

4^a Lista de exercícios – MAT0349

Entregar exercício **2**, itens **(d)**, **(e)**, **(f)**, exercício **5**, item **(a)**, exercício **6**, itens **(a)**, **(b)**, **(g)**, **(h)**, e exercício **7**, itens **(f) a (j)**.

Considere **L** a linguagem dos corpos e conjuntos numéricos. A saber, **L** é constituído pelas constantes 0 e 1, os símbolos funcionais + e · e o símbolo relacional <.

Chamaremos de *axiomas de corpo* o seguinte conjunto de sentenças da linguagem **L**:

1. $0 \neq 1$;
2. $\forall x(x + 0 = x)$;
3. $\forall x(x \cdot 1 = x)$;
4. $\forall x \forall y(x + y = y + x)$;
5. $\forall x \forall y(x \cdot y = y \cdot x)$;
6. $\forall x \forall y \forall z((x + y) + z = x + (y + z))$;
7. $\forall x \forall y \forall z((x \cdot y) \cdot z = x \cdot (y \cdot z))$;
8. $\forall x \exists y(x + y = 0)$;
9. $\forall x(\neg(x = 0)) \rightarrow \exists y(x \cdot y = 1))$;
10. $\forall x \forall y \forall z(x \cdot (y + z) = (x \cdot y) + (x \cdot z))$.

Os *axiomas de corpo ordenado* são os axiomas de corpo adicionados dos seguintes axiomas de ordem.

O1 $\forall x \forall y(x < y \vee x = y \vee y < x)$;

O2 $\forall x \forall y(x < y \rightarrow (\neg(x = y) \wedge \neg(y < x)))$;

O3 $\forall x \forall y \forall z((x < y \wedge y < z) \rightarrow x < z)$;

O4 $\forall x \forall y((0 < x \wedge 0 < y) \rightarrow (0 < x + y \wedge 0 < x \cdot y))$;

O5 $\forall x \forall y((x + y = 0 \wedge x < 0) \rightarrow 0 < y)$.

1. Considere \mathcal{M} o seguinte modelo para a linguagem **L**:

$$D = \{1, 2, 3\};$$

$$0^{\mathcal{M}} = 1;$$

$$1^{\mathcal{M}} = 2;$$

$$+^{\mathcal{M}} = \{(1, 1, 1), (1, 2, 2), (1, 3, 3), (2, 1, 2), (2, 2, 3), (2, 3, 1), (3, 1, 3), (3, 2, 1), (3, 3, 2)\};$$

$$\cdot^{\mathcal{M}} = \{(1, 1, 1), (1, 2, 1), (1, 3, 1), (2, 1, 1), (2, 2, 2), (2, 3, 3), (3, 1, 1), (3, 2, 3), (3, 3, 2)\};$$

$$<^{\mathcal{M}} = \{(1, 2), (1, 3), (2, 3)\}.$$

(a) Mostre que \mathcal{M} satisfaz todos os axiomas de corpo.

(b) Verifique se \mathcal{M} satisfaz os axiomas de corpo ordenado.

2. Considere \mathcal{M} o modelo do exercício anterior e σ uma valoração tal que:

$$\sigma(x) = 1$$

$$\sigma(y) = 2$$

$$\sigma(z) = 3$$

Verifique quais das seguintes fórmulas abaixo são verdadeiras no modelo \mathcal{M} mediante a atribuição σ (entenda $t \leq s$ como abreviatura de $(t < s) \vee (t = s)$).

(a) $\forall y((y \neq 0) \rightarrow (y \cdot x = y));$

(b) $\forall y \exists x((y \neq x) \wedge (y \leq x));$

(c) $\exists x \forall y(x \leq (y + 1));$

(d) $\forall x \exists y(x \leq (y + 1));$

(e) $((0 < x) \wedge (0 < y)) \rightarrow (0 < x + y);$

(f) $\forall x \forall y(((0 < x) \wedge (0 < y)) \rightarrow (0 < x + y));$

3. Mude o modelo dos exercícios 1 e 2 tomando, no lugar de $+^{\mathcal{M}}$, a seguinte função:

$$+^{\mathcal{M}} = \{(1, 1, 1), (1, 2, 1), (1, 3, 1), (2, 1, 2), (2, 2, 2), (2, 3, 2), (3, 1, 3), (3, 2, 3), (3, 3, 3)\}.$$

Verifique quais axiomas de corpo continuam valendo nesse novo modelo e quais deixam de valer.

4. Seja Γ o conjunto dos axiomas de corpo. Para cada sentença A abaixo construa um modelo (se existir) que satisfaça $\Gamma \cup \{A\}$ e outro (se existir) que satisfaça $\Gamma \cup \{\neg A\}$. Justifique.

(a) $\exists x(x \cdot x = 1 + 1);$

(b) $\exists x \exists y((x \neq 0) \wedge (y \neq 0) \wedge (x \cdot y = 0));$

(c) $1 + 1 = 1.$

5. Chamaremos de *axiomas de álgebras de Boole* o seguinte conjunto de sentenças da linguagem **B**, com as constantes 0 e 1, os símbolos funcionais binários + e ·, o símbolo funcional unário – e o símbolo relacional binário \leq .

$$B1 \quad \forall x \forall y \forall z (x + (y + z) = (x + y) + z); \text{ (associatividade)}$$

$$B1' \quad \forall x \forall y \forall z (x \cdot (y \cdot z) = (x \cdot y) \cdot z);$$

$$B2 \quad \forall x \forall y (x + y = y + x); \text{ (comutatividade)}$$

$$B2' \quad \forall x \forall y (x \cdot y = y \cdot x);$$

$$B3 \quad \forall x \forall y (x + (x \cdot y) = x); \text{ (absorção)}$$

$$B3' \quad \forall x \forall y (x \cdot (x + y) = x);$$

$$B4 \quad \forall x \forall y \forall z (x \cdot (y + z) = (x \cdot y) + (x \cdot z)); \text{ (distributividade)}$$

$$B4' \quad \forall x \forall y \forall z (x + (y \cdot z) = (x + y) \cdot (x + z));$$

$$B5 \quad \forall x (x + (-x) = 1); \text{ (complementação)}$$

$$B5' \quad \forall x (x \cdot (-x) = 0).$$

Considere \mathcal{M} um modelo para **B** definido da seguinte forma:

$$D = \mathcal{P}(\mathbb{N}) \text{ (o conjunto das partes dos números naturais);}$$

$$0^{\mathcal{M}} = \emptyset;$$

$$1^{\mathcal{M}} = \mathbb{N};$$

$$\leq^{\mathcal{M}} = \{(X, Y) \in D^2 : X \subseteq Y\};$$

$$+^{\mathcal{M}} = \{(X, Y, Z) \in D^3 : X \cup Y = Z\};$$

$$\cdot^{\mathcal{M}} = \{(X, Y, Z) \in D^3 : X \cap Y = Z\};$$

$$-^{\mathcal{M}} = \{(X, Y) \in D^2 : Y = \mathbb{N} \setminus X\}.$$

(a) Prove que \mathcal{M} satisfaz os axiomas de álgebras de Boole.

(b) Verifique quais dos axiomas de corpo são verdadeiros em \mathcal{M} e quais não são.

6. (Axiomas de Peano) Considere a linguagem da Aritmética de Peano com a constante 0, os símbolos funcionais binários + e · e o símbolo funcional unário s (“sucessor de”).

Considere dois modelos para a Aritmética de Peano. Definimos \mathcal{M}_1 como o modelo padrão dos números naturais. Isto é, o domínio é \mathbb{N} , os símbolos 0, + e · são interpretados de maneira usual e $s^{\mathcal{M}_1}(n) = n + 1$, para todo $n \in \mathbb{N}$. Já \mathcal{M}_2 será tomado como o mesmo modelo do exercício 1, desconsiderando as interpretações de 1 e $<$ e adicionando a interpretação de s como:

$$s^{\mathcal{M}_2} = \{(1, 2), (2, 3), (3, 1)\}.$$

Verifique, em cada um desses modelos, se cada uma das seguintes sentenças é verdadeira ou não.

- (a) $\forall x \neg(s(x) = 0)$;
- (b) $\forall x \forall y (s(x) = s(y) \rightarrow x = y)$;
- (c) $\forall x \neg(s(x) = x)$;
- (d) $\forall x (x + 0 = x)$;
- (e) $\forall x \forall y (x + s(y) = s(x + y))$;
- (f) $\forall x (x \cdot 0 = 0)$;
- (g) $\forall x \forall y (x \cdot s(y) = (x \cdot y) + x)$;
- (h) $s(0) + s(0) = s(s(0))$.

7. (Formalização da lógica proposicional na lógica de primeira ordem). Seja L_P a linguagem de primeira ordem formada pela constante \top , símbolo funcional unário \sim e os símbolos funcionais binários \sqcap , \sqcup , \supset e \Leftarrow . Considere \mathcal{M} o seguinte modelo para L_P :

$$D = \{0, 1\};$$

$$\top^{\mathcal{M}} = 1;$$

$$\sim^{\mathcal{M}} = \{(0, 1), (1, 0)\};$$

$$\sqcap^{\mathcal{M}} = \{(0, 0, 0), (0, 1, 0), (1, 0, 0), (1, 1, 1)\};$$

$$\sqcup^{\mathcal{M}} = \{(0, 0, 0), (0, 1, 1), (1, 0, 1), (1, 1, 1)\};$$

$$\supset^{\mathcal{M}} = \{(0, 0, 1), (0, 1, 1), (1, 0, 0), (1, 1, 1)\};$$

$$\Leftarrow^{\mathcal{M}} = \{(0, 0, 1), (0, 1, 0), (1, 0, 0), (1, 1, 1)\}.$$

Verifique para quais valorações σ cada uma das fórmulas seguintes é verdadeira no modelo \mathcal{M} mediante a valoração σ .

- (a) $(x \supset y) = (x \sqcup (\sim x))$;
- (b) $(\sim (x \sqcup y)) = ((\sim x) \sqcap (\sim y))$;
- (c) $\exists x ((x \supset y) = y)$;
- (d) $x \sqcup (y \supset z) = \top$;
- (e) $(x \sqcup y) \sqcap z = \sim \top$;
- (f) $((\sim x) \Leftarrow (y \sqcup z)) = \sim \top$;
- (g) $(x \supset y) \sqcap (y \supset z) = \top$;
- (h) $(x \supset (y \supset x)) = (z \supset z)$;
- (i) $(x \Leftarrow y = \top) \leftrightarrow (x = y)$;
- (j) $x \sqcap (\sim x) = \forall y (y \supset y)$.