

Álgebra Universal e Categorias

Exame de recurso

duração: 2h30min

Grupo I

Justifique convenientemente todas as respostas.

1. Seja $\mathcal{A} = (A; f^{\mathcal{A}}, g^{\mathcal{A}})$ a álgebra do tipo $(2, 1)$, onde $A = \{1, 2, 3, 4, 5\}$ e $f^{\mathcal{A}} : A^2 \rightarrow A$, $g^{\mathcal{A}} : A \rightarrow A$ são as operações definidas por

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

x	1	2	3	4	5
$g^{\mathcal{A}}(x)$	2	3	4	2	5

Determine $Sg^{\mathcal{A}}(\{2\})$ e $Sg^{\mathcal{A}}(\{5\})$. Diga se $Sg^{\mathcal{A}}(\{2\}) \cup Sg^{\mathcal{A}}(\{5\})$ é um subuniverso de \mathcal{A} . Justifique.

Dado um subconjunto X de A :

- diz-se que X é um subuniverso de \mathcal{A} se é fechado para todas as operações de \mathcal{A} , ou seja, se, para qualquer símbolo de operação $h \in \{f, g\}$, $n \in \{1, 2\}$ e para qualquer $(a_1, \dots, a_n) \in X^n$, $h(a_1, \dots, a_n) \in X$;
- representa-se por $Sg^{\mathcal{A}}(X)$ o menor subuniverso de \mathcal{A} que contém X .

Assim, uma vez que $2 \in Sg^{\mathcal{A}}(\{2\})$ e $Sg^{\mathcal{A}}(\{2\})$ é fechado para as operações $f^{\mathcal{A}}$ e $g^{\mathcal{A}}$, tem-se

$$2 \in Sg^{\mathcal{A}}(\{2\}); g^{\mathcal{A}}(2) = 3 \in Sg^{\mathcal{A}}(\{2\}); g^{\mathcal{A}}(3) = 4 \in Sg^{\mathcal{A}}(\{2\}).$$

O conjunto $\{2, 3, 4\}$ contém $\{2\}$, é um subuniverso de \mathcal{A} , pois é fechado para as operações de \mathcal{A} (para quaisquer $x, y \in \{2, 3, 4\}$, $f^{\mathcal{A}}(x, y) \in \{2, 3, 4\}$ e $g^{\mathcal{A}}(x) \in \{2, 3, 4\}$) e é o menor subuniverso de \mathcal{A} que contém $\{2\}$. Logo $Sg^{\mathcal{A}}(\{2\}) = \{2, 3, 4\}$.

O conjunto $\{5\}$ é fechado para as operações de \mathcal{A} ($g^{\mathcal{A}}(5) = 5 \in \{5\}$, $f^{\mathcal{A}}(5, 5) = 5 \in \{5\}$). Assim, $\{5\}$ é o menor subuniverso de \mathcal{A} que contém $\{5\}$, ou seja, $Sg^{\mathcal{A}}(\{5\}) = \{5\}$.

O conjunto $Sg^{\mathcal{A}}(\{2\}) \cup Sg^{\mathcal{A}}(\{5\}) = \{2, 3, 4, 5\}$ não é um subuniverso de \mathcal{A} , pois não é fechado para todas as operações de \mathcal{A} : $4, 5 \in \{2, 3, 4, 5\}$ e $f^{\mathcal{A}}(4, 5) = 1 \notin \{2, 3, 4, 5\}$.

2. Seja $\mathcal{A} = (A; f^{\mathcal{A}}, g^{\mathcal{A}})$ a álgebra de tipo $(1, 1)$ onde $A = \{a, b, c, d\}$ e $f^{\mathcal{A}}, g^{\mathcal{A}}$ são as operações definidas por

x	a	b	c	d
$f^{\mathcal{A}}(x)$	a	a	a	a

x	a	b	c	d
$g^{\mathcal{A}}(x)$	a	b	a	b

- (a) Considere as congruências $\theta_1 = \Delta_A \cup \{(a, c), (c, a), (b, d), (d, b)\}$ e $\theta_2 = \theta(c, d)$. Determine θ_2 . Justifique que (θ_1, θ_2) é um par de congruências fator.

A relação $\theta_2 = \theta(c, d)$ é a menor congruência em \mathcal{A} que contém $\{(c, d)\}$. Então $(c, d) \in \theta_2$. Uma vez que θ_2 é uma congruência em \mathcal{A} , então θ_2 é uma relação de equivalência em A e satisfaz a propriedade de substituição. Como θ_2 é uma relação de equivalência, então θ_2 é reflexiva e simétrica, pelo que $\Delta_A \subseteq \theta_2$ e $(d, c) \in \theta_2$. Atendendo a que θ_2 satisfaz a propriedade de substituição, então, para quaisquer $x, y \in A$, se $(x, y) \in \theta_2$, temos $(f^{\mathcal{A}}(x), f^{\mathcal{A}}(y)) \in \theta_2$, $(g^{\mathcal{A}}(x), g^{\mathcal{A}}(y)) \in \theta_2$; em particular, como $(c, d) \in \theta_2$, segue que $(f^{\mathcal{A}}(c), f^{\mathcal{A}}(d)) = (a, a) \in \theta_2$, $(g^{\mathcal{A}}(c), g^{\mathcal{A}}(d)) = (a, b) \in \theta_2$. Por simetria, também temos $(b, a) \in \theta_2$. A relação $\Delta_A \cup \{(c, d), (d, c), (a, b), (b, a)\}$ contém $\{(c, d)\}$, é uma relação de equivalência, satisfaz a propriedade de substituição e é a menor congruência em \mathcal{A} que contém $\{(c, d)\}$. Logo $\theta_2 = \{(c, d), (d, c), (a, b), (b, a)\}$.

O par (θ_1, θ_2) é um par de congruências fator se satisfaz as condições seguintes:

- (i) $\theta_1 \cap \theta_2 = \Delta_A$; (ii) $\theta_1 \vee \theta_2 = \nabla_A$; (iii) $\theta_1 \circ \theta_2 = \theta_2 \circ \theta_1$.

(i) Claramente, o conjunto de elementos comuns a θ_1 e a θ_2 é \triangle_A e, portanto, $\theta_1 \cap \theta_2 = \triangle_A$.

(ii) A relação $\theta_1 \vee \theta_2$ é a menor congruência em \mathcal{A} que contém $\theta_1 \cup \theta_2$ e tem-se

$$\theta_1 \vee \theta_2 = \theta_1 \cup \theta_2 \cup \{(a, d), (d, a), (b, c), (c, b)\} = \nabla_A.$$

(iii) Por definição de composição de relações binárias, obtem-se

$$\theta_1 \circ \theta_1 = \theta_1 \cup \theta_1 \cup \{(a, d), (d, a), (b, c), (c, b)\} = \theta_2 \circ \theta_1.$$

De (i), (ii) e (iii) conclui-se que (θ_1, θ_2) é um par de congruências fator.

- (b) Justifique que existem álgebras \mathcal{B} e \mathcal{C} não triviais tais que $\mathcal{A} \cong \mathcal{B} \times \mathcal{C}$. Indique álgebras \mathcal{B} e \mathcal{C} nas condições indicadas.

Uma vez que (θ_1, θ_2) é um par de congruências fator, temos $\mathcal{A} \cong \mathcal{A}/\theta_1 \times \mathcal{A}/\theta_2$. As álgebras \mathcal{A}/θ_1 e \mathcal{A}/θ_2 não são triviais, uma vez que \mathcal{A} não é trivial (pois $\text{Cong}(\mathcal{A}) \neq \{\triangle_A\}$) e $\theta_1, \theta_2 \in \text{Cong}(\mathcal{A}) \setminus \{\nabla_A\}$.

- (c) A álgebra \mathcal{A} é subdiretamente irredutível? Justifique a sua resposta.

Toda a álgebra subdiretamente irredutível é uma álgebra diretamente indecomponível. Uma álgebra \mathcal{A} é diretamente indecomponível se sempre que existem álgebras \mathcal{B} e \mathcal{C} tais que $\mathcal{A} \cong \mathcal{B} \times \mathcal{C}$, então \mathcal{B} é uma álgebra trivial ou \mathcal{C} é uma álgebra trivial. Da alínea anterior conclui-se que a álgebra \mathcal{A} não é diretamente indecomponível, logo \mathcal{A} não é subdiretamente irredutível.

3. Sejam \mathbf{C} uma categoria e $f : A \rightarrow B$ e $g : B \rightarrow C$ morfismos de \mathbf{C} . Mostre que se $g \circ f$ é um morfismo invertível à esquerda, então f é um monomorfismo.

Admitamos que $g \circ f$ é um morfismo invertível à esquerda. Então existe um \mathbf{C} -morfismo $h : C \rightarrow A$ tal que $h \circ (g \circ f) = id_A$. Daqui resulta que, para quaisquer \mathbf{C} -morfismos $i, j : D \rightarrow A$,

$$\begin{aligned} f \circ i = f \circ j &\Rightarrow (h \circ g) \circ (f \circ i) = (h \circ g) \circ (f \circ j) \\ &\Rightarrow (h \circ g \circ f) \circ i = (h \circ g \circ f) \circ j \\ &\Rightarrow id_A \circ i = id_A \circ j \\ &\Rightarrow i = j. \end{aligned}$$

Logo f é cancelável à esquerda, ou seja, f é um monomorfismo.

Grupo II

Relativamente às questões deste grupo, responda a quatro, e apenas quatro, das questões a seguir indicadas. Caso responda às cinco questões, apenas serão consideradas as respostas às questões 4., 6., 7. e 8. Justifique todas as respostas.

4. Sejam $\mathcal{A} = (A; F)$ e $\mathcal{B} = (B; G)$ álgebras do mesmo tipo e $\alpha : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{B}$ um homomorfismo. Seja $\beta : A/\ker \alpha \rightarrow B$ a aplicação definida por $\beta([a]_{\ker \alpha}) = \alpha(a)$, para todo $[a]_{\ker \alpha} \in A/\ker \alpha$. Mostre que β é um monomorfismo de $\mathcal{A}/\ker \alpha$ em \mathcal{B} .

A aplicação β é um homomorfismo de $\mathcal{A}/\ker \alpha$ em \mathcal{B} , uma vez que, para qualquer $n \in \mathbb{N}_0$, para qualquer símbolo de operação n -ário f e para qualquer $(a_1, \dots, a_n) \in A^n$,

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

Além disso, a aplicação β é injetiva, pois, para quaisquer $[a]_{\ker \alpha}, [b]_{\ker \alpha} \in A/\ker \alpha$,

$$\beta([a]_{\ker \alpha}) = \beta([b]_{\ker \alpha}) \Rightarrow \alpha(a) = \alpha(b) \Rightarrow (a, b) \in \ker \alpha \Rightarrow [a]_{\ker \alpha} = [b]_{\ker \alpha}.$$

Assim, β é um monomorfismo.

5. Considere os operadores de classes de álgebras H e S . Mostre que SHS é um operador de fecho.

Mostremos que SHS é um operador de fecho. Pretendemos mostrar que, para quaisquer classes de álgebras \mathbf{K}_1 e \mathbf{K}_2 :

- (1) $\mathbf{K}_1 \subseteq SHS(\mathbf{K}_1)$;
- (2) $(SHS)^2(\mathbf{K}_1) \subseteq SHS(\mathbf{K}_1)$;

$$(3) \mathbf{K}_1 \subseteq \mathbf{K}_2 \Rightarrow SHS(\mathbf{K}_1) \subseteq SHS(\mathbf{K}_2).$$

As condições (1), (2) e (3) seguem facilmente das propriedades dos operadores H e S .

(1) Para qualquer operador $O \in \{S, H\}$ e para qualquer classe de álgebras \mathbf{K}' , tem-se $\mathbf{K}' \subseteq O(\mathbf{K}')$. Logo, para qualquer classe de álgebras \mathbf{K}_1 , tem-se $\mathbf{K}_1 \subseteq S(\mathbf{K}_1)$, $S(\mathbf{K}_1) \subseteq HS(\mathbf{K}_1)$ e $HS(\mathbf{K}_1) \subseteq SHS(\mathbf{K}_1)$. Assim, $\mathbf{K}_1 \subseteq SHS(\mathbf{K}_1)$.

(2) Para qualquer classe de álgebras \mathbf{K}_1 , tem-se

$$SHSSH(\mathbf{K}_1) \stackrel{(i)}{=} SHSHS(\mathbf{K}_1) \stackrel{(ii)}{\subseteq} SHHSS(\mathbf{K}_1) \stackrel{(iii)}{=} SHS(\mathbf{K}_1).$$

$$(i) S^2 = S; \quad SH \leq HS; \quad (iii) H^2 = H; \quad S^2 = S.$$

(3) Para qualquer operador $O \in \{S, H\}$ e para quaisquer classes de álgebras \mathbf{K} e \mathbf{K}' ,

$$\mathbf{K} \subseteq \mathbf{K}' \Rightarrow O(\mathbf{K}) \subseteq O(\mathbf{K}').$$

Assim, para quaisquer classes de álgebras \mathbf{K}_1 e \mathbf{K}_2 ,

$$\begin{aligned} \mathbf{K}_1 \subseteq \mathbf{K}_2 &\Rightarrow S(\mathbf{K}_1) \subseteq S(\mathbf{K}_2) \\ &\Rightarrow HS(\mathbf{K}_1) \subseteq HS(\mathbf{K}_2) \\ &\Rightarrow SHS(\mathbf{K}_1) \subseteq SHS(\mathbf{K}_2). \end{aligned}$$

De (1), (2) e (3), conclui-se que SHS é um operador de fecho.

6. Sejam $f : A \rightarrow B$, $g : B \rightarrow C$, $h : C \rightarrow D$ e $k : C \rightarrow D$ morfismos de uma categoria \mathbf{C} . Mostre que se g é um monomorfismo e $(A, g \circ f)$ é um igualizador de h e k , então (A, f) é um igualizador de $h \circ g$ e $k \circ g$.

Admitamos que g é um monomorfismo e que $(A, g \circ f)$ é um igualizador de h e k .

Uma vez que $(A, g \circ f)$ é um igualizador de h e k , então

- (i) $h \circ (g \circ f) = k \circ (g \circ f)$;
- (ii) para qualquer $X \in \text{Obj}(\mathbf{C})$, para qualquer $j : X \rightarrow C$ tal que $h \circ j = k \circ j$, existe um e um só \mathbf{C} -morfismo $u : X \rightarrow A$ tal que $(g \circ f) \circ u = j$.

Pretendemos mostrar que (A, f) é um igualizador de $h \circ g$ e $k \circ g$, ou seja, temos de mostrar que

- (1) $(h \circ g) \circ f = (k \circ g) \circ f$;
- (2) para qualquer $Y \in \text{Obj}(\mathbf{C})$, para qualquer $i : Y \rightarrow B$ tal que $(h \circ g) \circ i = (k \circ g) \circ i$, existe um e um só \mathbf{C} -morfismo $v : Y \rightarrow A$ tal que $f \circ v = i$.

De (i) e considerando que a operação \circ é associativa, tem-se

$$(h \circ g) \circ f = h \circ (g \circ f) = k \circ (g \circ f) = (k \circ g) \circ f$$

e, portanto, a condição (1) verifica-se.

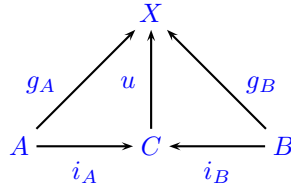
Mostremos, agora, a condição (2). Sejam $Y \in \text{Obj}(\mathbf{C})$ e $i : Y \rightarrow B$ tais que $(h \circ g) \circ i = (k \circ g) \circ i$. Desta igualdade segue que $h \circ (g \circ i) = k \circ (g \circ i)$. Logo, por (ii), existe um e um só morfismo $u : Y \rightarrow A$ tal que $(g \circ f) \circ u = g \circ i$. Da última igualdade obtem-se $g \circ (f \circ u) = g \circ i$ e como g é um monomorfismo resulta que $f \circ u = i$. Logo existe $v = u$ tal que $f \circ v = i$. O morfismo u é o único morfismo $p : Y \rightarrow A$ tal que $f \circ p = i$. De facto, se admitirmos que existe um morfismo $u' : Y \rightarrow A$ tal que $f \circ u' = i$, segue que $(g \circ f) \circ u' = g \circ i$. Mas u é o único morfismo tal $(g \circ f) \circ u = g \circ i$ e, portanto, $u = u'$.

7. Sejam \mathbf{C} uma categoria com objeto inicial I e $i_A : A \rightarrow C$, $i_B : B \rightarrow C$, $f_A : I \rightarrow A$ e $f_B : I \rightarrow B$ morfismos de \mathbf{C} . Mostre que se $(C, (i_A, i_B))$ é um coproduto de A e B , então $(C, (i_A, i_B))$ é uma soma amalgamada de (f_A, f_B) .

Sejam \mathbf{C} uma categoria com objeto inicial I e morfismos $f_A : I \rightarrow A$ e $f_B : I \rightarrow B$.

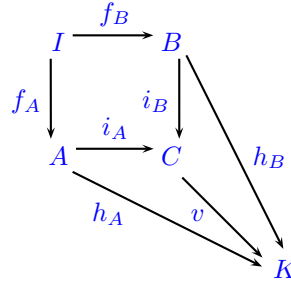
Admitamos que $(C, (i_A, i_B))$ é um coproduto de A e B . Então,

- (1) $i_A \in \text{hom}(A, C)$ e $i_B \in \text{hom}(B, C)$,
- (2) para qualquer objeto X de \mathbf{C} e para quaisquer \mathbf{C} -morfismos $g_A : A \rightarrow X$ e $g_B : B \rightarrow X$, existe um, e um só, morfismo $u : C \rightarrow X$ tal que $u \circ i_A = g_A$ e $u \circ i_B = g_B$.



Pretende-se mostrar que $(C, (i_A, i_B))$ é uma soma amalgamada de (f_A, f_B) , ou seja, que

- (3) $i_A \circ f_A = i_B \circ f_B$;
- (4) para qualquer objeto K de \mathbf{C} e para quaisquer \mathbf{C} -morfismos $h_A : A \rightarrow K$ e $h_B : B \rightarrow K$ tais que $h_A \circ f_A = h_B \circ f_B$, existe um, e um só, morfismo $v : C \rightarrow K$ tal que $v \circ i_A = h_A$ e $v \circ i_B = h_B$.



(3) Uma vez que $i_A \circ f_A, i_B \circ f_B \in \text{hom}(I, C)$ e $|\text{hom}(I, C)| = 1$, pois I é um objeto inicial, então $i_A \circ f_A = i_B \circ f_B$.

(4) Sejam $K \in \text{Obj}(\mathbf{C})$ e $h_A : A \rightarrow K$ e $h_B : B \rightarrow K$ morfismos de \mathbf{C} tais que $h_A \circ f_A = h_B \circ f_B$. Como $h_A \in \text{hom}(A, K)$ e $h_B \in \text{hom}(B, K)$, então, por (2), existe um, e um só, morfismo, $v : C \rightarrow K$ tal que $v \circ i_A = h_A$ e $v \circ i_B = h_B$.

Logo $(C, (i_A, i_B))$ é uma soma amalgamada de (f_A, f_B) .

8. Sejam \mathbf{C} e \mathbf{D} categorias e $F : \mathbf{C} \rightarrow \mathbf{D}$ um funtor. Mostre que se F é um funtor fiel, pleno e sobrejetivo nos objetos, então F preserva monomorfismos.

Sejam \mathbf{C} e \mathbf{D} categorias e $F : \mathbf{C} \rightarrow \mathbf{D}$ um funtor fiel, pleno e sobrejetivo nos objetos. Pretendemos mostrar que F preserva monomorfismos, ou seja, pretendemos mostrar que, para qualquer \mathbf{C} -morfismo $f : A \rightarrow B$,

$$f \text{ é monomorfismo} \Rightarrow F(f) \text{ é monomorfismo}.$$

Seja $f : A \rightarrow B$ um monomorfismo. Mostremos que $F(f) : F(A) \rightarrow F(B)$ é um monomorfismo, ou seja, mostremos que, para quaisquer \mathbf{D} -morfismos $i, j : Y \rightarrow F(A)$,

$$F(f) \circ i = F(f) \circ j \Rightarrow i = j.$$

Sejam $i, j : Y \rightarrow F(A)$ morfismos de \mathbf{D} tais que $F(f) \circ i = F(f) \circ j$. Como $Y \in \text{Obj}(\mathbf{D})$ e F é sobrejetivo nos objetos, existe $C \in \text{Obj}(\mathbf{C})$ tal que $F(C) = Y$. Logo tem-se $i, j : F(C) \rightarrow F(A)$. Então, como F é pleno, existem $i', j' : C \rightarrow A$ tais que $F(i') = i$ e $F(j') = j$. Logo de $F(f) \circ i = F(f) \circ j$, obtem-se $F(f) \circ F(i') = F(f) \circ F(j')$. Desta última igualdade, e considerando que F é um funtor, segue que $F(f \circ i') = F(f \circ j')$. Sendo F um funtor fiel, da igualdade anterior resulta que $f \circ i' = f \circ j'$. Como f é um monomorfismo, obtemos $i' = j'$ e, portanto, $i = F(i') = F(j') = j$. Logo $F(f)$ é um monomorfismo.

Cotações:

Grupo I: 1.(1,5); 2.(2,0 + 1,25 + 1,25); 3.(2,0);

Grupo II: cada questão deste grupo tem a cotação de 3,0 valores.