

## LISTA DE EXERCÍCIOS

LISTA 1.1 – Parte B  
(Equivalências proposicionais)

## Leitura necessária:

- *Matemática Discreta e Suas Aplicações, 6ª Edição (Kenneth H. Rosen):*
  - Capítulo 1.2: Equivalências Proposicionais
- *Material suplementar:*
  - Conjunto de slides: Aula 1.2 – Equivalências Proposicionais

## Revisão.

1. Responda formalmente às seguintes perguntas:
  - (a) O que é uma tautologia? E uma contradição? E uma contingência?
  - (b) A equivalência lógica entre duas proposições garante que elas são intercambiáveis em qualquer contexto lógico? Por quê?
  - (c) Explique a diferença entre validade, satisfatibilidade e equivalência lógica no contexto da lógica proposicional.

## Exercícios.

2. **(Rosen 1.2.[5, 6], adaptado)** Utilize tabelas verdade para verificar a propriedade distributiva e a segunda lei de De Morgan.
  - (a)  $p \vee (q \wedge r) \equiv (p \vee q) \wedge (p \vee r)$
  - (b)  $\neg(p \vee q) \equiv \neg p \wedge \neg q$
3. **(Rosen 7th ed. 1.3.[18, 21], adaptado)** Demonstre as equivalências lógicas manipulando os conectivos lógicos (Ou seja, usando as propriedades dos operadores vistas em sala, sem usar tabela da verdade).
  - (a)  $p \Rightarrow q$  é equivalente a  $\neg q \Rightarrow \neg p$
  - (b)  $\neg(p \Leftrightarrow q)$  é equivalente a  $\neg p \Leftrightarrow q$
4. **(Rosen 7th ed. 1.3.31, adaptado)** Várias operações lógicas e matemáticas apresentam uma propriedade chamada associatividade. Uma dada operação  $\square$  é associativa quando:  $A \square (B \square C) = (A \square B) \square C$ . Essa propriedade é válida, por exemplo, para a conjunção lógica ( $\wedge$ ), para a soma de números reais e para a multiplicação de matrizes. Portanto, verifique se a implicação lógica é associativa. Ou seja, verifique se a seguinte equivalência é sempre verdadeira:  $a \Rightarrow (b \Rightarrow c) \equiv (a \Rightarrow b) \Rightarrow c$ . Caso não seja, determine para quais valores de verdade de  $a$ ,  $b$  e  $c$  temos:  $a \Rightarrow (b \Rightarrow c) \neq (a \Rightarrow b) \Rightarrow c$
5. **(Rosen 1.2.42, adaptado)** A forma normal disjuntiva de uma proposição lógica é uma forma padrão de se escrever proposições como uma disjunção de conjunções de variáveis proposicionais ou suas negações.
  - (a) Suponha que uma tabela verdade em  $n$  variáveis proposicionais seja dada. Mostre que uma proposição composta desta tabela verdade pode ser formada tomando a disjunção das conjunções de variáveis ou suas negações, onde uma conjunção é incluída para cada combinação de valores para os quais a proposição composta assume o valor verdade.
  - (b) Escreva  $(p \Rightarrow q) \wedge r$  na forma normal disjuntiva
6. **(Rosen 1.2.29, adaptado)** Mostre que  $(p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow r) \wedge (r \Rightarrow p) \Rightarrow (r \Rightarrow q)$  é uma tautologia.

7. **(Rosen 1.2.43)** Um conjunto de operadores lógicos é chamado de funcionalmente completo quando todas as proposições compostas são logicamente equivalentes a uma proposição composta que envolva apenas esses operadores lógicos. Mostre que  $\neg$ ,  $\wedge$  e  $\vee$  formam um grupo de operadores logicamente funcionalmente completo. (Dica: use o fato de que toda proposição composta é logicamente equivalente a outra na forma normal disjuntiva.)
8. **(Rosen 1.2.60, adaptado)** Quais das proposições compostas abaixo são satisfatíveis?
- (a)  $(p \vee q \vee r) \wedge (\neg p \vee q \vee s) \wedge (p \vee r \vee s) \wedge (\neg p \vee \neg r \vee s) \wedge (q \vee \neg r \vee s) \wedge (p \vee \neg q \vee \neg s) \wedge (p \vee r \vee \neg s) \wedge (\neg p \vee q \vee r)$
- (b)  $(p \vee q \vee r) \wedge (\neg p \vee r \vee s) \wedge (\neg p \vee \neg r \vee s) \wedge (\neg p \vee q \vee \neg s) \wedge (\neg p \vee r \vee \neg s) \wedge (p \vee \neg q \vee r) \wedge (p \vee \neg r \vee s) \wedge (\neg q \vee \neg r \vee \neg s) \wedge (p \vee \neg r \vee \neg s)$
- (c)  $(p \vee q \vee \neg r) \wedge (p \vee \neg q \vee \neg s) \wedge (p \vee \neg r \vee \neg s) \wedge (\neg p \vee \neg q \vee \neg s) \wedge (p \vee q \vee \neg s)$
9. **(Rosen 1.2.61)** Explique como um algoritmo para determinar se uma proposição composta é satisfatível pode ser usado para verificar se uma proposição composta é uma tautologia. (Dica: Se  $p$  é a proposição composta em que você está interessado, aplique o algoritmo de satisfatibilidade em  $\neg p$  e interprete o resultado.)