

Trabalho Avaliativo - Caps. 7b, 8, 9b, 11, 12, 13 e Álgebra de Boole

Instruções: Suas respostas devem ser devidamente justificadas.

1. Identificar qual das Regras de Inferência ou Equivalência justificam cada um dos argumentos.

$$(a) \frac{(p \longrightarrow h) \wedge p}{p}$$

$$(b) \frac{p \longrightarrow q \vee h}{\sim (q \vee h) \longrightarrow \sim p}$$

$$(c) \frac{\begin{array}{l} h \longrightarrow (q \longleftrightarrow p) \\ k \longrightarrow h \end{array}}{k \longrightarrow (q \longleftrightarrow p)}$$

$$(d) \frac{\sim [p \wedge (q \longrightarrow r)]}{\sim p \vee \sim (q \longrightarrow r)}$$

$$(e) \frac{\begin{array}{l} \sim p \longrightarrow \sim h \\ \sim p \end{array}}{\sim h}$$

2. Demonstrar, mediante o uso de Regras de Inferência, o seguinte argumento:

$$\frac{\begin{array}{l} a \vee b \longrightarrow c \wedge d \\ a \end{array}}{c \wedge a}$$

3. Demonstrar, mediante o uso de Regras de Inferência, o seguinte argumento:

$$\frac{\begin{array}{l} h \longrightarrow p \\ (h \longrightarrow p) \longrightarrow h \vee k \\ \sim p \end{array}}{k}$$

4. Demonstrar, mediante o uso de Regras de Inferência e Equivalência, o seguinte argumento:

$$\frac{\begin{array}{l} h \vee (a \wedge b) \\ h \vee b \longrightarrow \sim (c \wedge \sim d) \end{array}}{\sim c \vee d}$$

5. Demonstrar, mediante o uso de Regras de Inferência e Equivalência, o seguinte argumento:

$$\frac{\begin{array}{l} \sim a \longrightarrow b \\ c \longrightarrow \sim b \end{array}}{a \vee \sim c}$$

6. (Questão Bônus) Demonstrar, mediante o uso de Regras de Inferência e Equivalência, o seguinte argumento:

$$\frac{\begin{array}{l} a \longleftrightarrow (p \wedge \sim c) \\ \sim a \end{array}}{p \longrightarrow c}$$

Resumo Esquemático das Regras de Inferência

- (I) **Regra da Adição (AD):** Podemos adicionar uma proposição qualquer mediante o conectivo \vee .

$$\frac{\Box}{\Box \vee \bigcirc}$$

- (II) **Regra da Simplificação (SIMP):** Se tivermos duas proposições unidas pelo conectivo \wedge , podemos simplificá-las para uma das partes.

$$\frac{\Box \wedge \bigcirc}{\Box}$$

- (III) **Regra da Conjunção (CONJ):** Podemos unir duas hipóteses (proposições) por meio do conectivo \wedge .

$$\frac{\begin{array}{c} \Box \\ \bigcirc \end{array}}{\Box \wedge \bigcirc}$$

- (IV) **Regra da Absorção (ABS):** Numa condicional, podemos repetir a hipótese na conclusão por meio do conectivo \wedge .

$$\frac{\Box \rightarrow \bigcirc}{\Box \rightarrow \Box \wedge \bigcirc}$$

- (V) **Regra de Modus Ponens (MP):** Se tivermos uma condicional, e a afirmação da hipótese, deduzimos a conclusão.

$$\frac{\begin{array}{c} \Box \rightarrow \bigcirc \\ \Box \end{array}}{\bigcirc}$$

- (VI) **Regra de Modus Tollens (MT):** *Se tivermos uma condicional, e a negação da conclusão, deduzimos a negação da hipótese.*

$$\frac{\begin{array}{c} \square \rightarrow \bigcirc \\ \sim \bigcirc \end{array}}{\sim \square}$$

- (VII) **Regra do Silogismo Disjuntivo (SD):** *Quando tivermos duas proposições unidas pelo conectivo \vee e soubermos que uma delas é falsa, a outra passa a ser verdadeira.*

$$\frac{\begin{array}{c} \square \vee \bigcirc \\ \sim \square \end{array}}{\bigcirc}$$

- (VIII) **Regra do Silogismo Hipotético (SH):** *Se tivermos duas condicionais, sendo que a conclusão da primeira é igual à hipótese da segunda, podemos deduzir uma nova condicional, no sentido das setas.*

$$\frac{\begin{array}{c} \square \rightarrow \bigcirc \\ \bigcirc \rightarrow \triangle \end{array}}{\square \rightarrow \triangle}$$

- (IX) **Regra do Dilema Construtivo (DC):** *Uma espécie de generalização de MP, como “MP ao quadrado”.*

$$\frac{\begin{array}{c} \square \rightarrow \bigcirc \\ \triangle \rightarrow \heartsuit \\ \square \vee \triangle \end{array}}{\bigcirc \vee \heartsuit}$$

- (X) **Regra do Dilema Destrutivo (DD):** *Uma espécie de generalização de MT, como “MT ao quadrado”.*

$$\frac{\begin{array}{c} \square \rightarrow \bigcirc \\ \triangle \rightarrow \heartsuit \\ \sim \bigcirc \vee \sim \heartsuit \end{array}}{\sim \square \vee \sim \triangle}$$

Resumo Esquemático das Regras de Equivalência

- (I) **Regra de Idempotência (ID):** Podemos excluir uma repetição de elementos iguais com o símbolo \wedge e também com \vee .

$$\square \iff \square \vee \square \quad \text{e} \quad \square \iff \square \wedge \square$$

- (II) **Regra de Comutatividade (COM):** Podemos comutar os elementos quando se tratar de \wedge e \vee .

$$\square \wedge \bigcirc \iff \bigcirc \wedge \square \quad \text{e} \quad \square \vee \bigcirc \iff \bigcirc \vee \square$$

- (III) **Regra de Associatividade (ASSOC):** Quando temos operações, seja \wedge ou \vee , repetidindo o mesmo símbolo, podemos associar com parênteses livremente os termos envolvidos.

$$\square \wedge (\bigcirc \wedge \triangle) \iff (\square \wedge \bigcirc) \wedge \triangle \quad \text{e} \quad \square \vee (\bigcirc \vee \triangle) \iff (\square \vee \bigcirc) \vee \triangle$$

- (IV) **Regra de Distributividade (DISTR):** As operações de \wedge e \vee , quando em frente a um parêntese com uma operação de \vee e \wedge , respectivamente, se distribuem termo a termo.

$$\begin{aligned} \square \wedge (\bigcirc \vee \triangle) &\iff (\square \wedge \bigcirc) \vee (\square \wedge \triangle) \\ \square \vee (\bigcirc \wedge \triangle) &\iff (\square \vee \bigcirc) \wedge (\square \vee \triangle) \end{aligned}$$

- (V) **Regra da Dupla Negação (DN):** Podemos sempre cancelar, ou fazer aparecer, uma negação dupla.

$$\sim \sim \square \iff \square$$

- (VI) **Regra de De Morgan (DM):** A negação do \wedge ou do \vee , na frente de um parêntese, nega cada um dos termos e troca o símbolos de \wedge por \vee e vice-versa.

$$\sim (\square \wedge \bigcirc) \iff \sim \square \vee \sim \bigcirc \quad \text{e} \quad \sim (\square \vee \bigcirc) \iff \sim \square \wedge \sim \bigcirc$$

- (VII) **Regra da Condicional (COND):** Uma condicional pode ser transformado na negação da sua hipótese ou a conclusão.

$$\square \longrightarrow \bigcirc \iff \sim \square \vee \bigcirc$$

- (VIII) **Regra da Bicondicional (BICOND):** *Na primeira formulação quebramos a bicondicional \longleftrightarrow em duas condicionais \longrightarrow unidas pelo conectivo \wedge . Na segunda formulação, temos que vale ambos os lados ou a negação de ambos os lados da bicondicional.*

$$(\Box \longleftrightarrow \bigcirc) \Longleftrightarrow (\Box \longrightarrow \bigcirc) \wedge (\Box \longrightarrow \bigcirc)$$

$$(\Box \longleftrightarrow \bigcirc) \Longleftrightarrow (\Box \wedge \bigcirc) \vee (\sim \Box \wedge \sim \bigcirc)$$

- (IX) **Regra da Contra-Posição (CP):** *Podemos inverter hipótese e conclusão na condicional, desde que neguemos ambas.*

$$\Box \longrightarrow \bigcirc \Longleftrightarrow \sim \bigcirc \longrightarrow \sim \Box$$

- (X) **Regra de Exportação-Importação (EI):**

$$\Box \longrightarrow (\bigcirc \longrightarrow \triangle) \Longleftrightarrow \Box \wedge \bigcirc \longrightarrow \triangle$$