

Prova matemática discreta

João Pedro Pereira Bastos
RA 112650

$$\begin{aligned}
 1. & \sim P \vee [(P \rightarrow P) \wedge (P \rightarrow Q)] \\
 & [\sim P \wedge (P \rightarrow P)] \vee [\sim P \wedge (P \rightarrow Q)] \quad (\text{Dist}) \\
 & [\sim P \wedge (\sim P \rightarrow P)] \vee [\sim P \wedge (\sim P \rightarrow \sim Q)] \quad (\text{CP}) \\
 & \sim P \vee \sim Q \quad (\text{MP}) \\
 & \sim (P \wedge Q) \quad (\text{DM})
 \end{aligned}$$

$$2. a) 1. \sim Q \vee \sim R$$

$$2. P \rightarrow R$$

$$3. Q$$

$$4. \sim P \rightarrow \sim R \quad (\text{CP}, 2)$$

$$5. \sim R \quad (\text{SD}, 1, 3)$$

$$6. \sim P \quad (\text{MT}, 2, 5)$$

$$b) 1. (R \rightarrow P) \rightarrow S$$

$$2. P \vee U$$

$$3. \sim (\sim R \vee P) \rightarrow S \quad (\text{DC}, 1)$$

$$4. \sim R \vee P \quad (\text{H})$$

$$5. S \quad (\text{MP}, 3, 4)$$

$$6. S \wedge (P \vee U) \quad (2, 5)$$

$$12. \sim S \rightarrow U \quad (\text{MP}, 10, 11)$$

$$7. (S \wedge P) \vee (S \wedge U) \quad (\text{Dist}, 6)$$

$$8. \sim \sim (S \wedge P) \vee \sim \sim (S \wedge U) \quad (\text{DN}, 7)$$

$$9. \sim (\sim S \vee \sim P) \vee \sim (\sim S \vee \sim U) \quad (\text{DM}, 8)$$

$$10. \sim (S \rightarrow \sim P) \vee \sim (S \rightarrow \sim U) \quad (\text{DC}, 9)$$

$$11. \sim (S \rightarrow \sim P) \quad (\text{H})$$

$$1. (S \rightarrow \sim P) \rightarrow \sim (S \rightarrow \sim P)$$

$$3. a) x^2 - 2x + 7 = 0$$

$$A = 1$$

$$\Delta = 64 - 28 = 36$$

$$B = -8$$

$$x = \frac{2 \pm 6}{2}$$

$$x_1 = 7$$

$$C = 7$$

$$x_2 = 1$$

* $P(x)$ só tem valor verdade em suas raízes

* nas raízes de $P(x)$:

$$Q(x_1) = 37 \vee$$

$$Q(x_2) = 31 \vee$$

Portanto, como quando $P(x)$ é \vee , $Q(x)$ é \vee , o valor lógico sempre será \vee em qualquer caso.

b) Para calcular o valor lógico podemos dar um contra-exemplo pois quando $X = 11$, temos o seguinte:

$$Q(11) = 30 + 11 = 41 \text{ é } \vee$$

$$P(11) = 121 - 88 + 7 = 0 \text{ é } F$$

Portanto, como neste caso $Q(x)$ é \vee e $P(x)$ é F , o valor lógico de $\forall x [P(x) \rightarrow Q(x)]$ não era verdadeiro em todos os casos, haverá exceções.

4. a) Um contra-exemplo que podemos dar é que quando $x = y = 3$, teremos que P será sempre verdadeira, porém Q nem sempre será verdadeira, o que mostra que em alguns casos $P \rightarrow Q$ será falso.

b) $P = \forall y \exists x / x > 2y$

João Pedro Peres Bertoneiro
RA 112650

$$5. 0, 1 + 1, 2 + 2, 3 + \dots + (n-1), n = \frac{(n-1) \cdot n \cdot (n+1)}{3}$$

$$\text{Base: } n=1 \quad \frac{(1-1) \cdot 1 \cdot (1+1)}{3} = \frac{(1-1) \cdot 1}{3}$$

$$0 = 0$$

portanto, a igualdade vale para $n=1$

$$\text{Hipótese de Indução: } \frac{(k-1) \cdot k \cdot (k+1)}{3} = 0, 1 + 1, 2 + 2, 3 + \dots + (k-1) \cdot k$$

$$\frac{(k+1) \cdot (k+2) \cdot (k+3)}{3} = \frac{(k-1) \cdot k \cdot (k+1)}{3} + \frac{k \cdot (k+1)}{3}$$

$$\frac{(k+1) \cdot (k+2) \cdot (k+3)}{3} = \frac{(k-1) \cdot k \cdot (k+1)}{3} + \frac{k \cdot (k+1)}{3}$$

$$\frac{(k+1) \cdot (k+2) \cdot (k+3)}{3} = \frac{(k+1) \cdot k \cdot (k+1)}{3} + \frac{k \cdot (k+1)}{3}$$

$$= \frac{(k+1) \cdot \left(\frac{(k-1) \cdot (k+1)}{3} + (k+1) \right)}{3}$$

$$= \frac{(k+1) \cdot \left(\frac{(k-1) + 3}{3} \cdot (k+1) \right)}{3}$$

$$= \frac{(k+1) \cdot (k+2)}{3}$$

Portanto, pelo princípio da indução finita, a expressão é válida para todo natural $n \geq 1$.

João Pedro Pereira Bastos