

LÓGICA E I

RESOLUÇÃO DO 1º TESTE

24/abril/2013

1.

(a) 1, 21, 3211, 3213211 é uma sequência de formação de u .

De facto, cada elemento da sequência ou é um elemento da base de G ou é obtido dos elementos anteriores por aplicação de uma regra (2) ou (3) da definição indutiva de G . Além disso, o último elemento da sequência é u .

(NOTA: i) $1 \in G$ por (1); ii) $21 \in G$ por i) e (2); iii) $3211 \in G$ por i), ii) e (3); $3213211 \in G$ por ii), iii) e (3).)

$$(b) \quad S(3211) = 3 + S(21) + S(1) = 3 + 2 + S(1) + S(1) = 3 + 2 + 1 + 1 = 7$$

$$\begin{array}{l} \downarrow \\ S(3xy) = 3 + S(x) + S(y) \\ x=21; y=1 \end{array} \qquad \begin{array}{l} \downarrow \\ S(2\bar{x}) = 2 + S(\bar{x}) \\ \bar{x}=1 \end{array}$$

(c) Seja $P(x)$ uma propriedade sobre os elementos de G .

Se

- 1) $P(1)$;
- 2) se $P(x)$ então $P(2x)$, para todo $x \in G$;
- 3) se $P(x)$ e $P(y)$ então $P(3xy)$, para todo $x, y \in G$;

então, $P(x)$ para todo $x \in G$.(d) Seja $P(x)$ a propriedade " $S(x)$ é ímpar" (para $x \in G$).

1) $S(1) = 1$

1 é ímpar

Logo, $P(1)$ 2) Seja $x \in G$ tal que $P(x)$, i.e. $S(x)$ é ímpar. (H.I).

Então, $S(2x) = 2 + \underbrace{S(x)}_{\text{ímpar (H.I)}}$ também é ímpar (pois a soma de um par com um ímpar é ímpar).

Logo, $P(2x)$.

3) Sejam $x, y \in G$ tais que $P(x)$ e $P(y)$, ou seja, $S(x)$ e $S(y)$ são ímpares (H.I.).

Temos que

$$S(3xy) = 3 + S(x) + S(y).$$

Como, por H.I., $S(x)$ e $S(y)$ são ímpares, segue-se que $S(3xy)$ é ímpar (porque a soma de três ímpares é ímpar).

Portanto, $P(3xy)$.

Por 1), 2), 3), pelo princípio de Indução Estrutural em G , $P(x)$ para todo $x \in G$.

2. $f: FCP \rightarrow \mathbb{N}_0$ é a função definida por recursão estrutural do seguinte modo:

- 1) $f(p_i) = 0$, para todo $i \in \mathbb{N}_0$;
- 2) $f(\perp) = 0$;
- 3) $f(\neg \varphi) = 2 + f(\varphi)$, para todo $\varphi \in FCP$;
- 4) $f((\varphi \sqcup \psi)) = 2 + f(\varphi) + f(\psi)$, para todo $\varphi, \psi \in FCP$.

3. Seja $\varphi = p_1 \vee p_2$. Temos que

$$(p_0 \wedge \neg p_1) [\varphi / p_1] = p_0 \wedge \neg (p_1 \vee p_2)$$

$$\text{Analogamente, } \text{var}((p_0 \wedge \neg p_1) [\varphi / p_1]) = \text{var}(p_0 \wedge \neg (p_1 \vee p_2)) = \{p_0, p_1, p_2\}.$$

4.

$$(p_1 \vee (p_2 \wedge \neg p_3)) \rightarrow ((p_1 \vee p_2) \wedge \neg p_3) \Leftrightarrow \neg(p_1 \vee (p_2 \wedge \neg p_3)) \vee ((p_1 \vee p_2) \wedge \neg p_3) \Leftrightarrow$$

$$\downarrow$$

$$(\varphi \rightarrow \psi) \Leftrightarrow (\neg \varphi \vee \psi)$$

$$\Leftrightarrow (\neg p_1 \wedge (\neg p_2 \vee p_3)) \vee (p_1 \wedge \neg p_3) \vee (p_2 \wedge \neg p_3) \Leftrightarrow$$

↓
Leis de De Morgan
Distributividade

$$\Leftrightarrow (\neg p_1 \wedge \neg p_2) \vee (\neg p_1 \wedge p_3) \vee (p_1 \wedge \neg p_3) \vee (p_2 \wedge \neg p_3), \text{ em FND}$$

logicamente equivalente à fórmula dada.

5.

p_1	p_2	p_3	$p_1 \rightarrow p_2$	$\neg p_2$	$p_2 \vee p_3$	$p_1 \leftrightarrow (p_2 \vee p_3)$
1	1	1	1	0	1	1
1	1	0	1	0	1	1
1	0	1	0	1	1	1
1	0	0	0	1	0	0
0	1	1	1	0	1	0
0	1	0	1	0	1	0
0	0	1	1	1	1	0
0	0	0	1	1	0	1

← é o único caso em que as três fórmulas são simultaneamente verdadeiras.

- a) Se v é uma valoração tal que $v(p_1) = v(p_2) = v(p_3) = 0$, então $v(p_1 \rightarrow p_2) = v(\neg p_2) = v(p_1 \leftrightarrow (p_2 \vee p_3)) = 1$. (ver tabela)

Logo, v satisfaz Γ , pelo que Γ é consistente.

A afirmação é, portanto, verdadeira.

- b) Se v é tal que $v \models \Gamma$ então $v(p_1) = v(p_2) = v(p_3) = 0$ (ver tabela). Logo, $v(\neg p_3) = 1$. Assim, $\Gamma \models \neg p_3$, pelo que a afirmação é verdadeira.

6. (a) frases atômicas: Há vida em Marte
Zuzarte gosta de tarte
Zuzarte é um marciano.

Representemos estas frases por p_0, p_1, p_2 , respetivamente.

Então, as frases do enunciado podem ser representadas pelas seguintes fórmulas do CP:

$p_0 \rightarrow p_1$ (se há vida em Marte, então Zuzarte gosta de tarte)
 $p_2 \vee \neg p_1$ (Zuzarte é um marciano ou não gosta de tarte)
 $\neg p_2 \wedge p_0$ (Zuzarte não é um marciano, mas há vida em Marte).

b) Se v é uma valoração tal que $v(\neg p_2 \wedge p_0) = 1$, então $v(p_2) = 0$ e $v(p_0) = 1$.

Se $v(p_0) = 1$, para que $v(p_0 \rightarrow p_1)$ seja também 1, temos de ter $v(p_1) = 1$.

Ora, sendo $v(p_2) = 0$ e $v(p_1) = 1$, segue-se que $v(p_2 \vee \neg p_1) = 0$.

Logo, se as afirmações "Se há vida em Marte, então Zuzarte gosta de tarte" e "Zuzarte não é um marciano, mas há vida em Marte" são verdadeiras simultaneamente, então a outra afirmação é falsa, o que mostra que as afirmações não podem ser simultaneamente verdadeiras.

7.

a) Sejam $T = \{p_1\}$ e $\varphi = \neg p_1$.

Se v é uma valoração tal que $v(p_1) = 1$, então $v \models T$, logo, T é consistente.

Sabemos que φ não é uma contradição (se v é uma valoração tal que $v(p_1) = 0$, $v(\varphi) = 1$).

No entanto, $T \cup \varphi = \{p_1, \neg p_1\}$ é inconsistente, pois não existe nenhuma valoração v'' tal que $v''(p_1) = v''(\neg p_1) = 1$ (tenha mos, nesse caso, $1 = v''(p_1) = 1 - v''(p_1) = 0$). A afirmação é falsa.

b) Admitamos que 1) $T \models \varphi$
 e 2) $\varphi \rightarrow \psi$ é tautologia.

Seja v uma valoração que satisfaz T . Então, por 1), $v(\varphi) = 1$.

Por 2), sabemos que $v(\varphi \rightarrow \psi) = 1$. Assim, $v(\psi) = 1$.

Logo, se v é uma valoração que satisfaz T , temos $v(\psi) = 1$, ou seja, $T \models \psi$.

A afirmação é verdadeira.