



UNIVERSIDADE DE BRASÍLIA
Campus UnB Gama (FGA)

Curso: Engenharia de Software
Professor: Cristiane Loesch de Souza Costa
Disciplina: Matemática Discreta I

Data: 03/07/2024
Turma: T01

Matrícula:

232000679

Nota: 61,2/100

Aluno: Anderson Fernandes da Silva

AVALIAÇÃO P2

QUESTÃO 1 (0,5 pontos)

Considere as três sentenças abaixo:

- I. Einstein ganhou o prêmio Nobel, em 1922, por sua descoberta sobre o efeito fotoelétrico. *Proposição (sim)*
- II. Einstein foi indicado ao prêmio Nobel 62 vezes. *Proposição (sim)*
- III. Ele foi professor substituto. *Não*

Em relação às sentenças I, II e III, sabendo que uma proposição é a sentença a qual pode-se atribuir um valor lógico, assinale a alternativa CORRETA:

- A. Apenas a sentença I trata-se de uma proposição.
- B. As sentenças I e II são sentenças abertas.
- C. Apenas a sentença II é uma proposição.
- D. As sentenças I e II possuem valor lógico atribuível.
- E. As sentenças II e III são proposições.

QUESTÃO 2 (0,5 pontos) Considere as proposições p : o dia está ensolarado e a temperatura é baixa e q : é inverno. A partir delas tem-se a proposição composta:

Se o dia está ensolarado e a temperatura é baixa, então é inverno.

A negação da condicional acima está, corretamente, apresentada em:

- A. Se o dia não está ensolarado ou a temperatura não está baixa, então não é inverno.
- B. Se o dia não está ensolarado ou a temperatura não está baixa, então é inverno.
- C. Se o dia não está ensolarado e a temperatura não está baixa, então é inverno.
- D. O dia não está ensolarado ou a temperatura não é baixa e é inverno.
- E. O dia está ensolarado e a temperatura é baixa e não é inverno.

*MANÉ
mantém
O dia está ensolarado
e a temperatura
é baixa e não é
inverno*

QUESTÃO 3 (0,5 pontos) (Adaptada - VUNESP – Câmara de Olímpia SP/ Analista de Sistemas/2022)

Considere a proposição abaixo:

"Se Paula é capacitada e não é relapsa, então Paula será contratada".

Uma proposição equivalente a ela é a proposição:

- A. Se Paula não for contratada, então Paula não é capacitada ou é relapsa.
- B. Paula é capacitada e não é relapsa e Paula não será contratada.
- C. Se Paula for contratada, então é capacitada e não é relapsa.
- D. Paula será contratada e Paula é capacitada ou não é relapsa.
- E. Se Paula não é capacitada ou é relapsa, então Paula não será contratada.

P: p \wedge q \rightarrow r.

QUESTÃO 4 (0,5 pontos) Considere as proposições a seguir:

p: O número 352 é divisível por 2

q: O número 352 é divisível por 4

r: O número 352 é divisível por 3

V

A tradução para a linguagem simbólica da proposição:

É falso que o número 352 é divisível por 2 e por 3, ou o número 352 não é divisível por 4

está indicada na alternativa:

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

- A. $(\sim p \wedge r) \wedge \sim q$ ← errado, negou somente o P e usou a conjunção
- B. $(\sim p \wedge r) \vee q$ ← errado, negou somente uma op
- C. $\sim(p \wedge r) \vee \sim q$ ← certo
- D. $(p \wedge \sim r) \vee \sim q$ ← negou somente o r
- E. $\sim(p \wedge r) \wedge \sim r$ ← usou conjunção

QUESTÃO 5 (0,5 pontos) (Adaptada - FCC (2011))

Em uma cidade fictícia, o jornal local publicou a seguinte manchete:

Toda agência do Banco Arco-íris tem deficit de funcionários.

Uma vez que tal informação tratava-se de "fake news", o jornal precisou retratar-se, publicando a negação de tal manchete. Dentre as sentenças abaixo, aquela que expressa, corretamente, a negação é:

- A. Qualquer agência do Banco Arco-íris não tem deficit de funcionários. X
- B. Todas as agências do Banco Arco-íris não tem deficit de funcionários. X
- C. Alguma agência do Banco Arco-íris não tem deficit de funcionários. ← certa
- D. Existem agências com deficit de funcionários que não pertencem ao Banco Arco-íris X
- E. O quadro de funcionários do Banco Arco-íris está completo. X

QUESTÃO 6 (0,5 pontos) Considere : $C(x)$: x é criança

$S(x)$: x toma sorvete, todo domingo

$Ch(x)$: x não come chocolate

A representação simbólica da sentença

"Toda criança que toma sorvete, todo domingo, não come chocolate."

esta corretamente representada em:

- A. $\forall x : C(x) \wedge S(x) \rightarrow Ch(x)$ ← certo $(\forall x) : C(x) \wedge S(x) \rightarrow Ch(x)$
- B. $\forall x : C(x) \rightarrow S(x) \rightarrow Ch(x)$
- C. $\forall x : C(x) \wedge S(x) \wedge Ch(x)$
- D. $\neg \forall x : C(x) \wedge S(x) \rightarrow Ch(x)$ ← errado
- E. $\forall x : C(x) \rightarrow S(x) \rightarrow Ch(x)$

QUESTÃO 7 (1,0 pontos)

Use regras de inferência, equivalência e lógica dos predicados para provar o argumento abaixo:

$$\forall x : [A(x) \rightarrow \neg B(x)] \wedge \exists x : [C(x) \wedge A(x)] \Rightarrow \exists x : C(x) \wedge \neg B(x)$$

Obs: a demonstração deve ser apresentada por completo e todas as regras utilizadas deverão ser nomeadas e indicar a qual linha da demonstração foram atribuídas.

QUESTÃO 8 (1,0 pontos) Utilizando as regras de inferência e equivalência (disponibilizadas nas tabelas em anexo) , demonstre a proposição a seguir:

$$p \rightarrow q, q \rightarrow r, r \rightarrow s, \neg s, p \vee t \Rightarrow t$$

Obs: Justifique em detalhes sua resposta indicando corretamente quais regras utilizadas e em quais linhas. (não serão aceitas tabelas verdadeas)

QUESTÃO 9 (1,0 pontos) (Adaptada (CPCON, 2024) – Apresente a Tabela verdade da proposição

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

e classifique seu resultado em tautologia, contradição e contingência.

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

contingência

QUESTÃO 10 (1,0 pontos) (Adaptado – Benevides, P. F.) Considere o argumento seguinte.

Se vejo televisão aborreço-me.

Se leio o jornal desiludo-me.

Se me aborreço ou me desiludo, fico nervoso.

Eu nunca fico nervoso.

Logo, se leio o jornal não vejo televisão.

Identificando as proposições simples nas sentenças em linguagem natural escritas neste exemplo, tem-se:

p : vejo televisão

q : me aborreço

r : leio o jornal

s: me desiludo

t: fico nervoso

Represente simbolicamente as proposições e verifique a validade do argumento utilizando regras de inferência, equivalencia e/ou de predicados adequadas.

Obs: a demonstração deve ser apresentada por completo e todas as regras utilizadas deverão ser nomeadas e indicar a qual linha da demonstração foram atribuídas.

Equivalências Lógicas		Propriedades condicionais		Negação		Equivalências Quantificadas	
Elementos Neutros	$p \wedge V \Leftrightarrow p$ $p \vee F \Leftrightarrow p$	$(P \rightarrow q) \Leftrightarrow (\neg q \rightarrow \neg P)$ contraposição $(P \rightarrow q) \Leftrightarrow (\neg P \vee q)$ implicação $(P \rightarrow q) \Leftrightarrow (\neg P \wedge \neg q)$ implicação \circ	Conjunção: $\neg(p \wedge q) = \neg p \vee \neg q$ Disjunção: $\neg(\neg p \vee q) = \neg p \wedge \neg q$ Condiconal: $\neg(P \rightarrow q) = p \wedge \neg q$ Bicondicional: $\neg(P \rightarrow q) = P \vee q$ $\neg(\neg P \rightarrow q) = (P \wedge \neg q) \vee (q \wedge \neg P)$	$\forall x: [P(x) \wedge Q(x)]$ $\equiv \forall x: P(x) \wedge \forall x: Q(x)$ $\exists x: [P(x) \vee Q(x)]$ $\equiv \exists x: P(x) \vee \exists x: Q(x)$	$\forall x: P(x) \equiv \exists x: \neg P(x)$ $\neg \exists x: P(x) \equiv \forall x: \neg P(x)$ $\forall x: P(x) \equiv \neg \exists x: \neg P(x)$ $\exists x: P(x) \equiv \neg \forall x: \neg P(x)$	$\forall x: P(x) \wedge Q(x)$ $\equiv \forall x: P(x)$	Instanciação Universal
Dominação	$P \vee V \Leftrightarrow V$ $p \wedge F \Leftrightarrow F$	$p \rightarrow q \Leftrightarrow p \vee q$ $\neg(p \rightarrow \neg q) \Leftrightarrow p \wedge q$ $\neg(p \rightarrow q) \Leftrightarrow p \wedge \neg q$	$(P \rightarrow q) \wedge (P \rightarrow r) \Leftrightarrow P \rightarrow (q \wedge r)$ $(P \rightarrow r) \wedge (q \rightarrow r) \Leftrightarrow (P \vee q) \rightarrow r$ $(P \rightarrow q) \vee (P \rightarrow r) \Leftrightarrow P \rightarrow (q \vee r)$ $(P \rightarrow r) \vee (q \rightarrow r) \Leftrightarrow (P \wedge q) \rightarrow r$	Adição $p \Rightarrow p \vee q$ Modus Ponens $p \rightarrow q, p \Rightarrow q$ Modus Tollens $p \rightarrow q, \neg q \Rightarrow \neg p$	$\forall x: P(x)$ $P(c)$	$\forall x: P(x) \wedge Q(x)$ $\equiv \forall x: P(x)$	Generalização Universal
Indempotentes	$p \vee p \Leftrightarrow p$ $p \wedge p \Leftrightarrow p$	$p \wedge (q \wedge r) \Leftrightarrow (p \wedge q) \wedge (p \wedge r)$ $p \wedge (q \vee r) \Leftrightarrow (p \wedge q) \vee (p \wedge r)$	$(p \vee q) \vee r \Leftrightarrow p \vee (q \vee r)$ $(p \wedge q) \wedge r \Leftrightarrow p \wedge (q \wedge r)$	$\neg(p \rightarrow q) \Leftrightarrow (q \rightarrow p)$ $\neg(p \rightarrow r) \Leftrightarrow (q \rightarrow r)$	$\neg P \vee q, \neg P \Rightarrow q$ $\neg P \vee q, \neg q \Rightarrow P$	$\neg \forall x: P(x)$ $P(c)$	Generalização Universal
Comutativa	$p \vee q \Leftrightarrow q \vee p$ $p \wedge q \Leftrightarrow q \wedge p$	$(p \vee q) \vee r \Leftrightarrow (p \vee r) \vee q$ $(p \wedge q) \wedge r \Leftrightarrow (p \wedge r) \wedge q$	$(P \rightarrow q) \vee (P \rightarrow r) \Leftrightarrow P \rightarrow (q \vee r)$ $(P \rightarrow r) \vee (q \rightarrow r) \Leftrightarrow (P \wedge q) \rightarrow r$	$\neg P \vee q, \neg P \Rightarrow q$ $\neg P \vee q, \neg q \Rightarrow P$	$\neg P \vee q, \neg P \Rightarrow q$ $\neg P \vee q, \neg q \Rightarrow P$	$\neg \forall x: P(x)$ $P(c)$	Instanciação Universal
Distributivas	$p \vee (q \wedge r) \Leftrightarrow (p \vee q) \wedge (p \vee r)$ $p \wedge (q \vee r) \Leftrightarrow (p \wedge q) \vee (p \wedge r)$	$(p \vee q) \wedge r \Leftrightarrow p \vee (q \vee r)$ $(p \wedge q) \wedge r \Leftrightarrow p \wedge (q \wedge r)$	$(P \rightarrow q) \wedge (P \rightarrow r) \Leftrightarrow P \rightarrow (q \wedge r)$ $(P \rightarrow r) \wedge (q \rightarrow r) \Leftrightarrow (P \wedge q) \rightarrow r$	$\neg P \vee q, \neg P \Rightarrow q$ $\neg P \vee q, \neg q \Rightarrow P$	$\neg P \vee q, \neg P \Rightarrow q$ $\neg P \vee q, \neg q \Rightarrow P$	$\neg \forall x: P(x)$ $P(c)$	Generalização Universal
Associativas	$(p \vee q) \vee r \Leftrightarrow p \vee (q \vee r)$ $(p \wedge q) \wedge r \Leftrightarrow p \wedge (q \wedge r)$	$(p \vee q) \wedge r \Leftrightarrow p \wedge (q \wedge r)$ $(p \wedge q) \vee r \Leftrightarrow (p \wedge r) \vee q$	$(P \rightarrow q) \vee (P \rightarrow r) \Leftrightarrow P \rightarrow (q \vee r)$ $(P \rightarrow r) \vee (q \rightarrow r) \Leftrightarrow (P \wedge q) \rightarrow r$	$\neg P \vee q, \neg P \Rightarrow q$ $\neg P \vee q, \neg q \Rightarrow P$	$\neg P \vee q, \neg P \Rightarrow q$ $\neg P \vee q, \neg q \Rightarrow P$	$\neg \forall x: P(x)$ $P(c)$	Generalização Universal
Troca de Premissas	$(p \rightarrow (q \rightarrow r)) \Leftrightarrow (q \rightarrow (p \rightarrow r))$						
Dupla Negação	$\neg(\neg p) \Leftrightarrow p$						
Leis de De Morgan	$\neg(p \vee q) \Leftrightarrow \neg p \wedge \neg q$ $\neg(p \wedge q) \Leftrightarrow \neg p \vee \neg q$						
Negação	$p \vee \neg p \Leftrightarrow V$ $p \wedge \neg p \Leftrightarrow F$						
Absorção	$p \vee (p \wedge q) \Leftrightarrow p$ $p \wedge (p \vee q) \Leftrightarrow p$						
						$\exists x: P(x)$ para um c arbitrário	



IDENTIFICAÇÃO:

Nome completo: Anderson Fernandes da Silva

Matrícula: 232000679

$$\begin{array}{l} 8) 1. p \rightarrow q \\ 2. q \rightarrow r \\ 3. r \rightarrow s \\ 4. \neg s \end{array}$$

$$\therefore \textcircled{t} \quad \diagup \diagdown$$

$$\begin{array}{l} 5. p \vee t \\ 6. p \rightarrow r \\ 7. p \rightarrow s \\ 8. \neg t \\ 9. \textcircled{t} \quad \diagup \diagdown \end{array}$$

(1,2) Silogismo hipotético

(3,6) Silogismo hipotético

(4,7) modus tollens

(5,8) Silogismo Disjuntivo

$$\begin{array}{l} 7) 1. \forall x: [A(x) \rightarrow \neg B(x)] \\ 2. \exists x: [C(x) \wedge A(x)] \end{array}$$

$$\therefore [\exists x: C(x) \wedge \neg B(x)] \quad \diagup \diagdown$$

$$3. \overline{C(t)} \wedge A(t)$$

(2) Instância Existencial

$$4. A(t) \rightarrow \neg B(t)$$

(1) Instância Universal

$$5. A(t)$$

(3) Simplificação

$$6. C(t)$$

(3) Simplificação

$$7. \neg B(t)$$

(4,5) Modus Ponens

$$8. \neg(t) \wedge \neg B(t)$$

(6,7) Conjunção

$$9. \boxed{\exists x: C(x) \wedge \neg B(x)}$$

(8) Generalização

Existencial

$$\begin{array}{l} 10) 1. p \rightarrow q \\ 2. r \rightarrow s \end{array}$$

$$\therefore r \rightarrow \neg p \quad \text{p: negação}$$

$$\neg \textcircled{p}$$

q: me não respeita

é: é geral

et: me desculpa

é: é falso

0.2

$$3. q \vee s \rightarrow t$$

$$4. \neg t$$

$$5. r$$

$$6. t$$

$$7. s$$

$$8. \neg(q \vee s)$$

$$9. \neg q \wedge \neg s$$

$$10. \neg q$$

$$11. \textcircled{p}$$

(4) Duplicação

(2,5) Modus Ponens

(3,4) Modus Tollens

(8) Lei de Morgan

(9) Simplificação

(1,10) Modus Tollens