

# Folha Semana 1

1

- A: "A é culpado"
- B: "B é culpado"
- C: "C é culpado"

Pelo enunciado:  $\neg A \rightarrow (\neg B \vee \neg C)$ ,  $\neg A \rightarrow \neg C$ ,  $\neg B \rightarrow \neg A$   
têm valor 1.

a)

- A dig-se consequência (semântica ou lógica) dos fórmulas  $\neg A \rightarrow (\neg B \vee \neg C)$ ,  $\neg A \rightarrow \neg C$ ,  $\neg B \rightarrow \neg A$  quando, para toda a interpretação  $I$ , se  $\ell_1, \ell_2 \text{ e } \ell_3$  têm o valor 1 em  $I$ , então A tem o valor 1 em  $I$ .

Neste caso:  $\neg A \rightarrow (\neg B \vee \neg C)$ ,  $\neg A \rightarrow \neg C$ ,  $\neg B \rightarrow \neg A \models A$

A	B	C	$\neg A$	$\neg C$	$\neg B \vee \neg C$	$\neg A \rightarrow (\neg B \vee \neg C)$	$\neg A \rightarrow \neg C$	$\neg B \rightarrow \neg A$	A
0	0	0	1	1	0	0	1	1	0
0	0	1	1	0	1	1	0	1	0
0	1	0	1	1	1	1	1	0	0
0	1	1	1	0	1	1	0	0	0
1	0	0	0	1	0	1	1	1	1
1	0	1	0	0	1	1	1	1	1
1	1	0	0	1	1	1	1	1	1
1	1	1	0	0	1	1	1	1	1

Logo como para toda a interpretação  $I$ , se  $\neg A \rightarrow (\neg B \vee \neg C)$ ,  $\neg A \rightarrow \neg C$ ,  $\neg B \rightarrow \neg A$  têm o valor 1 em  $I$ , A tem o valor 1 em  $I$  conclui-se que A (A é culpado)

b)

$\neg A \rightarrow (\neg B \vee \neg C)$ ,  $\neg A \rightarrow \neg C$ ,  $\neg B \rightarrow \neg A \models A$

$$\text{FNC: } c_1 \equiv \neg A \rightarrow (\neg B \vee \neg C) \stackrel{\text{Dúplo negação}}{\equiv} \neg(\neg A) \vee (\neg B \vee \neg C) \equiv A \vee \neg B \vee \neg C$$

$$c_2 \equiv \neg A \rightarrow \neg C \stackrel{\text{Dúplo negação}}{\equiv} \neg(\neg A) \vee \neg C \equiv A \vee \neg C$$

$$c_3 \equiv \neg B \rightarrow \neg A \equiv \neg \neg B \vee \neg A$$

$$c_4 \equiv \neg A$$

Para provar que A é culpado basta provar que  $G = \{A \vee \neg B \vee \neg C, A \vee \neg C, \neg B \vee \neg A, \neg A\}$  é inconsistente. (método de resolução)

$$c_4: \neg A$$

$$c_3: \neg B \vee \neg A$$

$$c_5: \neg B \quad \text{Res}(c_4, c_3)$$

$$c_4: \neg A$$

$$c_2: A \vee \neg C$$

$$c_6: \neg C \quad \text{Res}(c_4, c_2)$$

$$c_6: \neg C$$

$$c_1: A \vee B \vee \neg C$$

$$c_7: A \vee B \quad \text{Res}(c_6, c_1)$$

$$c_7: A \vee B$$

$$c_5: \neg B$$

$$c_8: A \quad \text{Res}(c_7, c_5)$$

$c_8 : A$

$c_9 : \neg A$

$c_{10} : \perp \text{ Res}(c_8, c_9)$

Logo  $\mathcal{G}$  é inconsistente, conclui-se assim que verifica-se  
 $\neg A \rightarrow (B \vee C), \neg A \rightarrow \neg C, B \rightarrow A \models A$ .

Assim, como  $\neg A \rightarrow (B \vee C), \neg A \rightarrow \neg C, B \rightarrow A$  têm valor 1 pelo enunciado então  $A$  é o culpado

2

A: "António está na sala de chat"

B: "Berta" "

C: "Carlos" "

D: "Dalila" "

E: "Ema" "

Pelo enunciado, as seguintes proposições têm valor 1:

$$A \vee B, (C \vee D) \wedge (\neg C \vee (\neg D)), E \rightarrow C, (D \wedge A) \vee (\neg D \wedge (\neg A)), B \rightarrow (E \wedge A)$$

a)

Para verificar que a Ema não está a conversor tem de se verificar:

$$A \vee B, (C \vee D) \wedge (\neg C \vee (\neg D)), E \rightarrow C, (D \wedge A) \vee (\neg D \wedge (\neg A)), B \rightarrow (E \wedge A) \models \neg E$$

$$\text{FNC: } c_1 \equiv A \vee B$$

$$c_2 \equiv C \vee D$$

$$c_3 \equiv \neg C \vee (\neg D)$$

$$c_4 \equiv E \rightarrow C \equiv \neg E \vee C$$

$$c_5 \equiv D \vee (\neg A)$$

$$c_6 \equiv A \vee (\neg D)$$

$$c_7 \equiv \neg B \vee E$$

$$c_8 \equiv \neg B \vee A$$

$$c_9 \equiv E$$

$$\begin{aligned}
 & | \quad f_5 \equiv (D \wedge A) \vee (D \wedge (\neg A)) \\
 & | \quad \text{distributiva} \quad = (D \vee (\neg A)) \wedge (D \vee (\neg A)) \wedge (A \vee (\neg A)) \wedge (\neg A \vee (\neg A)) \\
 & | \quad = \underline{(D \vee (\neg A))} \wedge \underline{(A \vee (\neg A))} \\
 & | \quad c_5 \qquad \qquad \qquad c_6 \\
 & | \quad f_6 \equiv B \rightarrow (E \wedge A) \\
 & | \quad = \neg B \vee (E \wedge A) \\
 & | \quad \text{distributiva} \quad = \underline{(\neg B \vee E)} \wedge \underline{(\neg B \vee A)} \\
 & | \qquad \qquad \qquad c_7 \qquad \qquad \qquad c_8
 \end{aligned}$$

Pra provar que Ema não está a conversor basta provar que

$\mathcal{G} = \{A \vee B, C \vee D, \neg C \vee (\neg D), \neg E \vee C, D \vee (\neg A), A \vee (\neg D), \neg B \vee E, \neg B \vee A, E\}$  é inconsistente.

$$c_4 : \neg E \vee C$$

$$c_9 : E$$

$$c_{10} : C \text{ Res}(c_4, c_9)$$

$$c_{10} : E$$

$$c_3 : \neg C \vee (\neg D)$$

$$c_{11} : \neg D \text{ Res}(c_{10}, c_3)$$

$$c_{11} : \neg D$$

$$c_5 : D \vee (\neg A)$$

$$c_{12} : \neg A \text{ Res}(c_{11}, c_5)$$

$$c_{12} : \neg A$$

$$c_8 : \neg B \vee A$$

$$c_{13} : \neg B \text{ Res}(c_{12}, c_8)$$

$$c_{13} : \neg B$$

$$c_1 : A \vee B$$

$$c_{14} : A \text{ Res}(c_{13}, c_1)$$

$$c_{14} : A$$

$$c_5 : D \vee (\neg A)$$

$$c_{15} : D \text{ Res}(c_{14}, c_5)$$

$$c_{15} : D$$

$$c_3 : \neg C \vee (\neg D)$$

$$c_{16} : \neg C \text{ Res}(c_{15}, c_3)$$

$$c_{16} : \neg C$$

$$c_4 : \neg E \vee C$$

$$c_{17} : \neg E \text{ Res}(c_{16}, c_4)$$

$$c_{17} : \neg E$$

$$c_9 : E$$

$$\perp \text{ Res}(c_{17}, c_9)$$

Logo  $\mathcal{G}$  é inconsistente

Assim, conclui-se que a Emma não está a conversor!

Usar lógica, fazer tabela de verdade  
ou  $\boxed{II}$  a)  
ou ambos juntos

b) Sim, pela lógica:

Pelo enunciado:

$$(A \vee B) \wedge ((C \vee D) \wedge (\neg C \vee (\neg D))) \wedge (E \rightarrow C) \wedge ((D \wedge A) \vee (\neg D \wedge \neg A)) \wedge (B \rightarrow (\underbrace{E \wedge A}_{0})) = 1$$

(Sabemos pela alínea anterior que  $E \equiv 0$ )

$$\begin{aligned} &= (A \vee B) \wedge ((C \vee D) \wedge (\neg C \vee (\neg D))) \wedge ((D \wedge A) \vee (\neg D \wedge \neg A)) \wedge B \rightarrow \perp \\ &\quad \begin{array}{c} \overbrace{A \vee \perp}^{\equiv A} \\ A \equiv 1 \end{array} \quad \begin{array}{c} \overbrace{D \vee \perp}^{\neg D \wedge \perp} \\ D \equiv 1 \end{array} \quad \begin{array}{c} \overbrace{B \rightarrow \perp}^{\equiv 0} \end{array} \\ &= ((C \vee D) \wedge (\neg C \vee (\neg D))) \\ &\quad \begin{array}{c} \overbrace{C \vee T}^{\equiv 1} \wedge \overbrace{\neg C \vee \perp}^{\equiv 0} \\ \neg C \equiv 1, \text{ logo } C \equiv 0 \end{array} \\ &\equiv T \equiv 1 \end{aligned}$$

Logo, sabemos que António e Dalila estão a conversor e Berta, Carlos e Emma não estão a conversor

Outra forma: pela tabela de verdade e definição de "consequência lógica"

E	D	C	B	A	$A \vee B$	$C \vee D$	$\neg C \vee (\neg D)$	$(C \vee D) \wedge (\neg C \vee (\neg D))$	$E \rightarrow C$	$D \wedge A$	$\neg D \wedge \neg A$	$(D \wedge A) \vee (\neg D \wedge \neg A)$	$B \rightarrow (E \wedge A)$	
0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	1	1	1	1
0	0	0	0	1	1	0	1	0	1	0	0	0	1	1
0	0	0	1	0	1	0	1	0	0	0	1	1	1	0
0	0	0	1	1	1	0	1	0	1	0	0	0	0	0
0	0	1	0	0	0	1	1	1	1	0	1	1	1	1
0	0	1	0	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	1
0	0	1	1	0	1	1	1	1	1	0	1	1	1	0
0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	0
0	1	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1
0	0	1	0	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	1
0	0	1	1	0	1	1	1	1	1	0	1	1	1	0
0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	0
0	1	0	0	0	0	1	1	1	1	1	0	0	0	1
0	1	0	1	0	1	1	1	1	1	0	0	0	0	0
0	1	0	1	1	1	1	1	1	1	1	0	1	1	0
0	1	1	0	0	0	1	0	0	1	0	0	0	0	1
0	1	1	0	1	1	1	0	0	1	1	0	1	1	1
0	1	1	1	0	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0
0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	0	1	0
0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	0

Como sabemos que a Emma não está a conversor podemos ignorar os casos para que  $E \equiv 1$

Logo, como para os interpretações que  $c_1, c_2, c_3, c_4$  e  $c_5$  têm valor 1:  $A \equiv D \equiv 1$  e  $B \equiv C \equiv E \equiv 0$ , conclui-se por consequência

semântica que António e Dalila estão a conversar e Bento, Carlos e  
Ema não estão a conversar