

Nome: Θάνος

Gabarito

08/05/2017

Regras:

- I. Não vires esta página antes do começo da prova.
- II. Nenhuma consulta de qualquer forma.
- III. Nenhum aparelho ligado (por exemplo: celular, tablet, notebook, *etc.*).¹
- IV. Nenhuma comunicação de qualquer forma e para qualquer motivo.
- V. $\forall x(\text{Colar}(x) \rightarrow \neg \text{Passar}(x, \text{FMC2}))$.²
- VI. Use caneta para tuas respostas.
- VII. Responda dentro das caixas indicadas.
- VIII. Escreva teu nome em *cada* folha de rascunho extra, antes de usá-la.
- IX. Entregue *todas* as folhas de rascunho extra, *juntas* com tua prova.
- X. Nenhuma prova será aceita depois do fim do tempo.
- XI. Os pontos bônus são considerados apenas para quem consiga passar sem.³
- XII. Escolha até 3 dos A, B, C, D para responder.⁴

Lembre-se:

$\mathcal{P}A \stackrel{\text{def}}{=} \text{O conjunto de partes de } A$	$A =_c B \stackrel{\text{def}}{\iff} \text{Os } A, B \text{ são equinúmeros}$
$\mathcal{P}_f A \stackrel{\text{def}}{=} \{X \subseteq A \mid X \text{ é finito}\}$	$A \leq_c B \stackrel{\text{def}}{\iff} \exists C (C \subseteq B \wedge A =_c C)$
$A^* \stackrel{\text{def}}{=} \bigcup_{n=0}^{\infty} A^n$	$f : A \rightarrow B \stackrel{\text{def}}{\iff} f \text{ é função injetora de } A \text{ para } B$
$\bar{n} \stackrel{\text{def}}{=} \{i \in \mathbb{N} \mid i < n\}$	$f : A \twoheadrightarrow B \stackrel{\text{def}}{\iff} f \text{ é função sobrejetora de } A \text{ para } B$
$(A \rightarrow B) \stackrel{\text{def}}{=} \{f \mid f : A \rightarrow B\}$	$f : A \xrightarrow{\text{def}} B \iff f \text{ é função bijetora de } A \text{ para } B$

Podes usar as seguintes equinumerosidades sem as provar:

$$\mathbb{N} =_c \mathbb{Z} =_c \mathbb{Q} =_c \mathcal{P}_f \mathbb{N} =_c \mathbb{N}^2 =_c \mathbb{N}^*$$
$$\mathbb{R} =_c \mathbb{R}^2 =_c (0, 1) =_c [0, 1] =_c [0, 1) =_c (0, 1] =_c \mathcal{P}\mathbb{N} =_c (\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}) =_c (\mathbb{N} \rightarrow \bar{2})$$

Boas provas!

¹Ou seja, *desligue antes* da prova.

²Se essa regra não faz sentido, melhor desistir desde já.

³Por exemplo, 25 pontos bonus podem aumentar uma nota de 5,2 para 7,7 ou de 9,2 para 10,0, mas de 4,9 nem para 7,4 nem para 5,0. A 4,9 ficaria 4,9 mesmo.

⁴Provas com respostas nas 4 partes não serão corrigidas (tirarão 0 pontos).

(24) **A**

(8) **A1.** Defina a relação $=_c$ de equinumerosidade entre conjuntos, e o fecho reflexivo-simétrico R' duma relação binária R .

DEFINIÇÕES.

$$A =_c B \stackrel{\text{def}}{\iff} \boxed{\exists f(f : A \twoheadrightarrow B)}$$
$$x R' y \stackrel{\text{def}}{\iff} \boxed{x = y \vee x R y \vee y R x}$$

(16) **A2.** Prove que se $A \neq \emptyset$, então:

$$A \leq_c B \iff (\exists g)[g : B \twoheadrightarrow A]$$

PROVA.

“ \Rightarrow ”: Fixe um $a_0 \in A$. Pela definição da \leq_c , tome $C \subseteq B$ com $A =_c C$. Pela definição da $=_c$, tome $f : A \twoheadrightarrow C$ e defina $g : B \twoheadrightarrow A$ pela

$$g(b) = \begin{cases} f^{-1}(b), & \text{se } b \in C \\ a_0, & \text{se não.} \end{cases}$$

A g é sobrejetora pois para todo $a \in A$, $g(f(a)) = f^{-1}(f(a)) = a$.

“ \Leftarrow ”: Seja $g : B \twoheadrightarrow A$ (pela hipótese). Procuramos $C \subseteq B$ tal que $A =_c C$. Para cada elemento $a \in A$, temos $g^{-1}[\{a\}] \neq \emptyset$ pois g é sobrejetora.

Então **escolhe** para cada $a \in A$ um $b_a \in g^{-1}[\{a\}]$; ou seja, um $b_a \in B$ tal que $g(b_a) = a$. Tome $C = \{b_a \mid a \in A\}$, e observe que pela definição de b_a , $C \subseteq B$ e $C =_c A$ como podemos ver pela restrição da g no C :

$$g|_C : C \twoheadrightarrow A.$$

(24) **B**

(12) **B1.** Chamamos o conjunto C *cofinito* no conjunto A sse $A \setminus C$ é finito. Para qualquer conjunto A definimos

$$\mathcal{P}_{\text{cof}}A \stackrel{\text{def}}{=} \{C \subseteq A \mid C \text{ cofinito no } A\}.$$

Qual a cardinalidade do $\mathcal{P}_{\text{cof}}\mathbb{N}$?

RESPOSTA & PROVA.

$$|\mathcal{P}_{\text{cof}}\mathbb{N}| = \aleph_0.$$

Os conjuntos cofinitos estão numa correspondência óbvia com os conjuntos finitos:

$$\begin{aligned} f : \mathcal{P}_f\mathbb{N} &\rightarrow \mathcal{P}_{\text{cof}}\mathbb{N} \\ f(A) &= \mathbb{N} \setminus A \end{aligned}$$

Então temos $\mathcal{P}_{\text{cof}}\mathbb{N} =_c \mathcal{P}_f\mathbb{N} =_c \mathbb{N}$.

(12) **B2.** Sejam A e B conjuntos. Prove que:

$$A =_c B \implies \mathcal{P}A =_c \mathcal{P}B$$

PROVA.

Seja $f : A \rightarrow B$ (pela hipótese). Procuramos $F : \mathcal{P}A \rightarrow \mathcal{P}B$. Defina

$$F(X) = f[X]$$

A F É INJETORA. Suponha $X, X' \in \mathcal{P}A$ com $X \neq X'$. Precisamos $F(X) \neq F(X')$. Como $X \neq X'$, existe $d \in X \triangle X'$. E agora:

$$\begin{aligned} d \in X \triangle X' &\iff f(d) \in f[X \triangle X'] && \text{(def. de } f[-]) \\ &\iff f(d) \in f[X] \triangle f[X'] && (f \text{ injetora)} \\ &\iff f[X] \neq f[X'] && \text{(def. de } \triangle) \end{aligned}$$

A F É SOBREJETORA. Seja $Y \subseteq B$. Observe que

$$F(f^{-1}[Y]) = f[f^{-1}[Y]] = Y.$$

Outra solução para a parte INJETORA:

Sejam $X, X' \in \mathcal{P}A$ dois subconjuntos distintos de A ($X \neq X'$). Precisamos mostrar $F(X) \neq F(X')$. Sem perda de generalidade suponha $X \setminus X' \neq \emptyset$ e logo tome $d \in X \setminus X'$. Então $f(d) \in f[X \setminus X'] = f[X] \setminus f[X']$ (f injetora). Ou seja, $f[X] \neq f[X']$.

(24) **C**

(16) **C1.** Prove que

$$(\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}) =_c \mathcal{P}\mathbb{R}.$$

PROVA.

Graças o teorema Schröder–Bernstein, basta mostrar as:

$$(\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}) \leq_c \mathcal{P}\mathbb{R}:$$

Pelo **B2**, como $\mathbb{R} =_c \mathbb{R}^2$, temos $\mathcal{P}\mathbb{R} =_c \mathcal{P}(\mathbb{R}^2)$. Então vamos mostrar

$$(\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}) \leq_c \mathcal{P}(\mathbb{R}^2).$$

A função que manda cada função real para seu gráfico é obviamente injetora:

$$\begin{aligned} F : (\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}) &\rightarrow \mathcal{P}\mathbb{R} \\ F(f) &= \text{Graph}(f) = \{\langle x, f(x) \rangle \mid x \in \mathbb{R}\} \end{aligned}$$

$$\mathcal{P}\mathbb{R} \leq_c (\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}):$$

A função que manda cada subconjunto de reais para sua função característica é obviamente injetora:

$$\begin{aligned} G : \mathcal{P}\mathbb{R} &\rightarrow (\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}) \\ G(A) &= \chi_A \end{aligned}$$

(8) **C2.** No conjunto dos reais \mathbb{R} , defina três relações de equivalência \sim_1, \sim_2, \sim_3 , diferentes da igualdade $=$ e da trivial **True**, tais que:

$$(i) \quad \mathbb{R}/\sim_1 <_c \mathbb{N}$$

$$(ii) \quad \mathbb{R}/\sim_2 =_c \mathbb{N}$$

$$(iii) \quad \mathbb{R}/\sim_3 >_c \mathbb{N}.$$

Para cada uma, descreva seu conjunto quociente.

DEFINIÇÕES & DESCRIÇÕES.

Cada relação de equivalência corresponde numa partição e vice-versa, então descrevemos as três partições diretamente:

$$\begin{aligned} \mathcal{E}_1 &= \{(-\infty, 0), \{0\}, (0, +\infty)\} \\ \mathcal{E}_2 &= \{[n, n+1) \mid n \in \mathbb{Z}\} \\ \mathcal{E}_3 &= \{\{a\} \mid a \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}\} \cup \{\mathbb{Q}\} \end{aligned} \quad \left| \quad \begin{array}{l} \text{alternativamente} \\ \text{sem usar partições} \end{array} \quad \left\{ \begin{array}{l} x \sim_1 y \stackrel{\text{def}}{\iff} x = y \text{ ou } xy > 0 \\ x \sim_2 y \stackrel{\text{def}}{\iff} \lfloor x \rfloor = \lfloor y \rfloor \\ x \sim_3 y \stackrel{\text{def}}{\iff} x = y \text{ ou } x, y \in \mathbb{Q} \end{array} \right.$$

As correspondentes relações então são definidas pelas:

$$x \sim_i y \stackrel{\text{def}}{\iff} (\exists C \in \mathcal{E}_i)[x \in C \wedge y \in C] \quad \text{para } i = 1, 2, 3.$$

(24 + 16^b) **D**

Defina as relações seguintes no $(\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N})$ assim:

$$f \stackrel{z}{\cong} g \stackrel{\text{def}}{\iff} f(0) = g(0)$$

$$f \stackrel{e}{\cong} g \stackrel{\text{def}}{\iff} f(2n) = g(2n) \text{ para todo } n \in \mathbb{N}$$

$$f \stackrel{o}{\cong} g \stackrel{\text{def}}{\iff} f(2k+1) = g(2k+1) \text{ para todo } k \in \mathbb{N}$$

$$f \stackrel{\infty}{\cong} g \stackrel{\text{def}}{\iff} f(n) = g(n) \text{ para uma infinidade de } n \in \mathbb{N}.$$

(12) **D1.** Afirmação: *todas as relações em cima são relações de equivalência.*

PROVA/REFUTAÇÃO.

Não, pois a $\stackrel{\infty}{\cong}$ não é, como o contraexemplo seguinte demonstra.

Sejam as $\alpha, \beta, \gamma : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ (como seqüências):

$$\alpha = \langle 0, 1, 0, 1, 0, 1, \dots \rangle$$

$$\beta = \langle 0, 2, 0, 2, 0, 2, \dots \rangle$$

$$\gamma = \langle 1, 2, 1, 2, 1, 2, \dots \rangle$$

Trivialmente, $\alpha \stackrel{\infty}{\cong} \beta$ e $\beta \stackrel{\infty}{\cong} \gamma$ mas $\alpha \not\stackrel{\infty}{\cong} \gamma$.

(12) **D2.** Quais são as cardinalidades dos conjuntos quocientes $(\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N})/\stackrel{z}{\cong}$ e $(\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N})/\stackrel{e}{\cong}$?

RESPOSTA & EXPLANAÇÃO.

\aleph_0 e \mathfrak{c} respectivamente.

Escrevendo as partições na forma seguinte

$$(\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N})/\stackrel{z}{\cong} \stackrel{?}{=} \{ \{f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \mid f(0) = n\} \mid n \in \mathbb{N} \}$$

$$(\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N})/\stackrel{e}{\cong} \stackrel{?}{=} \{ \{f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \mid (\forall n \in \mathbb{N}) [f(2n) = g(n)]\} \mid g : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \}$$

ficam claras as bijeções correspondentes

$$n \mapsto \{f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \mid f(0) = n\}$$

$$g \mapsto \{f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \mid (\forall n \in \mathbb{N}) [f(2n) = g(n)]\}.$$

Concluimos que

$$(\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N})/\stackrel{z}{\cong} =_{\mathfrak{c}} \mathbb{N}$$

$$(\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N})/\stackrel{e}{\cong} =_{\mathfrak{c}} (\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}).$$

(16^b) **D3.** Afirmação: a composição $(\stackrel{e}{=} \circ \stackrel{o}{=})$ é a relação trivial True.
PROVA/REFUTAÇÃO.

Correto.

Sejam $f, g \in (\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N})$. Vamos mostrar que $f(\stackrel{e}{=} \circ \stackrel{o}{=})g$. Pela definição da \circ temos:

$$f(\stackrel{e}{=} \circ \stackrel{o}{=})g \iff (\exists h \in (\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N})) [f \stackrel{e}{=} h \wedge h \stackrel{o}{=} g].$$

A função $h : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ definida pela

$$h(n) = \begin{cases} f(n), & n \text{ par} \\ g(n), & n \text{ ímpar} \end{cases}$$

satisfaz as $f \stackrel{e}{=} h \stackrel{o}{=} g$ pela sua construção. Logo, $f(\stackrel{e}{=} \circ \stackrel{o}{=})g$.

Só isso mesmo.