

FMC1, 2016.1
(Turma do Thanos)

Prova 1
(04/04/2016)

Nome:

Boas provas!

A

A0. Seja $k \in \mathbb{N}$.

- (i) Prove que se k^2 é par, então k também é.
- (ii) Prove que para todo $n \in \mathbb{N}$, se k^n é par, então k também é.

(Dica: Prove os contrapositivos dessas implicações.)

A1. Prove que $\sqrt[3]{2} \notin \mathbb{Q}$.¹

A2. A prova seguinte é errada. Explique porquê, indicando os passos dela que são errados.²

Teorema. O número $\sqrt{5}$ é irracional.

PROVA. Para provar pelo absurdo, supomos o contrário, que $\sqrt{5} \in \mathbb{Q}$. Pela definição de \mathbb{Q} , existem $m, n \in \mathbb{N}$ tal que $\sqrt{5} = m/n$, e podemos assumir que pelo menos um dos dois é ímpar. Elevando os dois lados ao 2, temos:

$$\begin{aligned}\sqrt{5} = \frac{m}{n} &\implies 5 = \frac{m^2}{n^2} \\ &\implies 5n^2 = m^2\end{aligned}$$

Como o 5 é ímpar, o $5n^2$ também deve ser ímpar, e como ele é igual de m^2 , o m^2 deve ser ímpar. Seguindo o Teorema **A0**, podemos concluir que m é ímpar. Logo, o par dos dois (m e n) deve ser o n . Mas se n é par, existe $a \in \mathbb{N}$ tal que $n = 2a$. Substituindo na última equação, temos:

$$\begin{aligned}5n^2 = m^2 &\implies 5(2a)^2 = m^2 \\ &\implies 5 \cdot 4 \cdot a^2 = m^2 \\ &\implies 20a^2 = m^2 \\ &\implies \underbrace{2(10a^2)}_{\text{par}} = \underbrace{m^2}_{\text{ímpar}}\end{aligned}$$

e a gente chegou num absurdo. Logo, $\sqrt{5} \notin \mathbb{Q}$. ■

¹Lembra-se a definição da raiz cúbica: $c = \sqrt[3]{x} \iff c^3 = x$.

²Erros de português não contam.

B

B0. (i) Escrevendo as árvores sintáticas, mostre que as seguintes expressões são fórmulas bem formadas da \mathcal{F}_0 ou da \mathcal{F}_1 .³

1: $\neg\neg(p_0 \vee p_1)$

3: $\exists x \exists y \neg(P(x, y) \rightarrow P(y, x))$

2: $(p \rightarrow (q \rightarrow r)) \leftrightarrow \neg(p \vee r)$

4: $\forall x(\exists y R(y, x) \rightarrow Q(f(x, x)))$

(ii) Fazendo as próprias substituições (passo a passo), transforme as fórmulas seguintes para equivalentes, onde as negações aparecem apenas em frente de fórmulas atômicas:

1: $\neg(p \vee q)$

3: $\neg\forall x(R(x, x) \vee Q(f(x)))$

2: $\neg(p \rightarrow \neg q)$

4: $\neg\exists u \exists v \forall x(\neg u = v \wedge P(u, x, v))$

B1. Sejam \oplus e \downarrow os conectivos lógicos definidos pela a tabela de valores:

A	B	$A \oplus B$	$A \downarrow B$
0	0	0	1
0	1	1	0
1	0	1	0
1	1	0	0

(i) Escreva as tabelas de valores das fórmulas:

$$A = ((p \wedge q) \rightarrow \neg q)$$

$$B = (p \downarrow (q \oplus r)).$$

(ii) Ache uma formula C , equivalente de B , tal que os únicos conectivos que aparecem em C são os $\{\neg, \vee, \wedge\}$. (Sabemos que isso é possível por que o conjunto $\{\neg, \vee, \wedge\}$ é *completo*.)

B2. Sejam as fórmulas:

$$A = \forall x \exists y P(x, y);$$

$$B = \exists y \forall x P(x, y);$$

$$C = \forall x \forall y \exists w (P(x, w) \wedge P(y, f(w))).$$

Defina dois “mundos” (ou “estruturas”) tais que:⁴

- \mathcal{M} , onde uma das A e B é válida e a outra inválida.
- \mathcal{N} , onde A e C são válidas.

³Assuma que todos os símbolos de predicados e de funções estão seguidos para o certo número de argumentos.

⁴Para especificar um mundo, precisa definir qual será o universo dele, e as interpretações dos símbolos de funções e de predicados que aparecem nas fórmulas.

C

C0. (i) Usando a notação de somatórios e produtos, escreve as seguintes expressões:

$$A = 0 + 1 + 4 + 9 + 16 + 25 + \dots + 100$$

$$B = 1 \cdot 2 \cdot 4 \cdot 8 \cdot 16 \cdot \dots \cdot 1024$$

$$C = \sqrt{2}\sqrt{3}\sqrt{4}\dots\sqrt{70}$$

$$D = 1 + \sqrt{2} + \sqrt{2}\sqrt[3]{3} + \sqrt{2}\sqrt[3]{3}\sqrt[4]{4} + \dots + (\sqrt{2}\sqrt[3]{3}\dots\sqrt[k]{k})$$

(ii) Sem usar adição, multiplicação, *min*, e outras funções definidas fora do **C0**, define recursivamente as seguintes funções:

- *even* : $\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{B}$, que retorna **1** se entrada dela é par, e **0** se é ímpar;
- *odd* : $\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{B}$, que retorna **1** se entrada dela é ímpar, e **0** se é par;
- *min*₃ : $\mathbb{N}^3 \rightarrow \mathbb{N}$, que retorna o mínimo elemento das entradas dela;

Exemplos :

<i>even</i> (42) = 1	<i>odd</i> (42) = 0	<i>min</i> ₃ (22, 28, 12) = 12
<i>even</i> (157) = 0	<i>odd</i> (157) = 1	<i>min</i> ₃ (6, 8, 6) = 6.

C1. Umas definições de funções recursivas são:

$$x + 0 = x \quad (\text{a1}) \qquad x^0 = 0^+ \quad (\text{e1})$$

$$x + y^+ = (x + y)^+ \quad (\text{a2}) \qquad x^{y^+} = x^y \cdot x \quad (\text{e2})$$

$$x \cdot 0 = 0 \quad (\text{m1}) \qquad x \uparrow 0 = 0^+ \quad (\text{t1})$$

$$x \cdot y^+ = (x \cdot y) + x \quad (\text{m2}) \qquad x \uparrow y^+ = x^{x \uparrow y} \quad (\text{t2})$$

(a) Calcule o valor $2 \uparrow 4$.

(b) Dado os lemas:

$$a + b = b + a \quad (\text{a-com})$$

$$a \cdot (b \cdot c) = (a \cdot b) \cdot c \quad (\text{m-ass})$$

prove pelo indução as seguintes propriedades, indicando para cada passo o que foi usado:

(i) $a \cdot 0^+ = a$ (ii) $a^{x+y} = a^x \cdot a^y$ (iii) $a^{x \cdot y} = (a^x)^y$.

C2. Considera a função recursiva $\alpha : \mathbb{N}^2 \rightarrow \mathbb{N}$ definida pelas equações:

$$\alpha(0, x) = x + 1 \qquad \alpha(0, x) = x^+ \quad (\text{K1})$$

$$\alpha(n + 1, 0) = \alpha(n, 1) \qquad \text{ou, formalmente,} \qquad \alpha(n^+, 0) = \alpha(n, 1) \quad (\text{K2})$$

$$\alpha(n + 1, x + 1) = \alpha(n, \alpha(n + 1, x)) \qquad \alpha(n^+, x^+) = \alpha(n, \alpha(n^+, x)) \quad (\text{K3})$$

(i) Seguindo as definições recursivas, calcule os valores $\alpha(1, 1)$ e $\alpha(2, 1)$.

(ii) Prove que para todo $x \in \mathbb{N}$, $\alpha(1, x) = x + 2$.

(iii) Prove que para todo $x \in \mathbb{N}$, $\alpha(2, x) = 2x + 3$.

Só isso. Nada mais.