

# Folha C

1

$p$ : Sou responsável

$q$ : Posso a MD

$r$ : Vou de férias para os Bermudas

a)  $q \rightarrow r$

b)  $p \rightarrow r$

c)  $q \rightarrow p$

d)  $q \rightarrow p$

e)  $q \rightarrow (p \rightarrow r)$

Posso a MD, então (Vou de férias caso seja responsável)

2 FNC

a)  $p \vee (q \wedge (\neg p))$

distrib.

$$\equiv (p \vee q) \wedge (p \vee (\neg p))$$

$$\equiv (p \vee q) \wedge 1$$

$$= p \vee q \quad \text{FNC} \quad (\text{também é FND})$$

↓ 1 cláusula

b)

$$\neg((\neg p) \wedge (\neg q))$$

De Morgan

$$\equiv \underbrace{p}_{L_1} \vee \underbrace{q}_{L_2} \quad \text{FNC}$$

1 cláusula

c)  $(p \wedge q) \vee (p \wedge (\neg q))$

?? → Distributiva inversa  
 $\equiv p \wedge (q \vee (\neg q))$

$$\equiv \underbrace{p}_{L_1} \quad \text{FNC}$$

1 cláusula

$$d) ((q \wedge \neg p \wedge r) \vee (\neg p \wedge \neg q))$$

$$\xrightarrow{\text{comutatividade distrib.}} (((\underline{q} \wedge \underline{\neg p} \wedge \underline{r}) \vee \neg p) \wedge ((q \wedge \neg p \wedge r) \vee \neg q))$$

$$\xrightarrow{\text{absorção}} \neg p \wedge ((q \wedge \neg p \wedge r) \vee \neg q)$$

$$\xrightarrow{\text{distrib.}} \neg p \wedge ((\underline{q \vee \neg q}) \wedge (\neg p \vee \neg q) \wedge (r \vee \neg q))$$

$$\xrightarrow{\text{Já está na FNC}} \neg p \wedge (r \vee \neg q)$$

• 2 cláusulas

3

a)  $\boxed{A} P, P \rightarrow q \models q$

$$FNC: c_1 = \underline{P}$$

$$FNC: c_2 = P \rightarrow q = \underline{\neg P \vee q}$$

Para justificar  $\boxed{A}$  basta provar que  $B = \{ \underbrace{\neg P}_{c_1}, \underbrace{\neg P \vee q}_{c_2}, \underbrace{\neg q \vdash}_{c_3} \} \cup \{ \neg q \vdash \neg q \} \models \neg q$  é inconsistente.

$$c_2: \neg P \vee q$$

$$c_1: \underline{P}$$

$$c_4: q \quad Res(c_2, c_1)$$

$$c_4: q$$

$$c_3: \neg q$$

$$\perp \quad Res(c_4, c_3)$$

Logo é inconsistente  $\Rightarrow \boxed{A}$  é verdade  
c.q.m.

b)

$\boxed{A} P \vee q, P \rightarrow r, q \rightarrow r \models r$

$$FNC: c_1 = P \vee q$$

$$c_2 = P \rightarrow r = \neg P \vee r$$

$$c_3 = q \rightarrow r = \neg q \vee r$$

$$c_4 = \neg r$$

Para provar  $\boxed{A}$  basta provar que  $B = \{ \underbrace{P \vee q}_{c_1}, \underbrace{\neg P \vee r}_{c_2}, \underbrace{\neg q \vee r}_{c_3}, \underbrace{\neg r \vdash}_{c_4} \} \cup \{ \neg r \vdash \neg r \} \models \neg r$  é inconsistente.

$$c_2: \neg P \vee r$$

$$c_4: \neg r$$

$$c_5: \neg P \quad Res(c_2, c_4)$$

$$c_5: \neg P$$

$$c_1: P \vee r$$

$$c_6: r \quad Res(c_5, c_1)$$

$$c_6: r$$

$$c_4: \neg r$$

$$\perp \quad Res(c_6, c_4)$$

Logo  $B$  é inconsistente!

Assim,  $\boxed{A}$  é verdade

4

a)  $c: \text{"chove"}$   
 $g: \text{"levo guarda-chuva"}$

$$c \leftrightarrow g, \neg g \models \neg c$$

$$\text{FNC: } \ell_1 \equiv c \leftrightarrow g \equiv (c \rightarrow g) \wedge (g \rightarrow c) = (\neg c \vee g) \wedge (\neg g \vee c)$$

$$\mathcal{B} = \left\{ \underbrace{\neg c \vee g}_{c_1}, \underbrace{\neg g \vee c}_{c_2}, \underbrace{\neg g}_{c_3}, \underbrace{c}_{c_4} \right\} \text{ inconsistente:}$$

$$\begin{array}{l} c_1: \neg c \vee g \\ \hline c_3: \neg g \\ \hline c_5: \neg c \quad \text{Res}(c_1, c_3) \end{array}$$

$$\begin{array}{l} c_5: \neg c \\ \hline c_4: c \\ \hline \perp \quad \text{Res}(c_5, c_4) \\ \text{Logo é inconsistente!} \end{array}$$

b)

$$g \rightarrow c, \neg g \models \neg c$$

$$\text{FNC: } c_1 \equiv g \rightarrow c \equiv \neg g \vee c$$

$$\begin{array}{l} c_2 \equiv \neg g \\ c_3 \equiv c \end{array}$$

$$\mathcal{B} = \left\{ \underbrace{\neg g \vee c}_{c_1}, \underbrace{\neg g}_{c_2}, \underbrace{c}_{c_3} \right\} \text{ não é inconsistente pois não há resolventes.}$$

Falta provar!

Logo a dedução é falsa.

c)

$$\begin{array}{l} c: \text{"mordomo cometeu o crime"} \\ m: \text{"estava nervoso quando interrogado"} \end{array}$$

$$c \rightarrow m, m \models c$$

$$\text{FNC: } c_1 \equiv c \rightarrow m \equiv \neg c \vee m$$

$$c_2 \equiv m$$

$$\mathcal{B} = \{ \neg c \vee m, m, \neg c \} \text{ não é inconsistente pois não há resolventes.}$$

Falta provar!

Logo a afirmação é falsa.

d)

$$r \rightarrow q, r \vee (\neg p) \models (\neg q \rightarrow \neg p)$$

$$\text{FNC: } c_1 \equiv r \rightarrow q \equiv \neg r \vee q$$

$$c_2 \equiv r \vee (\neg p)$$

$$\ell_3 \equiv \neg (\neg q \rightarrow \neg p) \equiv \neg (q \vee (\neg p)) = \underbrace{\neg q}_{c_3} \wedge \underbrace{\neg p}_{c_4}$$

$\mathcal{B} = \{\neg r \vee q, r \vee (\neg p), \neg q, p\}$  é inconsistente:

$$c_1: \neg r \vee q$$

$$\underline{c_3: \neg q}$$

$$\underline{c_5: \neg r} \quad \text{Res}(c_1, c_3)$$

$$c_5: \neg r$$

$$\underline{c_2: r \wedge (\neg p)}$$

$$c_6: \neg p \quad \text{Res}(c_5, c_2)$$

$$c_6: \neg p$$

$$\underline{c_4: p}$$

$$\perp \quad \text{Res}(c_6, c_4)$$

Logo é inconsistente!

A afirmação é verdadeira!

e)

$$\neg(p \vee q) \models \neg p$$

$$\text{FNC: } \varphi_1 \equiv \neg(p \vee q) \equiv \underbrace{\neg p}_{c_1} \wedge \underbrace{\neg q}_{c_2}$$

$$c_3 \equiv p$$

$\mathcal{B} = \{\neg p, \neg q, p\}$  é inconsistente:

$$c_1: \neg p$$

$$c_2: p$$

$$\perp \quad \text{Res}(c_1, c_2)$$

Logo é inconsistente!

A afirmação é verdadeira!