

Prova 1 ⇒ Matemática Direta

1

Exercício

Questão 1 ⇒

(a) (1,0)

$$[x = y \leftrightarrow ((x \vee y) \wedge (x \wedge y))] \Leftrightarrow (x \vee y) \wedge (x \wedge y) \Leftrightarrow (x \vee y) \wedge (x \wedge y) \Leftrightarrow (x \vee y) \wedge (x \wedge y)$$

$$\underline{[x \neq y \vee (x \vee y) \wedge (x \wedge y)] \Leftrightarrow (x \vee y) \wedge (x \wedge y) \Leftrightarrow (x \vee y) \wedge (x \wedge y)}$$

(b) (1,0)

$$\sim (\exists x \exists y (x < y \wedge y < x)) \Leftrightarrow (\forall x \forall y (x < y \rightarrow y < x)) \Leftrightarrow (\forall x \forall y (x < y \rightarrow y < x))$$

$$\underline{(\exists x \exists y (x < y \wedge y < x)) \Leftrightarrow (\forall x \forall y (x < y \rightarrow y < x))}$$

Questão 2 ⇒

(a) (1,0)

Teorema na forma direta: $T \rightarrow H$.

Teorema na forma contrária: $\sim H \rightarrow \sim T$.

Tabela-Verdade

H	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	F	V	V	V
F	V	F	V	F	F	V
F	F	V	V	V	V	V

↑

Equivalência

Tautologia

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

Exercício Proposto

$$T \rightarrow H \Leftrightarrow \sim H \rightarrow \sim T$$

4.

$$T \rightarrow H \Leftrightarrow \sim \sim (T \rightarrow H)$$

5.

$$\Leftrightarrow \sim (T \wedge \sim H)$$

15.

$$\Leftrightarrow \sim T \vee \sim \sim H$$

1.

$$\Leftrightarrow \sim \sim H \vee \sim T$$

16.

$$\Leftrightarrow \sim H \rightarrow \sim T$$

□

(20) (1, 25)

Dem.: (20) Por hipótese, n é um número inteiro par.
Logo, $\exists k \in \mathbb{Z}$, tal que $n = 2k$. Então:

$$n-1 = 2k-1$$

$$= 2k-2+1$$

$$= 2 \cdot \underbrace{(k-1)}_{k_1 \in \mathbb{Z}} + 1$$

$$= 2k_1 + 1, k_1 \in \mathbb{Z}$$

Forma Simples

$\therefore n-1$ é ímpar.

(21) Por hipótese, $n-1$ é um número inteiro ímpar.
Logo, $\exists k_2 \in \mathbb{Z}$, tal que $n-1 = 2k_2+1$. Então:

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

$$n = 2k_2+2$$

Forma Simples

$$n = 2 \cdot \underbrace{(k_2+1)}_{k_3 \in \mathbb{Z}}$$

$$n = 2 \cdot k_3, k_3 \in \mathbb{Z}$$

$\therefore n$ é par.

□

(c) (1, 25)

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

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

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

Forma Simples

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

Na esta forma, $a | (b + c)$.

□

Questão 3 $\Rightarrow$ (2, 0)

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

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

$$\stackrel{1.}{\Leftrightarrow} (\forall x) (x \in B) \wedge (x \in A)$$

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

□

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

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

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

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

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

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

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

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

$$x \in (A \cap B) - (A \cap C) \stackrel{3.}{\Leftrightarrow} (\forall x) (F \wedge (x \in B)) \vee ((x \in A) \wedge (x \in B) \wedge (x \notin C)) \quad (4)$$

$$\stackrel{11.}{\Leftrightarrow} (\forall x) F \vee ((x \in A) \wedge (x \in B) \wedge (x \notin C))$$

$$\stackrel{12.}{\Leftrightarrow} (\forall x) ((x \in A) \wedge (x \in B) \wedge (x \notin C))$$

$$\text{Ans.} \quad \Leftrightarrow (\forall x) ((x \in A) \wedge ((x \in B) \wedge (x \notin C)))$$

$$\text{By. dis.} \quad \Leftrightarrow (\forall x) ((x \in A) \wedge (x \in (B - C)))$$

$$\text{By. } \cap \quad \Leftrightarrow x \in A \cap (B - C)$$

□

$$(c) (A \cap B)^c = A^c \cup B^c$$

$$x \in (A \cap B)^c \stackrel{\text{By. Comp.}}{\Leftrightarrow} (\forall x) (x \in S) \wedge (x \notin (A \cap B))$$

$$\text{negates} \quad \Leftrightarrow (\forall x) (x \in S) \wedge (\sim x \in (A \cap B))$$

$$\text{By. } \cap \quad \Leftrightarrow (\forall x) (x \in S) \wedge (\sim ((x \in A) \wedge (x \in B)))$$

$$\text{negates} \quad \Leftrightarrow (\forall x) (x \in S) \wedge ((x \notin A) \vee (x \notin B))$$

$$\text{Dis.} \quad \Leftrightarrow (\forall x) ((x \in S) \wedge (x \notin A)) \vee ((x \in S) \wedge (x \notin B))$$

$$\text{By. Comp.} \quad \Leftrightarrow (\forall x) (x \in A^c) \vee (x \in B^c)$$

$$\text{By. } \cup \quad \Leftrightarrow x \in (A^c \cup B^c)$$

□

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

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

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

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

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

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

□

Questão 4 $\Rightarrow$ (2,5)

1. Falsa. Essa afirmação se refere ao princípio da não-contradição.

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

3. Verdadeira.

p	q	$\sim q$	$p \rightarrow q$	$p \wedge \sim q$	$p \rightarrow q \leftrightarrow p \wedge \sim q$
V	V	F	V	F	F
V	F	V	F	V	F
F	V	F	V	F	F
F	F	V	V	F	F

Contradição

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

5. Falsa. $p \rightarrow (p \vee q) \Leftrightarrow \sim p \vee (p \vee q) \Leftrightarrow p \vee p \vee q \Leftrightarrow p \vee q$

10. $p \rightarrow (p \vee q) \Leftrightarrow p \vee q$
8. $\Leftrightarrow V$

□