



# RESOLUÇÃO DE PROBLEMAS COM LÓGICA MATEMÁTICA

---

## 2023

# Manipulação Sintática

## Regras para manipulação e substituição:

- São princípios que permitem a obtenção de fórmulas proposicionais equivalentes a uma fórmula dada, através da substituição de suas subfórmulas.

A fórmula substituída deve ser EQUIVALENTE à fórmula original.

Seja  $A$  uma fórmula que contém as variáveis  $p_1, p_2, \dots, p_n$ . Se  $A$  é uma tautologia, então a fórmula  $B$ , obtida pela substituição de  $p_1, \dots, p_n$  por fórmulas  $A_1, \dots, A_n$ , é uma tautologia.

# O que é uma subfórmula?

Dada uma fórmula  $H$ , suas subfórmulas são definidas por:

- $H$  é uma subfórmula de  $H$ .
- Se  $H = \neg p$ , então  $p$  é uma subfórmula de  $H$ .
- Se  $H$  é uma fórmula do tipo:  $(q \wedge r)$ ,  $(q \vee r)$ ,  $(q \rightarrow r)$  ou  $(q \leftrightarrow r)$ , então  $q$  e  $r$  são subfórmulas de  $H$ .
- Se  $G$  é uma subfórmula de  $H$ , então toda subfórmula de  $G$  é subfórmula de  $H$ .

# O que é uma subfórmula?

Quais são as subfórmulas?

Exemplos:

a)  $H = (\neg p \wedge q)$

b)  $G = ((p \leftrightarrow q) \vee \neg r)$

# O que é uma subfórmula?

Quais são as subfórmulas?

Exemplos:

a)  $H = (\neg p \wedge q)$

$\{\neg p \wedge q, \neg p, q, p\}$

**4 subfórmulas!**

b)  $G = ((p \leftrightarrow q) \vee \neg r)$

# O que é uma subfórmula?

Quais são as subfórmulas?

Exemplos:

a)  $H = (\neg p \wedge q)$

$\{\neg p \wedge q, \neg p, q, p\}$       **4 subfórmulas!**

b)  $G = ((p \leftrightarrow q) \vee \neg r)$

$\{(p \leftrightarrow q) \vee \neg r, p \leftrightarrow q, \neg r, p, q, r\}$       **6 subfórmulas!**

# Equivalências entre os conectivos

$$1) (A \rightarrow B) \equiv (\neg A \vee B)$$

P	Q	$P \rightarrow Q$	$\sim P$	$\sim P \vee Q$
V	V	V	F	V
V	F	F	F	F
F	V	V	V	V
F	F	V	V	V

“Se **você fizer isto**, então **irá se arrepender**.”

$$p \rightarrow q$$

“**Não faça isto** ou **irá se arrepender**.”

$$\sim p \vee q$$

De acordo com a lógica proposicional, a frase que é equivalente a: “Se Marcos estudou, então foi aprovado” é:

- (A) Marcos não estudou e foi aprovado.
- (B) Marcos não estudou e não foi aprovado.
- (C) Marcos estudou ou não foi aprovado.
- (D) Marcos estudou se, e somente se, foi aprovado.
- (E) Marcos não estudou ou foi aprovado.

## Equivalências entre os conectivos

$$2) (A \rightarrow B) \equiv \neg (A \wedge \neg B)$$

$$3) (A \leftrightarrow B) \equiv (A \rightarrow B) \wedge (B \rightarrow A)$$

$$4) (A \underline{\vee} B) \equiv \neg (A \leftrightarrow B) \equiv (A \vee B) \wedge \neg (A \wedge B)$$



## Equivalências entre os conectivos

$$5) (A \uparrow B) \equiv \neg (A \wedge B) \equiv (\neg A \vee \neg B)$$

**Negação disjunta:**  $\uparrow$

$$p \uparrow q \equiv \sim p \vee \sim q$$

$$\sim p \uparrow q \equiv$$

$$\sim(p \uparrow q) \equiv$$

$$\sim p \uparrow \sim q \equiv$$

## Equivalências entre os conectivos

$$5) (A \uparrow B) \equiv \neg (A \wedge B) \equiv (\neg A \vee \neg B)$$

**Negação disjunta:**  $\uparrow$

$$p \uparrow q \equiv \sim p \vee \sim q$$

$$\sim p \uparrow q \equiv \sim \sim p \vee \sim q \text{ ou seja } p \vee \sim q$$

$$\sim(p \uparrow q) \equiv \sim(\sim p \vee \sim q)$$

$$\sim p \uparrow \sim q \equiv \sim \sim p \vee \sim \sim q \text{ ou seja } p \vee q$$

## Equivalências entre os conectivos

$$6) (A \downarrow B) \equiv \neg (A \vee B) \equiv (\neg A \wedge \neg B)$$

**Negação conjunta:**  $\downarrow$

$$p \downarrow q \equiv \sim p \wedge \sim q$$

$$\sim p \downarrow q \equiv$$

$$\sim(p \downarrow q) \equiv$$

$$\sim p \downarrow \sim q \equiv$$

## Equivalências entre os conectivos

$$6) (A \downarrow B) \equiv \neg (A \vee B) \equiv (\neg A \wedge \neg B)$$

**Negação conjunta:**  $\downarrow$

$$p \downarrow q \equiv \sim p \wedge \sim q$$

$$\sim p \downarrow q \equiv \sim \sim p \wedge \sim q \text{ ou seja } p \wedge \sim q$$

$$\sim(p \downarrow q) \equiv \sim(\sim p \wedge \sim q)$$

$$\sim p \downarrow \sim q \equiv \sim \sim p \wedge \sim \sim q \text{ ou seja } p \wedge q$$

## Equivalências entre os conectivos

$$7) \neg A \equiv (A \uparrow A) \equiv (A \downarrow A)$$

$$8) (A \wedge B) \equiv ((A \downarrow A) \downarrow (B \downarrow B))$$

$$9) (A \vee B) \equiv ((A \uparrow A) \uparrow (B \uparrow B))$$

# Princípio da Dualidade

Definição de dualidade:

- **Dada uma proposição composta  $P$  formada, exclusivamente, pelos conectivos  $\{ \neg , \wedge , \vee \}$ , mas não necessariamente todos.**
- **A proposição DUAL de  $P$ , chamada de  $P'$ , se dá pela troca dos conectivos  $\vee$  por  $\wedge$  e  $\wedge$  por  $\vee$ .**

A fórmula dual de  $\neg( ( p \wedge q ) \vee \neg r )$  é  $\neg( ( p \vee q ) \wedge \neg r )$

# Princípio da Dualidade

Definição do Princípio de Dualidade:

- Se A e B são fórmulas equivalentes que contêm no máximo os conectivos  $\{ \neg , \wedge , \vee \}$ , então as duais respectivas A' e B' também são equivalentes.

$$\begin{aligned} \text{a) } p \wedge ( p \vee q ) &\equiv p \\ p \vee ( p \wedge q ) &\equiv p \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{b) } \neg( p \vee q ) &\equiv \neg p \wedge \neg q \\ \neg( p \wedge q ) &\equiv \neg p \vee \neg q \end{aligned}$$

# Princípio da Dualidade

## Onde aplicar o Princípio de Dualidade na lógica matemática?

1. **Teoria dos Conjuntos:** O Princípio da Dualidade é aplicado na teoria dos conjuntos para estabelecer relações de dualidade entre afirmações envolvendo a união e interseção de conjuntos. Por exemplo, se uma afirmação é verdadeira para a união de conjuntos, sua dualidade pode ser obtida substituindo a união pela interseção e os elementos verdadeiros por falsos, e vice-versa.
2. **Álgebra de Boole:** O Princípio da Dualidade é aplicado na álgebra de Boole, que é uma forma de álgebra utilizada em lógica digital e projeto de circuitos eletrônicos. Ele permite estabelecer relações de dualidade entre as operações lógicas de "E" (AND) e "OU" (OR), bem como entre as constantes "0" e "1", que representam os valores falsos e verdadeiros, respectivamente, em lógica booleana.
3. **Projeto de Circuitos Lógicos:** O Princípio da Dualidade é aplicado no projeto de circuitos lógicos para simplificar a implementação de circuitos e reduzir o número de portas lógicas necessárias. Por exemplo, é possível obter uma versão dual de um circuito, trocando as operações "E" por "OU" e vice-versa, e invertendo as entradas e saídas do circuito.



# Propriedades

São características específicas de cada conectivo lógico.

## Propriedades dos Conectivos:

1. Comutativa:	$(A \vee B) \equiv (B \vee A)$	$(A \wedge B) \equiv (B \wedge A)$
2. Associativa:	$(A \vee B) \vee C \equiv A \vee (B \vee C)$	$(A \wedge B) \wedge C \equiv A \wedge (B \wedge C)$
3. Distributiva:	$A \vee (B \wedge C) \equiv (A \vee B) \wedge (A \vee C)$	$A \wedge (B \vee C) \equiv (A \wedge B) \vee (A \wedge C)$
4. Identidade (elemento neutro):	$(A \vee F) \equiv A$	$(A \wedge V) \equiv A$
5. Complementativas (elem. absorvente):	$(A \vee V) \equiv V$	$(A \wedge F) \equiv F$
6. De Morgan:	$\neg (A \vee B) \equiv (\neg A \wedge \neg B)$	$\neg (A \wedge B) \equiv (\neg A \vee \neg B)$
7. Idempotentes:	$(A \vee A) \equiv A$	$(A \wedge A) \equiv A$
8. Dupla Negação:	$A \equiv \neg \neg A$	
9. Absorção:	$A \vee (A \wedge B) \equiv A$	$A \wedge (A \vee B) \equiv A$
10. Contraposição:	$(A \rightarrow B) \equiv (\neg B \rightarrow \neg A)$	
11. Prova Condicional:	$A \rightarrow (B \rightarrow C) \equiv (A \wedge B) \rightarrow C$	
12. Tautologia:	$(A \vee \neg A) \equiv V$	
13. Contradição:	$(A \wedge \neg A) \equiv F$	

# Idempotente

Quando uma proposição composta pela mesma proposição simples é equivalente à proposição simples.

$$p \vee p \Leftrightarrow p$$

$$p \wedge p \Leftrightarrow p$$

p	$p \vee p$
V	V
F	F

p	$p \wedge p$
V	V
F	F

# Comutativa

Quando a ordem das proposições não altera a tabela verdade.

$$p \wedge q \Leftrightarrow q \wedge p$$

p	q	$p \wedge q$	$q \wedge p$
V	V	V	V
V	F	F	F
F	V	F	F
F	F	F	F

$$p \vee q \Leftrightarrow q \vee p$$

p	q	$p \vee q$	$q \vee p$
V	V	V	V
V	F	V	V
F	V	V	V
F	F	F	F

# Associativa

Usando um mesmo conectivo a ordem da resolução não altera a tabela verdade.

$$p \vee (q \vee r) \Leftrightarrow (p \vee q) \vee r$$

p	q	r	$(q \vee r)$	$p \vee (q \vee r)$	$(p \vee q)$	$(p \vee q) \vee r$
V	V	V	V	V	V	V
V	V	F	V	V	V	V
V	F	V	V	V	V	V
V	F	F	F	V	V	V
F	V	V	V	V	V	V
F	V	F	V	V	V	V
F	F	V	V	V	F	V
F	F	F	F	F	F	F

$$p \wedge (q \wedge r) \Leftrightarrow (p \wedge q) \wedge r$$

p	q	r	$(q \wedge r)$	$p \wedge (q \wedge r)$	$(p \wedge q)$	$(p \wedge q) \wedge r$
V	V	V	V	V	V	V
V	V	F	F	F	V	F
V	F	V	F	F	F	F
V	F	F	F	F	F	F
F	V	V	V	F	F	F
F	V	F	F	F	F	F
F	F	V	F	F	F	F
F	F	F	F	F	F	F

## Distributiva

Ao usar o conectivo E e OU podemos distribuir o conectivo fora do parênteses para dentro.

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

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

# Exercícios

Transforme nas equivalentes as seguintes proposições:

1)  $q \vee q \vee q \vee q \wedge r$

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

3)  $p \vee p \wedge (p \vee r)$

# Exercícios

Transforme nas equivalentes as seguintes proposições:

$$\begin{aligned} 1) \quad & q \vee q \vee q \vee q \wedge r \\ & q \vee q \vee q \wedge r \\ & q \vee q \wedge r \\ & q \wedge r \end{aligned} \quad \textbf{(Idempotente)}$$

$$\begin{aligned} 2) \quad & (p \vee q) \wedge (p \vee r) \\ & p \vee (q \wedge r) \end{aligned} \quad \textbf{(Distributiva)}$$

$$\begin{aligned} 3) \quad & p \vee p \wedge (p \vee r) \\ & p \wedge (p \vee r) \quad \textbf{(Idempotente)} \\ & (p \wedge p) \vee (p \wedge r) \quad \textbf{(Distributiva)} \\ & p \vee (p \wedge r) \quad \textbf{(Idempotente)} \end{aligned}$$

# Leis de De Morgan

## Primeira Lei:

- **Negar duas proposições ligadas com “E” é o mesmo que negar duas proposições e ligá-las com “OU”.**

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

### Exemplo:

Não é verdade que (Maria trabalha **e** João estuda).

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

Aplicando a primeira lei:

Maria não trabalha **ou** João não estuda.

$$\sim p \vee \sim q$$

### Exemplo:

Não é verdade que (Pedro não brinca **e** Ana dorme).

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

Aplicando a primeira lei:

Pedro brinca **ou** Ana não dorme.

$$p \vee \sim q$$



# Leis de De Morgan

Será que são equivalentes mesmo? Como confirmar?

Exemplo:

Não é verdade que (Maria trabalha **e** João estuda).

$\sim(p \wedge q)$

Aplicando a primeira lei:

Maria não trabalha **ou** João não estuda.

$\sim p \vee \sim q$

Exemplo:

Não é verdade que (Pedro não brinca **e** Ana dorme).

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

Aplicando a primeira lei:

Pedro brinca **ou** Ana não dorme.

$p \vee \sim q$

# Leis de De Morgan

## Segunda Lei:

- **Negar duas proposições ligadas com “OU” é o mesmo que negar duas proposições e ligá-las com “E”.**

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

## Exemplo:

Não é verdade que (Maria trabalha **ou** João estuda).

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

Aplicando a segunda lei:

Maria não trabalha **e** João não estuda.

$$\sim p \wedge \sim q$$

# Dupla negação

A negação da negação de uma proposição apresenta o mesmo valor lógico que a própria proposição.

$$\sim(\sim p) \Leftrightarrow p$$

$p$	$\sim p$	$\sim(\sim p)$
$V$	$F$	$V$
$F$	$V$	$F$



## Exercícios

- 1) A frase “Se o time jogou bem, então foi campeão” é equivalente a qual alternativa? Mostre sua demonstração através da expressão lógica formada.
  - a) O time jogou bem e foi campeão.
  - b) O time não jogou bem ou não foi campeão.
  - c) O time não jogou bem ou foi campeão.
  - d) Se o time não jogou bem, então não foi campeão.
  - e) O time jogou bem se, e somente se, foi campeão.

## Exercícios

- 1) A frase “Se o time jogou bem, então foi campeão” é equivalente a qual alternativa? Mostre sua demonstração através da expressão lógica formada.
- a) O time jogou bem e foi campeão.
  - b) O time não jogou bem ou não foi campeão.
  - c) O time não jogou bem ou foi campeão.
  - d) Se o time não jogou bem, então não foi campeão.
  - e) O time jogou bem se, e somente se, foi campeão.

## Exercícios

2) Simplifique as expressões lógicas usando as propriedades e regras vistas até o momento.

a)  $\sim(P \vee Q) \vee \sim(\sim R)$

b)  $P \rightarrow (Q \vee R)$

c)  $\sim(P \vee (Q \wedge R))$

## Exercícios

2) Simplifique as expressões lógicas usando as propriedades e regras vistas até o momento.

a)  $\sim(P \vee Q) \vee \sim(\sim R)$   
 $\sim(P \vee Q) \vee R$  (remove dupla negação)  
 $(\sim P \wedge \sim Q) \vee R$  (De Morgan)  
 $(R \vee \sim P) \wedge (R \vee \sim Q)$  (Distributiva)

b)  $P \rightarrow (Q \vee R)$

c)  $\sim(P \vee (Q \wedge R))$

# Exercícios

2) Simplifique as expressões lógicas usando as propriedades e regras vistas até o momento.

- a)  $\sim(P \vee Q) \vee \sim(\sim R)$   
 $\sim(P \vee Q) \vee R$  (remove dupla negação)  
 $(\sim P \wedge \sim Q) \vee R$  (De Morgan)  
 $(R \vee \sim P) \wedge (R \vee \sim Q)$  (Distributiva)
- b)  $P \rightarrow (Q \vee R)$   
 $\sim P \vee (Q \vee R)$  (Simplificação da implicação)  
 $(\sim P \vee Q) \vee (\sim P \vee R)$  (Distributiva)
- c)  $\sim(P \vee (Q \wedge R))$



# Exercícios

2) Simplifique as expressões lógicas usando as propriedades e regras vistas até o momento.

a)  $\sim(P \vee Q) \vee \sim(\sim R)$

$\sim(P \vee Q) \vee R$  (remove dupla negação)

$(\sim P \wedge \sim Q) \vee R$  (De Morgan)

$(R \vee \sim P) \wedge (R \vee \sim Q)$  (Distributiva)

b)  $P \rightarrow (Q \vee R)$

$\sim P \vee (Q \vee R)$  (Simplificação da implicação)

$(\sim P \vee Q) \vee (\sim P \vee R)$  (Distributiva)

c)  $\sim(P \vee (Q \wedge R))$

$\sim P \wedge \sim(Q \wedge R)$  (De Morgan)

$\sim P \wedge (\sim Q \vee \sim R)$

## Exercícios

3) Simplifique as expressões lógicas usando as propriedades e regras vistas até o momento.

d)  $\sim(P \leftrightarrow Q)$

e)  $\sim(P \vee Q) \vee \sim R$  (usando as propriedades de Morgan e distributiva)

## Exercícios

3) Simplifique as expressões lógicas usando as propriedades e regras vistas até o momento.

d)  $\sim(P \leftrightarrow Q)$

$$\sim [ (P \rightarrow Q) \wedge (Q \rightarrow P) ]$$

$$\sim [ (\sim P \vee Q) \wedge (\sim Q \vee P) ]$$

$$\sim (\sim P \vee Q) \vee \sim (\sim Q \vee P)$$

$$(P \wedge \sim Q) \vee (Q \wedge \sim P)$$

e)  $\sim(P \vee Q) \vee \sim R$  (usando as propriedades de Morgan e distributiva)

## Exercícios

3) Simplifique as expressões lógicas usando as propriedades e regras vistas até o momento.

d)  $\sim(P \leftrightarrow Q)$

$$\sim [ (P \rightarrow Q) \wedge (Q \rightarrow P) ]$$

$$\sim [ (\sim P \vee Q) \wedge (\sim Q \vee P) ]$$

$$\sim (\sim P \vee Q) \vee \sim (\sim Q \vee P)$$

$$(P \wedge \sim Q) \vee (Q \wedge \sim P)$$

e)  $\sim(P \vee Q) \vee \sim R$  (usando as propriedades de Morgan e distributiva)

$$(\sim P \wedge \sim Q) \vee \sim R$$

$$(\sim R \vee \sim P) \wedge (\sim R \vee \sim Q)$$

# Identidade (elemento neutro)

$$(A \vee F) \equiv A$$

$$\begin{aligned} F \vee F &= F \\ V \vee F &= V \end{aligned}$$

$$(A \wedge V) \equiv A$$

$$\begin{aligned} F \wedge V &= F \\ V \wedge V &= V \end{aligned}$$

# Complementativas (elemento absorvente)

$$(A \vee V) \equiv V$$

$$F \vee V = V$$

$$V \vee V = V$$

$$(A \wedge F) \equiv F$$

$$F \wedge F = F$$

$$V \wedge F = F$$

# Absorção

$$A \vee ( A \wedge B ) \equiv A$$

$$A \wedge ( A \vee B ) \equiv A$$

# Contraposição

$$( A \rightarrow B ) \equiv ( \neg B \rightarrow \neg A )$$

**A**  $\rightarrow$  **B**: Se hoje é Páscoa então amanhã é segunda-feira.

**$\neg B$**   $\rightarrow$   **$\neg A$** : Se amanhã não é segunda-feira então hoje não é Páscoa



# Prova Condicional

$$A \rightarrow (B \rightarrow C) \equiv (A \wedge B) \rightarrow C$$

# Tautologia

$$(A \vee \neg A) \equiv V$$

$$V \vee F = V$$

$$F \vee V = V$$

# Contradição

$$(A \wedge \neg A) \equiv F$$

$$V \wedge F = F$$

$$F \wedge V = F$$

# Propriedades

## Propriedades dos Conectivos:

1. Comutativa:	$(A \vee B) \equiv (B \vee A)$	$(A \wedge B) \equiv (B \wedge A)$
2. Associativa:	$(A \vee B) \vee C \equiv A \vee (B \vee C)$	$(A \wedge B) \wedge C \equiv A \wedge (B \wedge C)$
3. Distributiva:	$A \vee (B \wedge C) \equiv (A \vee B) \wedge (A \vee C)$	$A \wedge (B \vee C) \equiv (A \wedge B) \vee (A \wedge C)$
4. Identidade (elemento neutro):	$(A \vee F) \equiv A$	$(A \wedge V) \equiv A$
5. Complementativas (elem. absorvente):	$(A \vee V) \equiv V$	$(A \wedge F) \equiv F$
6. De Morgan:	$\neg (A \vee B) \equiv (\neg A \wedge \neg B)$	$\neg (A \wedge B) \equiv (\neg A \vee \neg B)$
7. Idempotentes:	$(A \vee A) \equiv A$	$(A \wedge A) \equiv A$
8. Dupla Negação:	$A \equiv \neg \neg A$	
9. Absorção:	$A \vee (A \wedge B) \equiv A$	$A \wedge (A \vee B) \equiv A$
10. Contraposição:	$(A \rightarrow B) \equiv (\neg B \rightarrow \neg A)$	
11. Prova Condicional:	$A \rightarrow (B \rightarrow C) \equiv (A \wedge B) \rightarrow C$	
12. Tautologia:	$(A \vee \neg A) \equiv V$	
13. Contradição:	$(A \wedge \neg A) \equiv F$	

## Equivalências entre os conectivos:

- 1)  $(A \rightarrow B) \equiv (\neg A \vee B)$
- 2)  $(A \rightarrow B) \equiv \neg (A \wedge \neg B)$
- 3)  $(A \leftrightarrow B) \equiv (A \rightarrow B) \wedge (B \rightarrow A)$
- 4)  $(A \underline{\vee} B) \equiv \neg (A \leftrightarrow B) \equiv (A \vee B) \wedge \neg (A \wedge B)$
- 5)  $(A \uparrow B) \equiv \neg (A \wedge B) \equiv (\neg A \vee \neg B)$
- 6)  $(A \downarrow B) \equiv \neg (A \vee B) \equiv (\neg A \wedge \neg B)$
- 7)  $\neg A \equiv (A \uparrow A) \equiv (A \downarrow A)$
- 8)  $(A \wedge B) \equiv ((A \downarrow A) \downarrow (B \downarrow B))$
- 9)  $(A \vee B) \equiv ((A \uparrow A) \uparrow (B \uparrow B))$

# Exercícios

1) Demonstre a equivalência entre as expressões a seguir.

a)  $((p \wedge \sim p) \rightarrow q) \equiv V$

b)  $\sim(\sim A \rightarrow B) \equiv \sim A \wedge \sim B$

# Exercícios

1) Simplifique as expressões lógicas.

a)  $((p \wedge \sim p) \rightarrow q) \equiv V$

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

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

$$(\neg p \vee p) \vee q \quad (\text{Tautologia})$$

$$V \vee q \quad (\text{Complementativa})$$

$$V$$

b)  $\sim(\sim A \rightarrow B) \equiv \sim A \wedge \sim B$

$$\sim(\sim\sim A \vee B)$$

$$\sim(A \vee B)$$

$$\sim A \wedge \sim B$$

# Exercícios

1) Simplifique as expressões lógicas.

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



# Exercícios

1) Simplifique as expressões lógicas.

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

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

$(\neg p \vee q) \wedge (\neg p \vee r)$  (Substitui implicação inversa)

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



**PUCPR**

GRUPO MARISTA

**Contato:**

**[andreza.sousa@pucpr.br](mailto:andreza.sousa@pucpr.br)**