

Pontifícia Universidade Católica do Paraná

LISTA DE EXERCÍCIOS 06 – RESOLUÇÃO DE PROBLEMAS COM LOGICA MATEMÁTICA

Regras de Inferência

Regras de Inferência:

Modus Ponens: Silogismo Disjuntivo: Dilema Construtivo: Adição: $A \lor B$ $A \lor B$ $A \rightarrow B$ $C \rightarrow D$ $A \rightarrow B$ $B \vee A$ $A \lor B$ В $A \lor C$ Simplificação: Modus Tollens: $B \vee D$ Silogismo Hipotético: $A \wedge B$ $A \wedge B$ $A \rightarrow B$ $A \rightarrow B$ Dilema Destrutivo: __¬<u>B</u> __¬A $B \rightarrow C$ $A \rightarrow B$ Conjunção: $A \rightarrow C$ $C \rightarrow D$ A A $\neg B \lor \neg D$ В В $\neg A \lor \neg C$ $A \wedge B$ $B \wedge A$

Exercícios:

1. Indique a regra de inferência que justifica a validade de:

a)
$$\{(p \rightarrow q)\} \models (p \rightarrow q) \lor \neg r$$

b)
$$\{\neg p \land (q \rightarrow r)\} \models \neg p$$

c)
$$\{(p \rightarrow q), (q \rightarrow \neg r)\} \models (p \rightarrow \neg r)$$

d)
$$\{p \rightarrow (q \rightarrow r), p\} \models q \rightarrow r$$

e)
$$\{(q \lor r) \rightarrow \neg p, \neg \neg p\} \models \neg (q \lor r)$$

f)
$$\{(p \rightarrow q), (r \rightarrow \neg s)\} \models (p \rightarrow q) \land (r \rightarrow \neg s)$$

g)
$$\{(p \land q) \lor (\neg p \land r), \neg (\neg p \land r)\} \vDash (p \land q)$$



2. Indique uma possível conclusão para:

a)
$$\{(s \lor t) \rightarrow (r \land q), (r \land q) \rightarrow \neg p\}$$

b)
$$\{(p \leftrightarrow q) \rightarrow \neg(r \land s), \neg \neg(r \land s)\}$$

$$c) \hspace{0.2cm} \{\hspace{0.1cm} s \vee (\hspace{0.1cm} r \wedge t\hspace{0.1cm})\hspace{0.1cm}, \neg \hspace{0.1cm} s\hspace{0.1cm}\}$$

d)
$$\{p \rightarrow (r \lor \neg s), (r \lor \neg s) \rightarrow t\}$$

e)
$$\{p \rightarrow r, \neg q \rightarrow \neg s, p \lor \neg q\}$$

$$f) \quad \{\, \neg\, p \lor \neg\, q \,, \neg\, \neg\, q \,\}$$

g)
$$\{p \rightarrow (\neg r \land q), \neg (\neg r \land q) \lor \neg s, \neg q \rightarrow s\}$$



3. Construa as deduções:

a)
$$\{(p \land q) \rightarrow s, p, q\} \vDash s$$

b)
$$\{p \rightarrow q, \neg p \rightarrow r, \neg q\} \models r$$

c)
$$\{p \rightarrow q, q \rightarrow \neg \neg r, s \rightarrow \neg r, p\} \vDash \neg s$$

d)
$$\{p \land q, p \rightarrow r, q \rightarrow s\} \models r \land s$$

e)
$$\{p \rightarrow (\neg q \land r), p, s \rightarrow q, s \lor t\} \models t$$

f)
$$\{(p \lor q) \rightarrow (p \rightarrow (s \land t)), p \land r\} \vDash t \lor u$$

g)
$$\{p \rightarrow q, \neg q, (\neg p \lor \neg r) \rightarrow s\} \models s$$

h)
$$\{p \rightarrow \neg r, p, s \rightarrow r\} \vDash \neg s$$

i)
$$\{p \rightarrow q, p \rightarrow \neg r, p\} \vDash q \land \neg r$$

$$j) \quad \{ \neg p \lor \neg \neg q , \neg \neg p , \neg r \to \neg q \} \vDash \neg \neg r$$

$$k) \quad \{\; p \wedge \neg \, q \,,\, q \vee \neg \, r \,,\, s \rightarrow r \,\} \vDash p \wedge \neg s$$