y, x))$ .
    - .  $\forall x (A_1^2(x, x))$ .
    - .  $\forall x \forall y \forall z ((A_1^2(x, y) \wedge A_1^2(y, z)) \rightarrow A_1^2(x, z))$ .
  - ii  $\mathcal{C} = \{c\}$ ,  $\mathcal{F} = \{f\}$ ,  $\mathcal{P} = \{A_1^2\}$ , con  $f$  y  $A_1^2$  de aridad 2.
    - .  $\forall x (A_1^2(x, c) \rightarrow A_1^2(x, f(y)))$ .
    - .  $\forall x (\neg A_1^2(x, x))$ .
    - .  $\neg \forall x \forall y (A_1^2(x, y))$ .
5. Determinar si las siguientes *fbfs* escritas en algún lenguaje de primer orden son contradictorias, satisfactibles en alguna interpretación, verdaderas en alguna interpretación o lógicamente válidas. Fundamentar.
- i  $(\exists x)(\neg \mathcal{A}(x)) \vee (\forall x)(\mathcal{A}(x) \vee \mathcal{B}(x))$ .
  - ii  $\exists y \exists x P(x, y) \rightarrow \exists x \exists y P(x, y)$ .
6. i Si la *fbf*  $\mathcal{A}(x)$  es satisfactible, ¿entonces la *fbf*  $\exists x \mathcal{A}(x)$  es lógicamente válida?. Fundamentar.
- ii La *fbf* abierta  $\forall y P(x, y) \rightarrow \forall y \forall x P(x, y)$  ¿es lógicamente válida?. Fundamentar.
- iii Sea un lenguaje de primer orden con la letra de constante  $c$  y las letras de predicado  $P$  y  $Q$ , ambas de aridad 1. Sea la *fbf* :  $(P(c) \wedge \forall x (P(x) \rightarrow Q(x))) \rightarrow Q(c)$  ¿Es lógicamente válida? Fundamentar.



- iv Sean  $\mathcal{A}$  y  $\mathcal{B}$  dos *fbf* escritas en un lenguaje de primer orden. La *fbf*:  $\forall x(A(x) \vee B(x)) \rightarrow ((\forall x\mathcal{A}(x)) \vee (\forall x\mathcal{B}(x)))$  es lógicamente válida? Fundamentar.
7. Sea  $\mathcal{A}$  una *fbf* de un lenguaje de primer orden,  $I$  una interpretación para tal lenguaje. Demostrar que  $\mathcal{A}$  es verdadera en  $I$  si y sólo si  $\neg\mathcal{A}$  es falsa en  $I$ .
8. Sea  $\mathcal{A}$  una *fbf* que no contiene cuantificadores (es decir, abierta) escrita en algún lenguaje de primer orden. Sea  $I$  una interpretación para tal lenguaje. ¿Es posible decidir acerca del valor de verdad de  $\mathcal{A}$  en  $I$ ? Fundamentar.
9. Retomar la práctica anterior y para cada ítem (por separado) del ejercicio 4, encontrar alguna interpretación donde todas las sentencias dadas sean verdaderas y además:
- Pipo es un dragón que vive en un zoológico.
  - Sebastián es bueno y también es malo al mismo tiempo.
  - Pedro es un peluquero.

En algún caso la interpretación podría no existir (justificar por qué)