

Álgebra Universal e Categorias

Exercícios - Folha 6

36. Sejam $\mathcal{A} = (\{1, 2, 3, 4, 5\}; *^{\mathcal{A}}, c^{\mathcal{A}})$ e $\mathcal{B} = (\{1, 2\}; *^{\mathcal{B}}, c^{\mathcal{B}})$ as álgebras de tipo $(2, 0)$ cujas operações nulárias são dadas por $c^{\mathcal{A}} = 2$, $c^{\mathcal{B}} = 1$ e cujas operações binárias são definidas por

$*^{\mathcal{A}}$	1	2	3	4	5
1	2	2	2	5	2
2	2	3	3	2	2
3	2	3	2	2	2
4	5	2	2	4	2
5	2	2	2	2	2

$*^{\mathcal{B}}$	1	2
1	2	2
2	2	1

Seja $\alpha : \{1, 2\} \rightarrow \{1, 2, 3, 4, 5\}$ a aplicação definida por $\alpha(1) = 2$ e $\alpha(2) = 3$. Mostre que a aplicação α é um monomorfismo de \mathcal{B} em \mathcal{A} . Justifique que \mathcal{B} é isomorfa a uma subálgebra de \mathcal{A} .

A aplicação α é um monomorfismo de \mathcal{B} em \mathcal{A} se α é um homomorfismo e se é injetiva.

Tem-se:

- $\alpha(c^{\mathcal{B}}) = \alpha(1) = 2 = c^{\mathcal{A}}$;
- $\alpha(1 *^{\mathcal{B}} 1) = \alpha(2) = 3 = 2 *^{\mathcal{A}} 2 = \alpha(1) *^{\mathcal{A}} \alpha(1)$;
- $\alpha(1 *^{\mathcal{B}} 2) = \alpha(2) = 3 = 2 *^{\mathcal{A}} 3 = \alpha(1) *^{\mathcal{A}} \alpha(2)$;
- $\alpha(2 *^{\mathcal{B}} 2) = \alpha(1) = 2 = 3 *^{\mathcal{A}} 3 = \alpha(2) *^{\mathcal{A}} \alpha(2)$;
- $\alpha(2 *^{\mathcal{B}} 1) = \alpha(2) = 3 = 3 *^{\mathcal{A}} 2 = \alpha(2) *^{\mathcal{A}} \alpha(1)$;

Logo α é compatível com as operações e, portanto, é um homomorfismo de \mathcal{A} em \mathcal{B} .

A aplicação é claramente injetiva, pois, para quaisquer $x, y \in B$, sempre que $x \neq y$ também se tem $\alpha(x) \neq \alpha(y)$ ($1 \neq 2$ e $\alpha(1) \neq \alpha(2)$).

Uma vez que α é um monomorfismo de \mathcal{B} em \mathcal{A} , tem-se $\mathcal{B} \cong \alpha(\mathcal{B})$ (a aplicação $\beta : B \rightarrow \alpha(B)$ definida por $\beta(x) = \alpha(x)$, para todo $x \in B$, é um isomorfismo de \mathcal{B} em $\alpha(\mathcal{B})$). A álgebra \mathcal{B} é subálgebra de si mesma, logo, como α é um homomorfismo de \mathcal{B} em \mathcal{A} , $\alpha(\mathcal{B})$ é uma subálgebra de \mathcal{A} .

37. Sejam \mathcal{A} , \mathcal{B} e \mathcal{C} álgebras do mesmo tipo. Mostre que se $\alpha \in \text{Hom}(\mathcal{A}, \mathcal{B})$ e $\beta \in \text{Hom}(\mathcal{B}, \mathcal{C})$, então $\beta \circ \alpha \in \text{Hom}(\mathcal{A}, \mathcal{C})$.

Sejam $\alpha \in \text{Hom}(\mathcal{A}, \mathcal{B})$ e $\beta \in \text{Hom}(\mathcal{B}, \mathcal{C})$. Pretende-se provar que $\beta \circ \alpha \in \text{Hom}(\mathcal{A}, \mathcal{C})$.

Atendendo a que α é uma aplicação de A em B e β é uma aplicação de B em C , então, por definição de composição de funções, $\beta \circ \alpha$ é uma aplicação de A em C .

A aplicação $\beta \circ \alpha$ é compatível com as operações, pois, para qualquer símbolo de operação de aridade n , $n \in \mathbb{N}_0$, e para quaisquer $a_1, \dots, a_n \in A$,

$$\begin{aligned}
 (\beta \circ \alpha)(f^{\mathcal{A}}(a_1, \dots, a_n)) &\Rightarrow \beta(\alpha(f^{\mathcal{A}}(a_1, \dots, a_n))) \\
 &\Rightarrow \beta(f^{\mathcal{B}}(\alpha(a_1), \dots, \alpha(a_n))) \quad (\alpha \in \text{Hom}(\mathcal{A}, \mathcal{B})) \\
 &\Rightarrow f^{\mathcal{C}}(\beta(\alpha(a_1)), \dots, \beta(\alpha(a_n))) \quad (\beta \in \text{Hom}(\mathcal{B}, \mathcal{C})) \\
 &\Rightarrow f^{\mathcal{C}}((\beta \circ \alpha)(a_1), \dots, (\beta \circ \alpha)(a_n))
 \end{aligned}$$

Do que foi provado anteriormente conclui-se que $\beta \circ \alpha$ é um homomorfismo de \mathcal{A} em \mathcal{C} .

38. Sejam \mathcal{A} e \mathcal{B} álgebras do mesmo tipo. Mostre que se $\alpha : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{B}$ é um isomorfismo, então α^{-1} é um isomorfismo de \mathcal{B} em \mathcal{A} .

39. Sejam $\mathcal{A} = (A; F)$, $\mathcal{B} = (B; G)$ álgebras do mesmo tipo e $\alpha \in \text{Hom}(\mathcal{A}, \mathcal{B})$. Mostre que:

(a) Se A_1 é um subuniverso de \mathcal{A} , então $\alpha(A_1)$ é um subuniverso de \mathcal{B} .

Seja A_1 um subuniverso de \mathcal{A} . Então

(i) $A_1 \subseteq A$;

(ii) para qualquer símbolo de operação f de aridade n , $n \in \mathbb{N}_0$, e para quaisquer $a_1, \dots, a_n \in A_1$,

$$f^{\mathcal{A}}(a_1, \dots, a_n) \in A_1.$$

Pretende-se provar que $\alpha(A_1)$ é um subuniverso de \mathcal{B} , ou seja, pretende-se mostrar que as seguintes condições são satisfeitas:

(i) $\alpha(A_1) \subseteq B$;

(ii) para qualquer símbolo de operação f de aridade n , $n \in \mathbb{N}_0$, e para quaisquer $b_1, \dots, b_n \in \alpha(A_1)$,

$$f^{\mathcal{B}}(b_1, \dots, b_n) \in \alpha(A_1).$$

Prova de (i): uma vez que $A_1 \subseteq A$ e α é uma função de A em B , é imediato que $\alpha(A_1) \subseteq B$.

Prova de (ii): Sejam f um símbolo de operação de aridade n e $b_1, \dots, b_n \in \alpha(A_1)$.

Como $b_1, \dots, b_n \in \alpha(A_1)$, tem-se

$$b_1 = \alpha(a_1), \dots, b_n = \alpha(a_n), \text{ para alguns } a_1, \dots, a_n \in A_1.$$

Então

$$\begin{aligned} f^{\mathcal{B}}(b_1, \dots, b_n) &= f^{\mathcal{B}}(\alpha(a_1), \dots, \alpha(a_n)) \\ &= \alpha(f^{\mathcal{A}}(a_1, \dots, a_n)). \quad (\alpha \in \text{Hom}(\mathcal{A}, \mathcal{B})) \end{aligned}$$

Atendendo a que $a_1, \dots, a_n \in A_1$, $f^{\mathcal{A}}$ é uma operação n -ária em A e A_1 é um subuniverso de \mathcal{A} , tem-se $f^{\mathcal{A}}(a_1, \dots, a_n) \in A_1$; logo $\alpha(f^{\mathcal{A}}(a_1, \dots, a_n)) \in \alpha(A_1)$; portanto, $f^{\mathcal{B}}(b_1, \dots, b_n) \in \alpha(A_1)$.

Da prova de (i) e de (ii), conclui-se que $\alpha(A_1)$ é um subuniverso de \mathcal{B} .

(b) Se B_1 é um subuniverso de \mathcal{B} , então $\alpha^{\leftarrow}(B_1)$ é um subuniverso de \mathcal{A} .

40. Sejam \mathcal{A} e \mathcal{B} álgebras do mesmo tipo e $\alpha, \beta \in \text{Hom}(\mathcal{A}, \mathcal{B})$. Mostre que

$$\text{Eq}(\alpha, \beta) = \{a \in A \mid \alpha(a) = \beta(a)\}$$

é um subuniverso de \mathcal{A} . A este subuniverso chama-se *equalizador de α e β* .

O conjunto $\text{Eq}(\alpha, \beta) = \{a \in A \mid \alpha(a) = \beta(a)\}$ é um subuniverso de \mathcal{A} se:

(i) $\text{Eq}(\alpha, \beta) \subseteq A$;

(ii) para qualquer símbolo de operação de aridade n , $n \in \mathbb{N}_0$, e para quaisquer $a_1, \dots, a_n \in \text{Eq}(\alpha, \beta)$, $f^{\mathcal{A}}(a_1, \dots, a_n) \in \text{Eq}(\alpha, \beta)$.

Prova de (i): Imediato, pela definição de $\text{Eq}(\alpha, \beta)$.

Prova de (ii): para qualquer símbolo de operação f de aridade n , $n \in \mathbb{N}_0$, e para quaisquer $a_1, \dots, a_n \in A$, tem-se $f^{\mathcal{A}}(a_1, \dots, a_n) \in A$. Além disso,

$$\begin{aligned} \alpha(f^{\mathcal{A}}(a_1, \dots, a_n)) &= f^{\mathcal{B}}(\alpha(a_1), \dots, \alpha(a_n)) \quad (\alpha \in \text{Hom}(\mathcal{A}, \mathcal{B})) \\ &= f^{\mathcal{B}}(\beta(a_1), \dots, \beta(a_n)) \quad (a_1, \dots, a_n \in \text{Eq}(\alpha, \beta)) \\ &= \beta(f^{\mathcal{A}}(a_1, \dots, a_n)) \quad (\beta \in \text{Hom}(\mathcal{A}, \mathcal{B})) \end{aligned}$$

Logo, $f^{\mathcal{A}}(a_1, \dots, a_n) \in \text{Eq}(\alpha, \beta)$.

41. Sejam $\mathcal{A} = (A; F)$ uma álgebra e θ, ψ relações binárias em A .

(a) Mostre que θ satisfaz a propriedade de substituição em \mathcal{A} se e só se θ é um subuniverso de $\mathcal{A} \times \mathcal{A}$.

(b) Mostre que se θ e ψ são subuniversos de $\mathcal{A} \times \mathcal{A}$, então $\theta \circ \psi$ é um subuniverso de $\mathcal{A} \times \mathcal{A}$.

42. Sejam \mathcal{A}, \mathcal{B} álgebras do mesmo tipo e $\alpha \in \text{Hom}(\mathcal{A}, \mathcal{B})$. Mostre que α é injetiva se e só se $\ker \alpha = \Delta_A$.

\Rightarrow) Admitamos que α é injetiva.

A relação $\ker \alpha$ é uma relação de equivalência em A , logo $\Delta_A \subseteq \ker \alpha$. Por outro lado, para quaisquer $x, y \in A$,

$$\begin{aligned} (x, y) \in \ker \alpha &\Rightarrow \alpha(x) = \alpha(y) \\ &\Rightarrow x = y \text{ } (\alpha \text{ é injetiva}) \\ &\Rightarrow (x, y) \in \Delta_A. \end{aligned}$$

Assim, $\ker \alpha \subseteq \Delta_A$. Logo, $\ker \alpha = \Delta_A$.

\Leftarrow) Consideremos, por hipótese, que $\ker \alpha = \Delta_A$. Então, para quaisquer $x, y \in A$,

$$\alpha(x) = \alpha(y) \Rightarrow (x, y) \in \ker \alpha \Rightarrow (x, y) \in \Delta_A \Rightarrow x = y.$$

Logo, α é injetiva.

43. Sejam \mathcal{A} uma álgebra e $\theta, \rho \in \text{Con } \mathcal{A}$.

(a) Mostre que a aplicação $\alpha : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{A}/\theta \times \mathcal{A}/\rho$ definida por $\alpha(a) = ([a]_\theta, [a]_\rho)$ é um homomorfismo.

Para qualquer símbolo de operação f de aridade n , $n \in \mathbb{N}_0$, e para quaisquer $a_1, \dots, a_n \in A$,

$$\begin{aligned} \alpha(f^{\mathcal{A}}(a_1, \dots, a_n)) &= ([f^{\mathcal{A}}(a_1, \dots, a_n)]_\theta, [f^{\mathcal{A}}(a_1, \dots, a_n)]_\rho) \\ &= (f^{\mathcal{A}/\theta}([a_1]_\theta, \dots, [a_n]_\theta), f^{\mathcal{A}/\rho}([a_1]_\rho, \dots, [a_n]_\rho)) \\ &= f^{\mathcal{A}/\theta \times \mathcal{A}/\rho}([a_1]_\theta, [a_1]_\rho, \dots, [a_n]_\theta, [a_n]_\rho) \\ &= f^{\mathcal{A}/\theta \times \mathcal{A}/\rho}(\alpha(a_1), \dots, \alpha(a_n)). \end{aligned}$$

Logo α é compatível com qualquer operação e, portanto, α é um homomorfismo de \mathcal{A} em $\mathcal{A}/\theta \times \mathcal{A}/\rho$.

(b) Mostre que $\ker \alpha = \theta \cap \rho$. Conclua que α é injetiva se e só se $\theta \cap \rho = \Delta_A$.

Para quaisquer $a, b \in A$,

$$\begin{aligned} (a, b) \in \ker \alpha &\Leftrightarrow \alpha(a) = \alpha(b) \\ &\Leftrightarrow ([a]_\theta, [a]_\rho) = ([b]_\theta, [b]_\rho) \\ &\Leftrightarrow [a]_\theta = [b]_\theta \text{ e } [a]_\rho = [b]_\rho \\ &\Leftrightarrow (a, b) \in \theta \text{ e } (a, b) \in \rho \\ &\Leftrightarrow (a, b) \in \theta \cap \rho. \end{aligned}$$

Logo $\ker \alpha = \theta \cap \rho$.

A função α é injetiva se e só se $\ker \alpha = \Delta_A$. Considerando o provado anteriormente segue que α é injetiva se e só se $\theta \cap \rho = \Delta_A$.

(c) Mostre que α é sobrejetiva se e só se $\theta \circ \rho = \nabla_A$.

\Rightarrow) Admitamos que α é sobrejetiva. Pretendemos provar que $\theta \circ \rho = \nabla_A$.

Uma vez que θ e ρ são relações binárias em A , $\theta \circ \rho$ é uma relação binária em A e, portanto, $\theta \circ \rho \subseteq \nabla_A$.

Sejam $a, b \in A$. Então $([a]_\theta, [b]_\rho) \in A/\theta \times A/\rho$. Considerando que α é sobrejetiva, existe $c \in A$ tal que $\alpha(c) = ([a]_\theta, [b]_\rho)$, donde segue que $([c]_\theta, [c]_\rho) = ([a]_\theta, [b]_\rho)$ e, por conseguinte, $[c]_\theta = [a]_\theta$ e $[c]_\rho = [b]_\rho$. Assim, $(c, a) \in \theta$ e $(b, c) \in \rho$, pelo que $(b, a) \in \theta \circ \rho$. Assim, para quaisquer $a, b \in A$, $(b, a) \in \theta \circ \rho$, ou seja, $\nabla_A \subseteq \theta \circ \rho$.

Considerando que $\theta \circ \rho \subseteq \nabla_A$ e $\nabla_A \subseteq \theta \circ \rho$, tem-se $\nabla_A = \theta \circ \rho$.

\Leftarrow) Admitamos que $\nabla_A = \theta \circ \rho$.

Pretende-se provar que α é sobrejetiva.

Seja $([a]_\theta, [b]_\rho) \in A/\theta \times A/\rho$. Para quaisquer $a, b \in A$, tem-se $(b, a) \in \nabla_A$ e, uma vez que $\nabla_A = \theta \circ \rho$, $(b, a) \in \theta \circ \rho$. Então existe $c \in A$ tal que $(b, c) \in \rho$ e $(c, a) \in \theta$. Assim, $[a]_\theta = [c]_\theta$ e $[b]_\rho = [c]_\rho$. Logo, $([a]_\theta, [b]_\rho) = ([c]_\theta, [c]_\rho)$. Portanto, para qualquer $([a]_\theta, [b]_\rho) \in A/\theta \times A/\rho$, existe $c \in A$ tal que $([a]_\theta, [b]_\rho) = \alpha(c)$, i.e., α é sobrejetiva.

44. Sejam $\mathcal{A} = (A; (f^A)_{f \in O})$, $\mathcal{B} = (B; (f^B)_{f \in O})$ e $\mathcal{C} = (C; (f^C)_{f \in O})$ álgebras de tipo (O, τ) , $\alpha_1 \in \text{Hom}(\mathcal{A}, \mathcal{B})$ e $\alpha_2 \in \text{Hom}(\mathcal{A}, \mathcal{C})$. Seja $\alpha : A \rightarrow B \times C$ a aplicação definida por $\alpha(a) = (\alpha_1(a), \alpha_2(a))$, para todo $a \in A$.

(a) Mostre que α é um homomorfismo de \mathcal{A} em $\mathcal{B} \times \mathcal{C}$.

Para qualquer símbolo de operação f de aridade n e para quaisquer $a_1, \dots, a_n \in A$,

$$\begin{aligned} \alpha(f^A(a_1, \dots, a_n)) &= (\alpha_1(f^A(a_1, \dots, a_n)), \alpha_2(f^A(a_1, \dots, a_n))) \\ &\stackrel{*}{=} (f^B(\alpha_1(a_1), \dots, \alpha_1(a_n)), f^C(\alpha_2(a_1), \dots, \alpha_2(a_n))) \\ &= f^{B \times C}((\alpha_1(a_1), \alpha_2(a_1)), \dots, (\alpha_1(a_n), \alpha_2(a_n))) \\ &= f^{B \times C}(\alpha(a_1), \dots, \alpha(a_n)). \end{aligned}$$

A aplicação α é compatível com todas as operações, logo α é um homomorfismo de \mathcal{A} em $\mathcal{B} \times \mathcal{C}$.

(*) $\alpha_1 \in \text{Hom}(\mathcal{A}, \mathcal{B})$ e $\alpha_2 \in \text{Hom}(\mathcal{A}, \mathcal{C})$.

(b) Mostre que $\ker \alpha = \ker \alpha_1 \cap \ker \alpha_2$.

Para quaisquer x, y ,

$$\begin{aligned} (x, y) \in \ker \alpha &\Leftrightarrow x, y \in A \text{ e } \alpha(x) = \alpha(y) \\ &\Leftrightarrow x, y \in A \text{ e } (\alpha_1(x), \alpha_2(x)) = (\alpha_1(y), \alpha_2(y)) \\ &\Leftrightarrow x, y \in A \text{ e } \alpha_1(x) = \alpha_1(y) \text{ e } \alpha_2(x) = \alpha_2(y) \\ &\Leftrightarrow (x, y) \in \ker \alpha_1 \text{ e } (x, y) \in \ker \alpha_2 \\ &\Leftrightarrow (x, y) \in \ker \alpha_1 \cap \ker \alpha_2. \end{aligned}$$

Logo $\ker \alpha = \ker \alpha_1 \cap \ker \alpha_2$.

(c) Mostre que se α é um epimorfismo, então α_1 e α_2 são epimorfismos e

$$\mathcal{A}/(\ker \alpha_1 \cap \ker \alpha_2) \cong \mathcal{A}/\ker \alpha_1 \times \mathcal{A}/\ker \alpha_2.$$

Comecemos por mostrar que se α é um epimorfismo, então α_1 e α_2 são epimorfismos. Uma vez que α_1 e α_2 são homomorfismos, resta provar que α_1 e α_2 são funções sobrejetivas.

Seja $b \in B$. Como $C \neq \emptyset$, existe $c \in C$. Logo $(b, c) \in B \times C$. Considerando que α é um epimorfismo, existe $a \in A$ tal que $\alpha(a) = (b, c)$, i.e., existe $a \in A$ tal que $(\alpha_1(a), \alpha_2(a)) = (b, c)$. Logo, para todo $b \in B$, existe $a \in A$ tal que $\alpha_1(a) = b$. Assim α_1 é sobrejetiva.

De modo análogo, prova-se que α_2 é sobrejetiva.

Pelo Teorema do Homomorfismo, tem-se

$$\mathcal{A}/\ker \alpha \cong \alpha(\mathcal{A}), \mathcal{A}/\ker \alpha_1 \cong \alpha_1(\mathcal{A}) \text{ e } \mathcal{A}/\ker \alpha_2 \cong \alpha_2(\mathcal{A}).$$

Uma vez que α , α_1 e α_2 são sobrejetivas, vem que

$$\mathcal{A}/(\ker \alpha) \cong \mathcal{B} \times \mathcal{C}, \mathcal{A}/(\ker \alpha_1) \cong \mathcal{B} \text{ e } \mathcal{A}/(\ker \alpha_2) \cong \mathcal{C}.$$

Assim,

$$\mathcal{A}/(\ker \alpha) \cong \mathcal{A}/(\ker \alpha_1) \times \mathcal{A}/(\ker \alpha_2),$$

pelo que, considerando a alínea anterior, tem-se

$$\mathcal{A}/(\ker \alpha_1 \cap \ker \alpha_2) \cong \mathcal{A}/(\ker \alpha_1) \times \mathcal{A}/(\ker \alpha_2).$$

45. Sejam \mathcal{A} uma álgebra, $\theta \in \text{Con}(\mathcal{A})$ e $[\theta, \nabla_A] = \{\rho \in \text{Con}(\mathcal{A}) \mid \theta \subseteq \rho\}$. Para $\phi \in \text{Con}(\mathcal{A})$ tal que $\theta \subseteq \phi$, define-se a congruência ϕ/θ em \mathcal{A}/θ por

$$\phi/\theta = \{([a]_\theta, [b]_\theta) \in (\mathcal{A}/\theta)^2 \mid (a, b) \in \phi\}.$$

(a) Determine a congruência ϕ/θ quando:

- i. $\phi = \nabla_A$; ii. $\phi = \theta$.

(b) Mostre que os reticulados $([\theta, \nabla_A], \subseteq)$ e $(\text{Con}(\mathcal{A}/\theta), \subseteq)$ são isomorfos.

(Sugestão: prove que a aplicação $\alpha : [\theta, \nabla_A] \rightarrow \text{Con}(\mathcal{A}/\theta)$ definida por $\alpha(\phi) = \phi/\theta$ é um isomorfismo de reticulados.)