

EXERCÍCIOS PARA A FIXAÇÃO DE CONTEÚDOS

Você pode, e deve, realizar os exercícios aqui listados em grupo, com consulta a internet, ao monitor, e ao professor. Estes exercícios não contabilizam presenças nem contam notas para a sua média da disciplina. São exercícios para fixação do conteúdo e para o seu aprendizado particular.

Você deverá entregar as respostas usando o Microsoft Word (.docx) com todas as fórmulas, variáveis e operadores definidos com o uso do Microsoft Word Equation Writer. Alternativamente você poderá utilizar o Latex (<https://www.overleaf.com/>) e enviar as respostas no formato .tex.

Estes exercícios foram gentilmente cedidos pela Profa. Cristina Versoça Perez Barrios de Souza.

MATERIAL UTILIZADO

Apenas o material apresentado em aula e o livro texto, buscas na internet e consultas a seus colegas de classe e ao professor.

1. Considere a interpretação w onde $V(p) \equiv F$, $V(q) \equiv T$ e $V(r) \equiv T$. Determine se a interpretação w satisfaz, ou não, as seguintes fórmulas.

a) $(\neg p \vee \neg q) \rightarrow (p \vee \neg r)$

b) $\neg(\neg p \rightarrow \neg q) \wedge r$

c) $\neg(\neg p \rightarrow q \wedge \neg r)$

Solução: Dada interpretação $V(p) \equiv F$, $V(q) \equiv T$ e $V(r) \equiv T$.

a) Não Satisfaz a $(\neg p \vee \neg q) \rightarrow (p \vee \neg r)$.

p	q	r	$(\neg p \vee \neg q)$	$(p \vee \neg r)$	$(\neg p \vee \neg q) \rightarrow (p \vee \neg r)$
F	T	T	T	F	F

b) Satisfaz a $\neg(\neg p \rightarrow \neg q) \wedge r$.

p	q	r	$(\neg p \rightarrow \neg q)$	$(\neg p \rightarrow \neg q) \wedge r$	$\neg(\neg p \rightarrow \neg q) \wedge r$
F	T	T	F	F	T

c) Satisfaz a $\neg(\neg p \rightarrow q \wedge \neg r)$.

p	q	r	$(q \wedge \neg r)$	$(\neg p \rightarrow q \wedge \neg r)$	$\neg(\neg p \rightarrow q \wedge \neg r)$
F	T	T	F	F	T

2. Determine a tabela verdade das seguintes fórmulas, se possível.

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

b) $(\neg p \vee q) \wedge (q \rightarrow \neg q \wedge \neg p) \wedge (p \vee r)$

c) $p \wedge \neg q \rightarrow p \wedge q$

Solução:

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

p	q	$(p \rightarrow q)$	$(p \rightarrow \neg q)$	$(p \rightarrow q) \vee (p \rightarrow \neg q)$
-----	-----	---------------------	--------------------------	-------------------------------------------------

T	T	T	F	T
T	F	F	T	T
F	T	T	T	T
F	F	T	T	T

b) $(\neg p \vee q) \wedge (q \rightarrow \neg q \wedge \neg p) \wedge (p \vee r)$

p	q	r	$(\neg p \vee q)$	$(\neg q \wedge \neg p)$	$(q \rightarrow \neg q \wedge \neg p)$	$(p \vee r)$	$(\neg p \vee q) \wedge (q \rightarrow \neg q \wedge \neg p) \wedge (p \vee r)$
T	T	T	T	F	F	T	F
T	T	F	T	F	F	T	F
T	F	T	F	F	T	T	F
T	F	F	F	F	T	T	F
F	T	T	T	F	F	T	F
F	T	F	T	F	F	F	F
F	F	T	T	T	T	T	T
F	F	F	T	T	T	F	F

c) $p \wedge \neg q \rightarrow p \wedge q$

p	q	$p \wedge \neg q$	$p \wedge q$	$p \wedge \neg q \rightarrow p \wedge q$
T	T	F	T	T
T	F	T	F	F
F	T	F	F	T
F	F	F	F	T

3. Determine se as expressões a seguir são logicamente equivalentes.

- a) $p \rightarrow (q \wedge \neg q) \Leftrightarrow \neg p$
- b) $(\neg p \vee q) \wedge (q \wedge \neg p) \Leftrightarrow (p \vee r)$
- c) $p \vee (q \wedge r) \Leftrightarrow (p \wedge r) \vee q$
- d) $(p \wedge \neg q) \Leftrightarrow \neg(p \leftrightarrow q)$

Solução

a) São equivalentes: $p \rightarrow (q \wedge \neg q) \Leftrightarrow \neg p$

p	q	$(q \wedge \neg q)$	$p \rightarrow (q \wedge \neg q)$	$\neg p$
T	T	F	F	F
T	F	F	F	F
F	T	F	T	T
F	F	F	T	T

b) Não são equivalentes: $(\neg p \vee q) \wedge (q \wedge \neg p) \Leftrightarrow (p \vee r)$

p	q	r	$(\neg p \vee q)$	$(q \wedge \neg p)$	$(\neg p \vee q) \wedge (q \wedge \neg p)$	$(p \vee r)$
T	T	T	T	F	F	T
T	T	F	T	F	F	T
T	F	T	F	F	F	T
T	F	F	F	F	F	T
F	T	T	T	T	T	T
F	T	F	T	T	T	F
F	F	T	T	F	F	T
F	F	F	T	F	F	F

c) Não são equivalentes: $p \vee (q \wedge r) \Leftrightarrow (p \wedge r) \vee q$

p	q	r	$(q \wedge r)$	$p \vee (q \wedge r)$	$(p \wedge r)$	$(p \wedge r) \vee q$
T	T	T	T	T	T	T
T	T	F	F	T	F	T
T	F	T	F	T	T	T
T	F	F	F	T	F	F
F	T	T	T	T	F	T
F	T	F	F	F	F	T
F	F	T	F	F	F	F
F	F	F	F	F	F	F

d) Não são equivalentes: $(p \wedge \neg q) \Leftrightarrow \neg(p \leftrightarrow q)$

p	q	$(p \wedge \neg q)$	$\neg(p \leftrightarrow q)$
T	T	F	F
T	F	T	T
F	T	F	T
F	F	F	F

4. Considerando as fórmulas a seguir, determine se elas são válidas, satisfáveis ou insatisfáveis, tautológicas, contraditórias ou contingente.

- a) $(p \rightarrow (q \rightarrow r)) \rightarrow ((r \rightarrow q))$
- b) $(p \wedge q) \vee (\neg q \wedge \neg p)$
- c) $(\neg p \rightarrow q) \vee ((p \wedge \neg r) \leftrightarrow q)$
- d) $(p \rightarrow q) \wedge (p \rightarrow \neg q)$

Solução:

a) Satisfável em todas as interpretações exceto C e G, não é válida, tautológica, insatisfável ou contraditória. É, sem dúvida, contingente.

	p	q	r	$(q \rightarrow r)$	$p \rightarrow (q \rightarrow r)$	$((r \rightarrow q))$	$(p \rightarrow (q \rightarrow r)) \rightarrow ((r \rightarrow q))$
A	T	T	T	T	T	T	T
B	T	T	F	F	F	T	T
C	T	F	T	T	T	F	F
D	T	F	F	T	T	T	T
E	F	T	T	T	T	T	T
F	F	T	F	F	T	T	T
G	F	F	T	T	T	F	F
H	F	F	F	T	T	T	T

b) Satisfável em a e d, não é tautológica, nem contraditória, nem válida nem insatisfável. É contingente.

	p	q	$(p \wedge q)$	$(\neg q \wedge \neg p)$	$(p \wedge q) \vee (\neg q \wedge \neg p)$
A	T	T	T	F	T
B	T	F	F	F	F
C	F	T	F	F	F
D	F	F	F	T	T

c) É satisfável em todas as interpretações, tautológica e válida. Não é insatisfável nem contingente.

p	q	r	$(\neg p \rightarrow q)$	$(p \wedge \neg r)$	$((p \wedge \neg r) \leftrightarrow q)$	$(\neg p \rightarrow q) \vee ((p \wedge \neg r) \leftrightarrow q)$
T	T	T	T	F	F	T
T	T	F	T	T	T	T
T	F	T	F	F	T	T
T	F	F	T	T	F	T
F	T	T	T	F	F	T
F	T	F	T	F	F	T
F	F	T	F	F	T	T
F	F	F	F	F	T	T

5. Considere uma linguagem proposicional onde p signifique "Sandra é feliz"; q signifique "Patrícia pinta quadros" e r signifique "Amélia é feliz". Formalize as seguintes sequências:

- Se Sandra é feliz, então Amélia é feliz.
- Se Sandra não é feliz, então Patrícia não pinta quadros.
- Já que Sandra e Amélia são felizes, então Patrícia pinta quadros.
- Quando Patrícia pinta quadros e Amélia não é feliz Sandra também não é.

Solução:

- $p \rightarrow r$
- $\neg p \rightarrow \neg q$
- $(p \wedge r) \rightarrow q$
- $(q \wedge \neg r) \rightarrow \neg p$

6. Beatriz, encontrou os baús A e B em uma caverna. Ela conhece a lenda destes baús e sabe que um contém um tesouro e o outro uma maldição. No baú A está escrito: "Ao menos um destes baús contém um tesouro". Enquanto isso no baú B está escrito: "No baú A existe uma maldição". Beatriz também sabe que ou as duas inscrições são verdadeiras ou as duas são falsas. Será possível encontrar o tesouro? Se sim, qual baú Beatriz deve abrir?

Solução:

Considere uma linguagem proposicional onde p representa "baú A contém o tesouro" e q representa "baú B contém o tesouro"

Neste ponto podemos afirmar que $\neg p$ significa "baú A contém uma maldição" e que $\neg q$ significa "Baú B contém uma maldição." Apenas um contém o tesouro. Apenas um contém a maldição.

Podemos formalizar o conhecimento de Beatriz:

- "Ao menos um destes baús contém um tesouro" ou seja, $p \vee q$;
- "O Baú A contém uma maldição" ou seja, $\neg p$
- "Ou as duas inscrições são verdadeiras ou falsas", ou seja $(p \vee q) \leftrightarrow \neg p$

Precisamos verificar existe alguma interpretação que satisfaz $(p \vee q) \leftrightarrow \neg p$ e você pode usar uma tabela verdade para isso.

	p	q	$(p \vee q)$	$\neg p$	$(p \vee q) \leftrightarrow \neg p$
A	T	T	T	F	F
B	T	F	T	F	F
C	F	T	T	T	T
D	F	F	F	T	F

Na interpretação c , onde $V(p) \equiv F$ e $V(q) \equiv T$ a fórmula $(p \vee q) \leftrightarrow \neg p$ está satisfeita. Então, Beatriz pode abrir os baús. Como decidimos que p indicando que o baú A contém o tesouro e nessa interpretação temos $V(p) \equiv F$ podemos afirmar que o baú B contém o tesouro.

7. Sem utilizar uma tabela verdade, reduza as seguinte fórmulas a forma normal conjuntiva.

- a) $\neg(\neg p \vee q) \vee (r \rightarrow \neg s)$
- b) $(\neg p \rightarrow q) \rightarrow (q \rightarrow \neg r)$
- c) $\neg(((p \rightarrow q)) \rightarrow p) \rightarrow a$

Solução:

a) Considerando $\neg(\neg p \vee q) \vee (r \rightarrow \neg s)$ teremos

- i. $\neg(\neg p \vee q) \vee (\neg r \vee \neg s)$ (**Distributiva da Negação**)
- ii. $(\neg\neg p \wedge \neg q) \vee (\neg r \vee \neg s)$ (**Retiramos a negação dupla**)
- iii. $(p \wedge \neg q) \vee (\neg r \vee \neg s)$ (**Distributiva da Disjunção**)
- iv. $(p \vee (\neg r \vee \neg s)) \wedge (\neg q \vee (\neg r \vee \neg s))$ (**Forma Normal Conjuntiva**)

b) Considerando $(\neg p \rightarrow q) \rightarrow (q \rightarrow \neg r)$ teremos:

- i. $(\neg p \rightarrow q) \rightarrow (q \rightarrow \neg r)$ (**Usando a equivalência a disjunção**)
- ii. $(\neg\neg p \vee q) \rightarrow (\neg q \vee \neg r)$ (**Usando a equivalência a conjunção**)
- iii. $\neg((p \vee q) \wedge \neg(\neg q \vee \neg r))$

c) Considerando $\neg(((p \rightarrow q)) \rightarrow p) \rightarrow a$ teremos:

- i. $\neg(((p \rightarrow q) \rightarrow p) \rightarrow a)$ (**Usando a equivalência a conjunção**)
- ii. $\neg((\neg(p \wedge \neg q) \rightarrow p) \rightarrow a)$ (**Usando a equivalência a disjunção**)
- iii. $\neg((\neg(p \wedge \neg q) \wedge \neg p) \vee a)$ (**Usando De Morgan**)
- iv. $(\neg(\neg(p \wedge \neg q) \wedge \neg p) \wedge \neg a)$ (**Usando De Morgan**)
- v. $((\neg(\neg p \vee q) \vee p) \wedge \neg a)$

8. Sem utilizar uma tabela verdade, reduza as seguintes fórmulas a forma normal conjuntiva.

- a) $q \rightarrow ((p \rightarrow (q \rightarrow r))) \rightarrow ((p \rightarrow q) \rightarrow (p \rightarrow r))$
- b) $(\neg p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow \neg r)$
- c) $\neg(((p \rightarrow q) \rightarrow p) \rightarrow a)$

a) Considerando $q \rightarrow ((p \rightarrow (q \rightarrow r))) \rightarrow ((p \rightarrow q) \rightarrow (p \rightarrow r))$ teremos:

- i. $q \rightarrow ((p \rightarrow (q \rightarrow r))) \rightarrow ((p \rightarrow q) \rightarrow (p \rightarrow r))$ (**equiv. Disjuntiva**)
- ii. $\neg q \vee ((p \rightarrow (q \rightarrow r))) \rightarrow ((p \rightarrow q) \rightarrow (p \rightarrow r))$ (**equiv. Disjuntiva**)
- iii. $\neg q \vee ((p \rightarrow (\neg q \vee r))) \rightarrow ((\neg p \vee q) \rightarrow (\neg p \vee r))$ (**equiv. Disjuntiva**)
- iv. $\neg q \vee ((p \rightarrow (\neg q \vee r))) \rightarrow (\neg(\neg p \vee q) \vee (\neg p \vee r))$ (**equiv. Disjuntiva**)

v. $\left(\left(\neg q \vee \left(\left(\neg p \vee (\neg q \vee r) \right) \right) \right) \right) \rightarrow \left(\neg(\neg p \vee q) \vee (\neg p \vee r) \right)$ (equiv. Conjuntiva)

vi. $\neg \left(\left(\neg q \vee \left(\left(\neg p \vee (\neg q \vee r) \right) \right) \right) \right) \wedge \neg \left(\neg(\neg p \vee q) \vee (\neg p \vee r) \right)$

b) Considerando $(\neg p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow \neg r)$ teremos:

i. $(\neg p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow \neg r)$ (equiv. Disjuntiva)

ii. $(p \vee q) \wedge (\neg q \vee \neg r)$

c) Considerando $\neg(((p \rightarrow q) \rightarrow p) \rightarrow a)$ teremos:

i. $\neg(((p \rightarrow q) \rightarrow p) \rightarrow a)$ (equiv. Disjuntiva)

ii. $\neg(\neg((p \rightarrow q) \rightarrow p) \vee a)$ (equiv. Disjuntiva)

iii. $\neg(\neg(\neg(p \rightarrow q) \vee p) \vee a)$ (De Morgan)

iv. $\neg((\neg\neg(p \rightarrow q) \wedge \neg p) \vee a)$ (De Morgan)

v. $(\neg((p \rightarrow q) \wedge \neg p) \wedge \neg a)$ (equiv. Disjuntiva)

vi. $(\neg((\neg p \vee q) \wedge \neg p) \wedge \neg a)$ (De Morgan)

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

9. Após o falecimento do seu pai, homem sério e que nunca disse uma mentira na vida. Tônia encontra três caixas etiquetadas. Na caixa um se lê "o dinheiro não está aqui". Na etiqueta da caixa dois é possível ler "o dinheiro não está aqui" e na caixa três há uma etiqueta que diz "o dinheiro está na caixa 2". Na frente das três caixas existe uma nota do seu pai onde está escrito, em letras garrafais, "Apenas uma etiqueta contém a verdade, as outras duas são mentiras. Apenas quem abrir a caixa certa ficará com o dinheiro".

Formalize o problema e determine qual caixa Tônia deve abrir.

Solução:

Se p, q e r representarem respectivamente as caixas 1, 2 e 3 de tal forma que $p \equiv$ o dinheiro está na caixa 1, $q \equiv$ o dinheiro está na caixa 2 e $r \equiv$ o dinheiro está na caixa 3 e, considerando as informações do problema teremos:

a) Como apenas uma caixa contém o dinheiro teremos:

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

b) Como apenas uma mensagem é verdadeira:

b.1 – Se a primeira mensagem é verdadeira as outras duas são falsas e o dinheiro não está na caixa 1. Logo: $(\neg p \wedge \neg q \wedge \neg r)$;

b.2 – Se a segunda mensagem é verdadeira teremos: $(\neg p \wedge q \wedge \neg r)$

b.3 – Se a terceira mensagem é verdadeira teremos: $(\neg p \wedge \neg q \wedge r)$

$$\begin{aligned} & (\neg p \wedge \neg \neg q \wedge \neg q) \vee (\neg \neg p \wedge \neg q \wedge \neg q) \vee (\neg \neg p \wedge \neg \neg q \wedge q) \\ & (F) \vee (p \wedge \neg q) \vee (p \wedge q) \\ & (p \wedge \neg q) \vee (p \wedge q) \end{aligned}$$

Agora podemos fazer uma tabela verdade:

p	q	r	$(p \wedge \neg q \wedge \neg r) \vee (\neg p \wedge q \wedge \neg r) \vee (\neg p \wedge \neg q \wedge r)$	$(p \wedge \neg q) \vee (p \wedge q)$
T	T	T	F	T
T	T	F	F	T
T	F	T	F	T
T	F	F	T	T
F	T	T	F	F
F	T	F	T	F
F	F	T	T	F
F	F	F	F	F

A única possibilidade que satisfaz as duas fórmulas é $p \equiv T$, $q \equiv F$ e $r \equiv F$ logo Tânia deve abrir a caixa um.