

Nome: Θάνος

Gabarito

2022-07-13

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.
- V. $(\forall x) [\text{Colar}(x) \implies \neg \text{Passar}(x, \text{FMC1})]$.²
- VI. Responda dentro das caixas indicadas.
- VII. Nenhuma prova será aceita depois do fim do tempo—mesmo se for atraso de 1 segundo.

Esclarecimento:

Suas respostas precisam ser escritas na linguagem “mid-level” que temos elaborado.

Usamos **Real** para denotar um tipo cujos membros chamamos de (números) inteiros e onde temos os seguintes componentes primitivos:

$$0, 1 : \text{Real} \quad (+), (\cdot) : \text{Real} \times \text{Real} \rightarrow \text{Real} \quad (-) : \text{Real} \rightarrow \text{Real} \quad (>) : \text{Real} \times \text{Real} \rightarrow \text{Prop.}$$

Estipulamos as proposições seguintes como axiomas:

$$(\forall a, b, c)[a + (b + c) = (a + b) + c] \quad (\text{RA-Ass})$$

$$(\forall a)[0 + a = a = a + 0] \quad (\text{RA-Id})$$

$$(\forall a)[(-a) + a = 0 = a + (-a)] \quad (\text{RA-Inv})$$

$$(\forall a, b)[a + b = b + a] \quad (\text{RA-Com})$$

$$(\forall a, b, c)[a \cdot (b \cdot c) = (a \cdot b) \cdot c] \quad (\text{RM-Ass})$$

$$(\forall a)[a \cdot 1 = a] \quad (\text{RM-Id})$$

$$(\forall a)[a \neq 0 \implies (\exists a') [a' \cdot a = 1 = a \cdot a']] \quad (\text{RM-Inv}^*)$$

$$(\forall a, b)[a \cdot b = b \cdot a] \quad (\text{RM-Com})$$

$$0 \neq 1 \quad (\text{R-NTriv})$$

$$(\forall d, a, b)[(a + b) \cdot d = (a \cdot d) + (b \cdot d) \ \& \ d \cdot (a + b) = (d \cdot a) + (d \cdot b)] \quad (\text{R-Dist})$$

$$(\forall a, b, c)[a > b \ \& \ b > c \implies a > c] \quad (\text{RO-Trans})$$

$$(\forall a, b)[\text{e.u.d.}: a > b; a = b; b > a] \quad (\text{RO-Tri})$$

$$(\forall a, b, c)[a > b \implies a + c > b + c] \quad (\text{RO-A})$$

$$(\forall a, b, c)[a > b \ \& \ c > 0 \implies ac > bc]. \quad (\text{RO-M})$$

Boas provas!

¹Ou seja, *desligue antes* da prova.

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

(18) **A**

Demonstre **até um** dos teoremas **A1**, **A2**, **A3**.

(8) **A1**. Sejam a, b reais. Existe único x tal que $a + x = b$ e único x tal que $x + a = b$.
DEMONSTRAÇÃO.

Existência.

Calculamos:

$$\begin{aligned} a + ((-a) + b) &= (a + (-a)) + b && \text{(RA-Ass)} \\ &= 0 + b && \text{(RA-Inv)} \\ &= b. && \text{(RA-Id)} \end{aligned}$$

Unicidade.

Seja r real tal que $a + r = b$.

Logo $(-a) + (a + r) = (-a) + b$. ((($-a$) +) nos dois lados, pela esquerda.)

Logo $((-a) + a) + r = (-a) + b$. (RA-Ass)

Logo $0 + r = (-a) + b$. (RA-Inv)

Logo $r = (-a) + b$. (RA-Id)

A outra parte segue pela (RA-Com), pois $a + x = x + a$ e logo

$$a + x = b \iff x + a = b.$$

(12) **A2**. $(\forall a, b) [ab = 0 \implies a = 0 \text{ ou } b = 0]$.
DEMONSTRAÇÃO.

Sejam a, b reais tais que $ab = 0$.

Separo em casos (RO-Tri) Caso $a = 0$:

Trivial. Caso $a \neq 0$:

Logo seja a' um (\cdot) -inverso de a .

Calculamos:

$$\begin{aligned} b &= 1b && \text{(RA-Id)} \\ &= (a'a)b && \text{(pela escolha de } a') \\ &= a'(ab) && \text{(RA-Ass)} \\ &= a'0 && \text{(pela escolha dos } a, b) \\ &= 0. && \text{(RA-AnnR)} \end{aligned}$$

(18) **A3.** Seja $(a_n)_n$ a seqüência definida pelas

$$a_0 \stackrel{\text{def}}{=} 0$$
$$a_{n+1} \stackrel{\text{def}}{=} (1/2)a_n + 1.$$

Demonstre que $(a_n)_n$ é (i) limitada superiormente; (ii) estritamente crescente.
DEMONSTRAÇÃO.

(i) Vou demonstrar por indução que 2 é uma cota superior da $(a_n)_n$.

Base. $a_0 = 0 < 2$, pelo (R-Pos2).

Passo indutivo.

Seja k tal que $a_k < 2$.

Calculamos:

$$a_{k+1} = a_k/2 + 1 < 2/2 + 1 = 1 + 1 = 2$$

onde a primeira ($<$) é justificada pela HI e o lemma seguinte:

$$(\forall a, x, y) [a > 0 \ \& \ x < y \implies ax + 1 < ay + 1].$$

Demonstração do Lemma.

Sejam a, x, y reais tais que $a > 0$ e $x < y$.

Logo $ax < ay$ pela (RO-M).

Logo $ax + 1 < ay + 1$ pela (RO-A).

(ii) Por indução.

Base. $a_0 = 0 < 1 = 0 + 1 = (1/2)0 + 1 = a_1$.

Passo indutivo.

Seja k tal que $a_k < a_{k+1}$.

Calculamos:

$$a_{k+1} = a_k/2 + 1 < a_{k+1}/2 + 1 = a_{k+2}$$

onde a ($<$) é justificada como no (i).

(6) **B**

Defina uma seqüência de intervalos abertos $(G_n)_n$ cuja interseção é um intervalo fechado F .
Escreva qual é mesmo o intervalo $F = \bigcap_n G_n$, sem demonstrar tal igualdade.

DEFINIÇÕES.

Defino para $n \geq 1$ os intervalos $G_n = (-1 - \frac{1}{n}, 1 + \frac{1}{n})$.

Temos $\bigcap_n G_n = [-1, 1]$.

Só isso mesmo.

Lemma (R-AnnR). $(\forall a) [a0 = 0]$.

Seja a real.

Calculamos:

$$\begin{aligned}
 0 &= a0 + (-(a0)) && \text{(RA-Inv)} \\
 &= a(0 + 0) + (-(a0)) && \text{(RA-Id)} \\
 &= (a0 + a0) + (-(a0)) && \text{(R-Dist)} \\
 &= a0 + (a0 + (-(a0))) && \text{(RA-Ass)} \\
 &= a0 + 0 && \text{(RA-Inv)} \\
 &= a0. && \text{(RA-Id)}
 \end{aligned}$$

Lemma (R-PosSq). $(\forall a \neq 0) [aa > 0]$.

Seja real $a \neq 0$.

Caso $a > 0$.

Logo temos $aa > a0 = 0$ pelas (RO-M) e (R-Ann).

Caso $a < 0$.

Logo $(-a) + a < (-a) + 0$ pela (RO-A).

Logo $0 < -a$ ⁽¹⁾ pelas (RA-Inv) e (RA-Id).

Calculamos (usando a comutatividade e a associatividade sem mencionar):

$$\begin{aligned}
 aa &= 1aa && \text{(RM-Id)} \\
 &= (-(-1))aa && \text{(R-AInv-AInv)} \\
 &= (-1)(-1)aa && \text{(R-AInv-MId)} \\
 &= (-1)a(-1)a \\
 &= (-a)(-a) && \text{(R-AInv-MId)} \\
 &> (-a)0 && \text{(RO-M, pois (1))} \\
 &= 0. && \text{(R-Ann)}
 \end{aligned}$$

Lemma (R-AInv-MId). $(\forall a) [(-1)a = -a]$.
Calculamos:

$$a + (-1)a = 1a + (-1)a = (1 + (-1))a = 0a = 0$$

(pelas (RM-Id), (R-Dist), (RA-Inv), (R-Ann), respectivamente).

Logo $(-1)a = -a$ pela **A1**.

Lemma (R-AInv-AInv). $(\forall a) [-(-a) = a]$.

Pela **A1**, basta verificar que $(-a) + a = 0$, pois $(-a) + (-(-a)) = 0$ (RA-Inv).

Imediato pelo (RA-Inv).

Lemma (R-Pos1). $1 > 0$.

Como $1 = 1 \cdot 1$, logo $1 > 0$ pelo (R-PosSq).

Lemma (R-Pos2). $2 > 0$.

Como $1 > 0$, logo $1 + 1 > 0 + 0$ pelo (RO-A), ou seja $2 > 0$.

Lemma (R-MInv-Pos). $(\forall a > 0) [a^{-1} > 0]$.

Seja a real tal que $a > 0$.

Temos $aa^{-1} = 1 > 0$ ⁽¹⁾, pelas (RM-Inv) e (R-Pos1).

Caso $a^{-1} = 0$: contradição graças aos (R-Ann) e (R-NTriv).

Caso $a^{-1} < 0$: logo $aa^{-1} < a0 = 0$ pelas (RO-M) e (R-Ann), contradizendo a (1), graças à (RO-Tri).