

Praça 1 => Matemática Discreta

①

Geometria

Questão 1 =>

(a) (1,0)

$$(\exists ! x) (\neg p(x)) \Leftrightarrow (\exists x) (\neg p(x)) \wedge (\forall x) (\forall y) [(\neg p(x) \wedge \neg p(y)) \rightarrow x = y].$$

$$\sim (\exists ! x) (\neg p(x)) \Leftrightarrow (\forall x) (\neg p(x)) \vee (\exists x) (\exists y) [\neg p(x) \wedge \neg p(y) \wedge x \neq y].$$

(b) (2,0)

$$\sim (\forall \varepsilon > 0) (\exists \delta > 0) (\forall x \in \mathbb{R}) (0 < |x - b| < \delta \rightarrow |f(x) - L| < \varepsilon) \Leftrightarrow$$

$$(\exists \varepsilon > 0) (\forall \delta > 0) (\exists x \in \mathbb{R}) [0 < |x - b| < \delta \wedge |f(x) - L| \geq \varepsilon].$$

Questão 2 =>

(c) (2,0)

Teorema no forma reciproc: $T \rightarrow H$.Teorema no forma Contrária: $\sim H \rightarrow \sim T$.

• Tabu - Verdade

T	T	$T \rightarrow H$	$\sim H$	$\sim T$	$\sim H \rightarrow \sim T$	$T \rightarrow H \Leftrightarrow \sim H \rightarrow \sim T$
V	V	V	F	F	V	V
V	F	F	V	V	F	F
F	V	V	F	V	V	V
F	F	V	F	F	F	F

Tautologia

Equivalecer

• A bicondicional entre as proposições é uma tautologia. Logo, $T \rightarrow H \Leftrightarrow \sim H \rightarrow \sim T$.

Cálculo Proporcional

$$T_1 + T_2 \approx n - k - 1$$

$$T_1 + T_2 \approx n - (T + k)$$

$$T_1 \approx n - (T + k)$$

$$T_1 \approx n - k - k$$

$$T_1 \approx n - k - k$$

$$T_1 \approx n - k - k$$

□

— — — — —

(iii) $n \geq 2k + 2$

Demo: (i) Por hipótese, n é um número ímpar menor que $2k + 2$, tal que $n = 2k_1 + 1$. Então:

$$n - 1 = 2k_1 + 1$$

$$\approx 2k_1 + 2 - 1$$

$$\approx 2 \cdot (k_1 + 1) - 1$$

$$\approx 2k_1 + 1, \text{ k. } k_1 \in \mathbb{Z}$$

Torna dívida

$\therefore n - 1$ é ímpar.

(ii) Por hipótese, $n - 1$ é um número ímpar menor que $2k_1 + 2$, tal que $n - 1 = 2k_2 + 1$. Então:

$$n - 1 + 1 = 2k_2 + 1 + 1$$

$$n = 2k_2 + 2$$

$$n = 2 \cdot (k_2 + 1)$$

$$n = 2 \cdot k_2 + 2, \text{ k. } k_2 \in \mathbb{Z}$$

Torna dívida

$\therefore n$ é par.

□

(C) (1,25)

Dem.: Sejam $a, b, c \in \mathbb{Z}$. Por definição, $a|b \wedge a|c$. Então, $\exists m, n \in \mathbb{Z}$, tais que $b = a \cdot m$ e $c = a \cdot n$. logo:

$$b+c = a \cdot m + a \cdot n$$

$$= a \cdot \underbrace{(m+n)}_{\in \mathbb{Z}}$$

$$b+c = a \cdot d, d \in \mathbb{Z}$$

Deus forma, $a| (b+c)$.

Forma Direta

□

— - —

Questão 3 \Rightarrow (2,0)

$$(a) A \cap B = B \cap A$$

$$x \in (A \cap B) \stackrel{\text{Def. } \cap}{\Leftrightarrow} (\forall z) (z \in A) \wedge (z \in B)$$

$$\stackrel{\text{Def. } \cap}{\Leftrightarrow} (\forall z) (z \in B) \wedge (z \in A)$$

$$\stackrel{\text{Def. } \cap}{\Leftrightarrow} x \in (B \cap A).$$

□

$$(b) (A \cap B) - (A \cap C) = A \cap (B - C)$$

$$x \in (A \cap B) - (A \cap C) \stackrel{\text{Def. } \cap}{\Leftrightarrow} (\forall z) (z \in (A \cap B)) \wedge (z \notin (A \cap C))$$

$$\stackrel{\text{Def. } \cap}{\Leftrightarrow} (\forall z) ((z \in A) \wedge (z \in B)) \wedge (z \notin (A \cap C))$$

$$\stackrel{\text{neg.}}{\Leftrightarrow} (\forall z) ((z \in A) \wedge (z \in B)) \wedge (\sim (z \in (A \cap C)))$$

$$\stackrel{\text{Def. } \cap}{\Leftrightarrow} (\forall z) ((z \in A) \wedge (z \in B)) \wedge (\sim ((z \in A) \wedge (z \in C)))$$

$$\stackrel{\text{neg.}}{\Leftrightarrow} (\forall z) ((z \in A) \wedge (z \in B)) \wedge ((z \notin A) \vee (z \notin C))$$

$$\stackrel{\text{disj.}}{\Leftrightarrow} (\forall z) ((z \in A) \wedge (z \in B) \wedge (z \notin A)) \vee \\ ((z \in A) \wedge (z \in B) \wedge (z \notin C))$$

$$\stackrel{\text{com.}}{\Leftrightarrow} (\forall z) ((z \in A) \wedge (z \notin A) \wedge (z \in B)) \vee \\ ((z \in A) \wedge (z \in B) \wedge (z \notin C)).$$

$$\begin{aligned}
 & \neg(x \in A \cap B) - \text{LHS} \\
 & \Leftrightarrow (\forall x) (F \wedge (\neg x \in S)) \vee ((x \in A \wedge (\neg x \in B)) \wedge (\neg x \in C)) \\
 & \stackrel{\text{Def.}}{\Leftrightarrow} (\forall x) (\neg x \in S \wedge (\neg x \in B) \wedge (\neg x \in C)) \\
 & \stackrel{\text{Distr.}}{\Leftrightarrow} (\forall x) (\neg x \in S \wedge (\neg x \in B \cup C)) \\
 & \stackrel{\text{Def. U}}{\Leftrightarrow} x \in S \cap (B \cup C) \\
 & \quad \square
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 (c) (A \cap B)^c &= A^c \cup B^c \\
 &\neg(x \in (A \cap B)^c) \stackrel{\text{Def. Comp.}}{\Leftrightarrow} (\forall x) (x \in S) \wedge (x \notin (A \cap B)) \\
 &\stackrel{\text{negate}}{\Leftrightarrow} (\forall x) (x \in S) \wedge (\neg x \in (A \cap B)) \\
 &\stackrel{\text{Distr.}}{\Leftrightarrow} (\forall x) (x \in S) \wedge (\neg((x \in A) \wedge (x \in B))) \\
 &\stackrel{\text{negate}}{\Leftrightarrow} (\forall x) (x \in S) \wedge ((x \notin A) \vee (x \notin B)) \\
 &\stackrel{\text{Distr.}}{\Leftrightarrow} (\forall x) ((x \in S) \wedge (x \notin A)) \vee ((x \in S) \wedge (x \notin B)) \\
 &\stackrel{\text{Def. Comp.}}{\Leftrightarrow} (\forall x) (x \in A^c) \vee (x \in B^c) \\
 &\stackrel{\text{Def. U}}{\Leftrightarrow} x \in (A^c \cup B^c)
 \end{aligned}$$

□

$$(d) A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$$

$$x \in (A \cup (B \cap C)) \Leftrightarrow (\forall x) ((x \in A) \vee x \in (B \cap C))$$

$$\stackrel{\text{Def. } \cap}{\Leftrightarrow} (\forall x) ((x \in A) \vee (x \in B) \wedge (x \in C))$$

$$\stackrel{\text{c.}}{\Leftrightarrow} (\forall x) ((x \in A) \vee (x \in C)) \wedge (x \in A) \vee (x \in C)$$

$$\stackrel{\text{Def. } \cup}{\Leftrightarrow} (\forall x) (x \in (A \cup B)) \wedge (x \in (A \cup C))$$

$$\stackrel{\text{Def. } \cap}{\Leftrightarrow} x \in (A \cup B) \cap (A \cup C)$$

□

----- = -----Questão 4 \Rightarrow (2,5)

1. Falso. Essas afirmações veem-se do princípio da não-contradição.

2. Falso. Por contra-exemplo, seja $a = 2$ e $b = -2$. Temos que $2 \neq -2$ e $-2 \neq 2$, mas $2 \neq -2$.

3. Verdadeiro:

p	q	$\neg q$	$p \rightarrow q$	$p \wedge \neg q$	$p \rightarrow q \leftrightarrow p \wedge \neg q$
v	v	f	v	f	f
v	f	v	f	f	f
f	v	f	v	f	f
f	f	v	v	f	{ f }

contradição

4. Verdadeiro - É uma sentença a qual é possível atribuir um valor lógico.

$$\begin{aligned} p \rightarrow (p \vee q) &\stackrel{\text{1.}}{\Leftrightarrow} \neg p \vee (p \vee q) \\ &\stackrel{\text{2.}}{\Leftrightarrow} \neg p \vee p \vee q \\ &\stackrel{\text{3.}}{\Leftrightarrow} p \vee q \end{aligned}$$

5. Falso. $p \rightarrow (p \vee q) \stackrel{\text{1.}}{\Leftrightarrow} \neg p \vee (p \vee q)$

$$\stackrel{\text{2.}}{\Leftrightarrow} \neg p \vee p \vee q$$

□