

LÓGICA DE PRIMER ORDEN. SINTAXIS Y SEMÁNTICA

EJERCICIOS DEL TEMA 2

1. Para las siguientes fórmulas concluir qué variables son libres y cuáles son ligadas, detallando el carácter de libertad de cada una de sus ocurrencias respectivas:

- a) $\forall z(r(x, z) \rightarrow s(y, z))$
- b) $\exists x r(x, y)$
- c) $\exists x r(y, x)$
- d) $\exists z r(y, x)$
- e) $\exists x(r(x, y) \wedge s(x, y))$
- f) $\exists x r(x, y) \wedge \forall y s(x, y)$
- g) $\exists x(r(x, y) \wedge \forall y s(x, y))$
- h) $\exists x(\forall y r(x, y) \wedge s(x, y))$
- i) $\exists z(r(x, z) \vee p(y))$
- j) $\forall x(p(x) \rightarrow r(x, y))$
- k) $\forall x((p(x) \wedge q(x)) \rightarrow \neg r(x, y))$
- l) $\exists x(p(x) \wedge s(x, y))$
- m) $\exists x(\exists y q(x) \vee r(x, y))$
- n) $\forall x(\exists y r(x, y) \rightarrow r(x, z))$
- ñ) $\forall x(r(x, z) \rightarrow \exists y r(x, y))$
- o) $\forall x(\forall z r(x, z) \rightarrow s(x, z))$
- p) $((p(x) \vee q(y)) \wedge \forall x \forall y r(x, y))$

2. Consideremos un lenguaje \mathbf{L} con los siguientes símbolos:

- símbolos de constante: c, d
- símbolos de función: no hay
- símbolos de relación: p^1, q^1, e^2, r^2, s^2

Sea \mathbf{A} la estructura algebraica para \mathbf{L} definida por:

- $A = \mathbb{Z}_4$
- $(c)^{\mathbf{A}} = 0, (d)^{\mathbf{A}} = 1$
- $(p)^{\mathbf{A}} = \{x: x \in \mathbf{Z}_4, x^2 = 0\}$
- $(q)^{\mathbf{A}} = \{x: x \in \mathbf{Z}_4, x^2 = 2\}$
- $(e)^{\mathbf{A}} = \Delta(\mathbb{Z}_4)$
- $(r)^{\mathbf{A}} = \{(0, 1), (0, 2), (2, 3), (2, 2), (1, 2), (3, 0)\}$
- $(s)^{\mathbf{A}} = \{(0, 1), (0, 2), (0, 3), (2, 3), (0, 0)\}$

Estudiar cuales de las siguientes sentencias son verdaderas para esta estructura:

- 1) $p(c)$
- 2) $\neg p(d)$

- 3) $p(c) \wedge p(d)$.
- 4) $p(c) \rightarrow \neg q(d)$
- 5) $\exists xq(x)$
- 6) $\neg(\exists xq(x))$
- 7) $\exists x\neg q(x)$
- 8) $\exists x(p(x) \wedge q(x))$
- 9) $\forall xq(x)$
- 10) $\forall x(p(x) \rightarrow q(x))$
- 11) $\forall x(q(x) \rightarrow \neg p(x))$
- 12) $\forall x(q(x) \rightarrow \exists y(p(x) \vee q(y)))$
- 13) $\forall xr(c, x)$
- 14) $\forall xs(c, x)$
- 15) $\forall x(r(c, x) \rightarrow s(c, x))$
- 16) $\exists y\forall x(r(c, x) \rightarrow s(c, x))$
- 17) $\forall x\forall y(r(x, y) \rightarrow s(x, y))$
- 18) $\forall x\forall y(r(x, y) \rightarrow \exists z(s(x, z)))$
- 19) $\forall x(p(x) \rightarrow \exists y(r(x, y)))$
- 20) $\forall x(p(x) \rightarrow \exists y(s(x, y) \wedge r(y, x)))$
- 21) $\forall x\exists yr(x, y)$
- 22) $\forall x\exists ys(x, y)$
- 23) $\exists y\forall xr(x, y)$
- 24) $\exists y\forall xs(x, y)$
- 25) $\exists y\forall xr(y, x)$
- 26) $\forall x\forall y\forall z((s(x, y) \wedge s(y, z)) \rightarrow r(x, z))$
- 27) $\forall x\forall y(r(x, y) \rightarrow \neg r(y, x))$
- 28) $\forall x\forall y(\neg s(x, y) \rightarrow \neg s(x, y))$
- 29) $\forall x\forall y(\exists z(r(x, z) \wedge r(z, y)) \rightarrow r(x, y))$
- 30) $\forall x\forall y(\exists z(r(x, z) \wedge s(z, y)) \rightarrow r(x, y))$
- 31) $\forall x\forall y(\exists z(s(x, z) \wedge r(z, y)) \rightarrow r(x, y))$
- 32) $\forall x\forall y(\exists z(r(x, z) \wedge r(z, y)) \rightarrow s(x, y))$
- 33) $\forall x(p(x) \rightarrow \exists yr(y, x))$
- 34) $\forall x(e(x, c) \rightarrow \exists yr(y, x))$
- 35) $\forall x(\exists yr(y, x) \rightarrow p(x))$
- 36) $\forall x(e(x, d) \leftrightarrow r(c, x))$

3. Calcular la interpretación de las siguientes fórmulas en cada una de las **L**-estructuras que se dan:

- a) $\forall x\forall ye(f(x, y), f(y, x))$ en las **L**-estructuras:

1) **A** definida por:

- $A = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\}$

- $(f)^{\mathbf{A}}(x, y) = \begin{cases} x + y & , \text{ si } x + y \in D, \\ x & , \text{ en otro caso.} \end{cases}$

- $(e)^{\mathbf{A}} = \{(1, 1), (2, 2), (3, 3), (4, 4), (5, 5), (6, 6), (7, 7), (1, 7), (7, 1), (2, 6), (6, 2), (3, 5), (5, 3)\}$

2) **B** definida por:

- $B = \mathcal{M}_3(\mathbb{R})$

- $(f)^{\mathbf{B}}(x, y) = xy$

- $(e)^{\mathbf{B}} = \Delta(B)$

3) **C** definida por:

- $C = \mathbb{Z}$

- $(f)^{\mathbf{C}}(x, y) = xy$

- $(e)^{\mathbf{C}} = \Delta(C)$

b) $\forall x \exists e(f(x, a), f(a, x))$

1) **A** definida por:

- $A = \mathcal{M}_3(\mathbb{R})$

- $(a)^{\mathbf{A}} = I_3$

- $(f)^{\mathbf{A}}(x, y) = xy$

- $(e)^{\mathbf{A}} = \Delta(A)$

2) **B** definida por:

- $B = \mathcal{M}_3(\mathbb{R})$

- $(a)^{\mathbf{B}} = 0_3$

- $(f)^{\mathbf{B}}(x, y) = xy$

- $(e)^{\mathbf{B}} = \Delta(B)$

3) **C** definida por:

- $C = \mathcal{M}_3(\mathbb{R})$

- $(a)^{\mathbf{C}} = \begin{pmatrix} 1 & -1 & 0 \\ 0 & 1 & -1 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$

- $(f)^{\mathbf{C}}(x, y) = xy$

- $(e)^{\mathbf{C}} = \Delta(C)$

c) $\forall x \exists y e(f(x, y), a)$

1) **A** definida por:

- $A = \mathcal{M}_3(\mathbb{R})$

- $(a)^{\mathbf{A}} = I_3$

- $(f)^{\mathbf{A}}(x, y) = xy$

- $(e)^{\mathbf{A}} = \Delta(A)$

2) **B** definida por:

- $B = \mathcal{M}_3(\mathbb{R})$

- $(a)^{\mathbf{B}} = 0_3$

- $(f)^{\mathbf{B}}(x, y) = xy$

- $(e)^{\mathbf{B}} = \Delta(B)$

3) \mathbf{C} definida por:

- $C = \mathbb{Z}$
- $(a)^{\mathbf{C}} = 1$
- $(f)^{\mathbf{C}}(x, y) = xy$
- $(e)^{\mathbf{C}} = \Delta(C)$

d) $\forall x(e(f(x, x), a) \rightarrow e(x, a))$

1) \mathbf{A} definida por:

- $A = \mathcal{M}_3(\mathbb{R})$
- $(a)^{\mathbf{A}} = I_3$
- $(f)^{\mathbf{A}}(x, y) = xy$
- $(e)^{\mathbf{A}} = \Delta(A)$

2) \mathbf{B} definida por:

- $B = \mathcal{M}_3(\mathbb{R})$
- $(a)^{\mathbf{B}} = 0_3$
- $(f)^{\mathbf{B}}(x, y) = xy$
- $(e)^{\mathbf{B}} = \Delta(B)$

3) \mathbf{C} definida por:

- $C = \mathbb{Z}$
- $(a)^{\mathbf{C}} = 1$
- $(f)^{\mathbf{C}}(x, y) = xy$
- $(e)^{\mathbf{C}} = \Delta(C)$

4) \mathbf{D} definida por:

- $D = \mathbb{R}$
- $(a)^{\mathbf{D}} = 1$
- $(f)^{\mathbf{D}}(x, y) = xy$
- $(e)^{\mathbf{D}} = \Delta(D)$

5) \mathbf{E} definida por:

- $E = \mathbb{R}$
- $(a)^{\mathbf{E}} = 0$
- $(f)^{\mathbf{E}}(x, y) = xy$
- $(e)^{\mathbf{E}} = \Delta(E)$

6) \mathbf{F} definida por:

- $F = \mathbb{Z}_4$
- $(a)^{\mathbf{F}} = 0$
- $(f)^{\mathbf{F}}(x, y) = xy$
- $(e)^{\mathbf{F}} = \Delta(F)$

4. Determinar el carácter (satisfacible y refutable, universalmente válida o contradicción) de las siguientes fórmulas de primer orden:

a) $\forall x \forall y (p(x, y) \rightarrow p(y, x))$

b) $(\forall x \exists y (p(x, y) \rightarrow p(y, x)) \rightarrow (\exists x \exists y (p(x, y) \rightarrow p(y, x)))$

$$c) \forall x \forall y (p(x, y) \rightarrow \neg p(y, x))$$

$$d) \forall x \exists y (p(x, y) \rightarrow \neg p(y, x))$$

5. Consideramos las siguientes sentencias:

$$1) \forall x (p(x) \rightarrow \exists y r(x, y))$$

$$2) \forall x (q(x) \rightarrow \exists y r(y, x))$$

$$3) \exists x (p(x) \wedge q(x))$$

$$4) \forall x \exists y r(x, y)$$

$$5) \exists x \exists y \neg r(x, y)$$

Encontrar, si existen, estructuras en las que:

a) Las sentencias 1), 3) y 5) sean verdaderas y las restantes falsas.

b) Las sentencias 1), 2) y 4) sean verdaderas y las restantes falsas.

c) Las sentencias 2) y 3) sean verdaderas y las restantes falsas.

d) Las sentencias 2), 3) y 4) sean verdaderas y las restantes falsas.

e) Las sentencias 2), 4) y 5) sean verdaderas y las restantes falsas.

f) Las sentencias 2), 3) y 5) sean verdaderas y las restantes falsas.

g) Todas las sentencias sean verdaderas.

h) Todas las sentencias sean falsas.

6. Dadas las siguientes sentencias:

$$1) \forall x (\exists y r(x, y) \rightarrow p(x))$$

$$2) \forall x (p(x) \rightarrow q(x))$$

$$3) \exists x (q(x) \wedge \forall y \neg r(x, y))$$

$$4) \exists x r(x, x)$$

$$5) \exists x \neg r(x, x)$$

Encontrar, si existen, estructuras en las que:

a) Las sentencias 1), 3) y 5) sean verdaderas y las restantes falsas.

b) Las sentencias 1), 2) y 4) sean verdaderas y las restantes falsas.

c) Las sentencias 1), 2) y 4) sean falsas y las restantes verdaderas.

d) Las sentencias 2) y 3) sean verdaderas y las restantes falsas.

e) Las sentencias 2), 3) y 4) sean verdaderas y las restantes falsas.

f) Las sentencias 2), 4) y 5) sean verdaderas y las restantes falsas.

g) Las sentencias 2), 3) y 5) sean verdaderas y las restantes falsas.

h) Todas las sentencias sean verdaderas.

i) Todas las sentencias sean falsas.

7. Estudiar para cada una de las siguientes fórmulas, si es universalmente válida, satisfacible, refutable o contradicción:

- a) $p(x) \rightarrow (\forall x \neg p(x) \rightarrow \neg p(f(a)))$
- b) $\forall x \exists y r(x, y) \rightarrow \exists y \forall x r(x, y)$
- c) $\exists x \forall y r(x, y) \rightarrow \forall y \exists x r(x, y)$
- d) $\forall x \forall y (r(x, y) \rightarrow r(y, x))$
- e) $\forall x (p(x) \rightarrow p(a))$
- f) $\forall x p(x) \rightarrow p(a)$

8. Dadas las siguientes fórmulas:

- $\varphi = \forall x \exists y p(x, y)$
- $\psi = \exists x \forall y p(x, y)$

Encuentra una interpretación en la que ambas sean ciertas y otra en la que φ sea cierta y ψ sea falsa. ¿Es cierto $\varphi \models \psi$?

9. Consideramos el lenguaje de primer orden \mathbf{L} dado por lo siguiente:

- símbolos de constante: a
- símbolos de función: f, g
- símbolos de relación: P, Q

y la \mathbf{L} -estructura \mathbf{A} dada por:

- $A = \mathbb{Z}_{10}$
- $(a)^{\mathbf{A}} = 4$
- $(f)^{\mathbf{A}} = +$ (suma en \mathbb{Z}_{10}), $(g)^{\mathbf{A}}(x) = x^2$
- $(p)^{\mathbf{A}} = \{(k, k) : k \in A\} = \Delta(A)$, $(q)^{\mathbf{A}} = \{(0, 0), (1, 9), (2, 8), (3, 7), (4, 6), (5, 5), (6, 4), (7, 3), (8, 2), (9, 1)\}$

Interpretar las fórmulas siguientes usando una asignación cualquiera

$$s: \text{Var}(\mathbf{L}) \longrightarrow \mathbb{Z}_{10}$$

a condición de que cumpla $s(x) = 0$ y $s(y) = 4$.

- a) $\forall x (p(g(x), a) \rightarrow q(f(y, a), x))$
- b) $\forall x \exists y \exists z p(x, f(g(y), g(z)))$

10. Consideremos el lenguaje de primer orden \mathbf{L} dado por lo siguiente:

- símbolos de constante: a, b, c
- símbolos de función: f, g
- símbolos de relación: P

y la \mathbf{L} -estructura \mathbf{A} dada por:

- $A = \mathbb{Z}_6$
- $(a)^{\mathbf{A}} = 0$, $(b)^{\mathbf{A}} = 1$, $(c)^{\mathbf{A}} = 2$
- $(f)^{\mathbf{A}} = +$ (suma en \mathbb{Z}_6), $(g)^{\mathbf{A}}(x) = \cdot$ (producto en \mathbb{Z}_6)

$$\blacksquare (q)^{\mathbf{A}} = \{(0, 0), (1, 1), (2, 2), (3, 3), (4, 4), (5, 5)\}$$

- a) Describir todas las asignaciones s de \mathbf{L} en \mathbf{A} para las que la siguiente fórmula se interpreta como verdadera:

$$\neg p(g(x, f(b, b)), a) \rightarrow p(f(y, c), g(y, y))$$

- b) Interpretar la sentencia $\forall x \exists y p(g(y, c), x)$.

11. Describir todas las estructuras en las que la fórmula siguiente es válida:

$$r(x) \rightarrow \forall x r(x)$$

12. Consideramos el lenguaje de primer orden \mathbf{L} dado por lo siguiente:

- símbolos de constante: a
- símbolos de función: f, g
- símbolos de relación: P

y la \mathbf{L} -estructura \mathbf{A} dada por:

- $A = \mathbb{Z}_6$
- $(a)^{\mathbf{A}} = 2$
- $(f)^{\mathbf{A}} = +$ (suma en \mathbb{Z}_6), $(g)^{\mathbf{A}}(x) = \cdot$ (producto en \mathbb{Z}_6),
- $(p)^{\mathbf{A}} = \{(0, 0), (1, 1), (2, 2), (3, 3), (4, 4), (5, 5)\}$

Consideremos una asignación s en \mathbf{A} tal que $s(x_1) = 2, s(x_2) = 0, s(x_3) = 0, s(x_4) = 3$. Se pide interpretar las siguientes fórmulas:

- a) $\neg \exists x_1 \forall x_2 p(f(x_1, x_4), a)$
 b) $\forall x_1 (p(x_1, g(x_1, x_1)) \leftrightarrow p(g(a, x_1), f(a, a)))$

13. Sea (X, \leq) un conjunto ordenado. Consideramos un lenguaje de primer orden \mathbf{L} con un símbolo de predicado binario r . Sea ahora la \mathbf{L} -estructura \mathbf{A} , cuyo universo es X , y para la que $(r)^{\mathbf{A}} = \leq$. Se pide escribir una fórmula que signifique exactamente que (X, \leq) es un retículo.

14. Dada la fórmula

$$r(x) \leftrightarrow \exists x r(x)$$

se pide:

- a) Probar que **no** es universalmente válida.
 b) Encontrar una estructura donde la fórmula no sea válida.
 c) ¿Es satisficible la fórmula en cualquier estructura?
 d) ¿Es refutable en toda estructura?

15. Interpretar la fórmula

$$\forall x \forall y (p(x, y) \rightarrow \neg p(y, x))$$

en las estructuras que seguidamente se sugieren:

- a) $A = \{0, 1, 2, 3\}$
 $p^{\mathbf{A}} = \{(0, 0), (0, 1), (1, 2), (2, 1), (2, 2), (3, 3)\}$
- b) $B = \mathbb{R}$
 $p^{\mathbf{B}}$ es la relación binaria “x es estrictamente menor que y”
- c) $C = \mathbb{N}$
 $p^{\mathbf{C}}$ es la relación binaria “x es múltiplo de y”

16. Interpretar la fórmula

$$\forall x \forall y (p(x, y) \rightarrow \neg p(y, x))$$

en la estructura \mathbf{A} con

- $A = \{0, 1, 2, 3\}$
- $(p)^{\mathbf{A}} = \{(0, 0), (0, 1), (1, 2), (2, 1), (2, 2), (3, 3)\}$

17. La hipótesis del *Lema de Coincidencia* es suficiente, pero no necesaria. Para demostrarlo, dar una fórmula φ en un lenguaje \mathbf{L} , una \mathbf{L} -estructura \mathbf{A} y asignaciones s_1 y s_2 de V en \mathbf{A} tales que si W_φ es el conjunto de símbolos de variable que ocurren libremente en φ , sea $s_1 \upharpoonright W_\varphi \neq s_2 \upharpoonright W_\varphi$ y sin embargo $I_{\mathbf{A}}^{s_1}(\varphi) = I_{\mathbf{A}}^{s_2}(\varphi)$.