

Disciplina: Lógica Matemática

Aula 02: Cálculo Proposicional

Cleonice F. Bracciali

UNESP - Universidade Estadual Paulista
Campus de São José do Rio Preto

Sabemos que para expressar proposições compostas em forma simbólica fazemos uso dos conectivos lógicos:

conectivo	símbolo	significado
e	\wedge	conjunção
ou	\vee	disjunção (inclusiva)
ou ... ou	$\underline{\vee}$	disjunção exclusiva
se ... então	\rightarrow	condicional
se, e somente se	\leftrightarrow	bicondicional
não	\sim	negação

Porém, às vezes precisamos usar parênteses para expressar corretamente a proposição.

Uso de parênteses

Escrever a seguinte proposição na forma simbólica:

Você não tem e-mail do tipo “@unesp.br” se você não for estudante da Unesp, a menos que você trabalhe na Unesp.

- Primeiro determinamos as proposições simples:
 p : “Você tem e-mail do tipo @unesp.br.”
 q : “Você é estudante da Unesp”.
 r : “Você trabalha na Unesp”.
- Agora escrevemos a proposição em forma simbólica

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

ou, na forma equivalente, $p \rightarrow (q \vee r)$

Você consegue encontrar alguma outra forma simbólica equivalente para expressar esta proposição?

Note a necessidade do uso de parênteses.

Uso de parênteses

Proposições que envolvem vários símbolos podem ter resultados ambíguos. Por exemplo, considerando a proposição $\sim p \wedge q$, veja que

$(\sim p) \wedge q$ não tem o mesmo valor lógico que $\sim (p \wedge q)$

$(\sim p) \wedge q$ não é equivalente a $\sim (p \wedge q)$

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

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

As últimas colunas das tabelas verdade não são iguais.

Assim, torna-se necessário o uso de parênteses na expressão $\sim p \wedge q$ ou usar alguma precedência de operações lógicas, para conseguirmos o valor lógico correto.

Uso de parênteses (algumas convenções)

Uma convenção é que a **negação** tem precedência sobre os outros símbolos, ou seja,

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

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

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

Outra convenção é que \wedge e \vee tem precedência sobre os outros símbolos \rightarrow e \leftrightarrow , ou seja,

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

$$p \vee q \leftrightarrow r \equiv (p \vee q) \leftrightarrow r$$

Se quiser que os símbolos \rightarrow ou \leftrightarrow sejam executados primeiro, então deve usar parênteses, ou seja, usa-se

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

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

Uso de parênteses

Assim, em muitas situações, devemos usar parênteses para obter o resultado desejado.

Exercícios:

1) Verifique se

$$(p \wedge q) \vee r \quad \text{não é equivalente a} \quad p \wedge (q \vee r).$$

2) Assumindo que, quando não há parênteses nem precedência, os símbolos são executados da esquerda para a direita, qual das duas proposições do item 1) é equivalente a $p \wedge q \vee r$?

3) Verifique se

$$(p \rightarrow q) \leftrightarrow r \quad \text{não é equivalente a} \quad p \rightarrow (q \leftrightarrow r).$$

4) Assumindo que, quando não há parênteses nem precedência, os símbolos são executados da esquerda para a direita, qual das duas proposições do item 3) é equivalente a $p \rightarrow q \leftrightarrow r$?

Uso de parênteses

Notação: denotamos por letras minúsculas com índices ou não as proposições simples. Por exemplo, $p, q, r, p_1, p_2, \dots, p_n$.

Quando os conectivos são iguais, assumimos que são executados da esquerda para a direita.

Assim, para n proposições $p_1, p_2, p_3, \dots, p_{n-1}, p_n$, com $n \geq 3$, temos

$$\begin{aligned} p_1 \wedge p_2 \wedge p_3 \wedge \dots \wedge p_{n-1} \wedge p_n &\equiv (p_1 \wedge p_2 \wedge p_3 \wedge \dots \wedge p_{n-1}) \wedge p_n \\ &\equiv (((p_1 \wedge p_2) \wedge p_3) \wedge \dots) \wedge p_{n-1}) \wedge p_n \end{aligned}$$

$$p_1 \vee p_2 \vee p_3 \vee \dots \vee p_{n-1} \vee p_n \equiv (p_1 \vee p_2 \vee p_3 \vee \dots \vee p_{n-1}) \vee p_n$$

$$p_1 \underline{\vee} p_2 \underline{\vee} p_3 \underline{\vee} \dots \underline{\vee} p_{n-1} \underline{\vee} p_n \equiv (p_1 \underline{\vee} p_2 \underline{\vee} p_3 \underline{\vee} \dots \underline{\vee} p_{n-1}) \underline{\vee} p_n$$

Exercícios:

- Verifique que
 1. $p_1 \wedge p_2 \wedge p_3 \wedge \dots \wedge p_{n-1} \wedge p_n$ é verdadeira se todas as proposições p_k forem verdadeiras, caso contrário é falsa.
 2. $p_1 \vee p_2 \vee p_3 \vee \dots \vee p_{n-1} \vee p_n$ é verdadeira se pelo menos uma das proposições p_k for verdadeira, caso contrário é falsa.
 3. $p_1 \underline{\vee} p_2 \underline{\vee} p_3 \underline{\vee} \dots \underline{\vee} p_{n-1} \underline{\vee} p_n$ é verdadeira quando existe um número ímpar de proposições p_k verdadeiras, caso contrário é falsa.
- Escreva a proposição “Ou vou a São Paulo ou vou a Campinas ou vou a Catanduva ou vou a Mirassol” em forma simbólica e monte sua tabela verdade.

Tautologia, Contradição e Contingência

Tautologia:

Tautologia é uma proposição composta, denotada por T , que é sempre verdadeira quaisquer que sejam os valores lógicos das proposições simples que a compõe. Ou seja, a coluna de T na tabela verdade contém apenas V.

Exemplo: $p \wedge q \rightarrow p$ é uma tautologia. Vamos construir a tabela verdade de $p \wedge q \rightarrow p$ para comprovar que é uma tautologia observando sua última coluna

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

Exercício: Verifique que as seguintes proposições são tautologias:

- a) $p \vee \sim p$ b) $p \rightarrow p$ c) $\sim \sim p \rightarrow p$ d) $p \rightarrow p \vee q$

Tautologia, Contradição e Contingência

Contradição:

Contradição é uma proposição composta, denotada por C , que é sempre falsa quaisquer que sejam os valores lógicos das proposições simples que a compõe. Ou seja, coluna de C na tabela verdade contém apenas F.

Exemplo: $p \wedge \sim p$ é uma contradição. Vamos construir a tabela verdade de $p \wedge \sim p$ para comprovar que é uma contradição observando sua última coluna

p	$\sim p$	$p \wedge \sim p$
V	F	F
F	V	F

Exercício: Verifique se as seguintes proposições são contradições:

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

Tautologia, Contradição e Contingência

Contingência:

Toda proposição que não é uma tautologia ou uma contradição é dita **Contingência** ou **Indeterminada**.

Encontre um exemplo de Proposição Indeterminada.

Exercício: Classifique as seguintes proposições em tautologia, contradição ou contingência:

a) $p \wedge q \rightarrow r$

b) $q \rightarrow p \vee q$

c) $r \wedge \sim r$

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

Equivalência e Implicação Lógica

Notação: aqui vamos denotar por letras minúsculas com índices ou não as proposições simples, p, p_1, p_2, \dots, q, r , e por letras maiúsculas as proposições compostas, P, Q, R , que dependam das proposições simples

Exemplos:

$$P = P(p_1, p_2, \dots, p_n)$$

$$Q = Q(p, q, r, s)$$

Se as proposições P e Q ocorrem em um mesmo contexto, denotaremos por p_1, p_2, \dots, p_n todas as proposições simples que ocorrem em P ou Q .

Exemplos:

1)

$$P(p_1, p_2, p_3) \quad : \quad p_1 \rightarrow p_2$$

$$Q(p_1, p_2, p_3) \quad : \quad p_2 \vee \sim p_3$$

2)

$$A(p, q, r, s) \quad : \quad (p \vee q) \rightarrow (r \wedge s)$$

$$B(p, q, r, s) \quad : \quad p \wedge r$$

Equivalência Lógica

Equivalência Lógica:

Duas proposições $P = P(p_1, p_2, \dots, p_n)$ e $Q = Q(p_1, p_2, \dots, p_n)$ para $n \geq 1$ são **logicamente equivalentes** se P e Q sempre assumem valores lógicos iguais, para os mesmos valores lógicos atribuídos a p_1, p_2, \dots, p_n .

Em outras palavras:

P e Q são **logicamente equivalentes** se, e somente se, a proposição bicondicional $P \leftrightarrow Q$ for uma tautologia.

Ou ainda, como vimos anteriormente:

P e Q são **logicamente equivalentes** se, e somente se, as últimas colunas das respectivas tabelas verdade forem iguais.

Notação:

$$P \equiv Q \quad \text{ou} \quad P \Leftrightarrow Q.$$

Equivalência Lógica

Exemplo 1:

Considere as proposições P e Q dadas por

$$P: p \rightarrow q \quad \text{e} \quad Q: \sim q \rightarrow \sim p.$$

Verifique que $P \equiv Q$, ou seja, verifique que $p \rightarrow q \equiv \sim q \rightarrow \sim p$.

Vamos mostrar que $P \equiv Q$ usando a definição “ P e Q são logicamente equivalentes se, e somente se, a proposição $P \leftrightarrow Q$ for uma tautologia”.

p	q	$P: p \rightarrow q$	$\sim p$	$\sim q$	$Q: \sim q \rightarrow \sim p$	$P \leftrightarrow Q$
V	V	V	F	F	V	V
V	F	F	F	V	F	V
F	V	V	V	F	V	V
F	F	V	V	V	V	V

Equivalência Lógica

Exemplo 2:

Considere as proposições P e Q dadas por

$$P: p \rightarrow q \quad \text{e} \quad Q: \sim p \vee q.$$

Verifique que $P \equiv Q$, ou seja, verifique que $p \rightarrow q \equiv \sim p \vee q$.

Vamos mostrar que $P \equiv Q$ usando a definição “ P e Q são logicamente equivalentes se, e somente se, a proposição $P \leftrightarrow Q$ for uma tautologia”.

p	q	$P: p \rightarrow q$	$\sim p$	q	$Q: \sim p \vee q$	$P \leftrightarrow Q$
V	V	V	F	V	V	V
V	F	F	F	F	F	V
F	V	V	V	V	V	V
F	F	V	V	F	V	V

Equivalência Lógica

Exemplo 3:

Considere as proposições A e B dadas por

$$A: (a \wedge \sim b) \rightarrow \sim s \quad \text{e} \quad B: (a \wedge s) \rightarrow b.$$

Verifique que $A \equiv B$, ou seja, verifique que $(a \wedge \sim b) \rightarrow \sim s \equiv (a \wedge s) \rightarrow b$.

a	b	s	$\sim b$	$a \wedge \sim b$	$\sim s$	A	$a \wedge s$	B	$A \leftrightarrow B$
V	V	V	F	F	F	V	V	V	V
V	V	F	F	F	V	V	F	V	V
V	F	V	V	V	F	F	V	F	V
V	F	F	V	V	V	V	F	V	V
F	V	V	F	F	F	V	F	V	V
F	V	F	F	F	V	V	F	V	V
F	F	V	V	F	F	V	F	V	V
F	F	V	V	F	V	V	F	V	V

Como $A \leftrightarrow B$ é Tautologia, então $A \equiv B$.

Equivalências Lógicas Importantes

- Para quaisquer proposições p, q, r , T (tautologia), C (contradição), as seguintes equivalências lógicas valem

a) Associativas

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

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

b) Comutativas

$$p \vee q \equiv q \vee p$$

$$p \wedge q \equiv q \wedge p$$

$$p \leftrightarrow q \equiv q \leftrightarrow p$$

c) Propriedades da condicional e da bicondicional

$$p \rightarrow q \equiv \sim p \vee q$$

$$p \leftrightarrow q \equiv (p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow p)$$

d) Leis de DeMorgan

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

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

e) Negação da condicional

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

- De fato, podemos mostrar esta equivalência se usar tabela verdade, fazendo apenas uso das equivalências já conhecidas c) e d), veja:

$$\sim (p \rightarrow q) \stackrel{c)}{\equiv} \sim (\sim p \vee q) \stackrel{d)}{\equiv} \sim (\sim p) \wedge \sim q \equiv p \wedge \sim q$$

f) Negação da bicondicional

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

g) Leis complementares

$$p \vee \sim p \equiv T$$

$$p \wedge \sim p \equiv C$$

h) Leis complementares

$$\sim\sim p \equiv p$$

$$\sim T \equiv C$$

$$\sim C \equiv T$$

i) Idempotentes

$$p \vee p \equiv p \wedge p \equiv p$$

Equivalências Lógicas Importantes

j) Distributivas

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

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

ou ainda,

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

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

k) Identidades

$$p \vee C \equiv p$$

$$p \vee T \equiv T$$

$$p \wedge C \equiv C$$

$$p \wedge T \equiv p$$

Equivalências Lógicas

Exemplo: Usando as “Equivalências Lógicas Importantes” (ou seja, sem usar tabela verdade), mostre que a seguinte condicional

$$(p \wedge q) \rightarrow (p \vee q) \quad \text{é uma tautologia.}$$

Resolução: Usando prop. da condicional, leis de DeMorgan, prop. comutativa, prop. associativa, lei complementar e a prop. idempotente:

$$\begin{aligned}(p \wedge q) \rightarrow (p \vee q) &\stackrel{c)}{=} \sim (p \wedge q) \vee (p \vee q) \\ &\stackrel{d)}{=} (\sim p \vee \sim q) \vee (p \vee q) \\ &\stackrel{comut}{=} (\sim p \vee \sim q) \vee (q \vee p) \\ &\stackrel{assoc}{=} \sim p \vee (\sim q \vee q) \vee p \\ &\stackrel{g)}{=} \sim p \vee T \vee p \\ &\stackrel{comut}{=} \sim p \vee p \vee T \\ &\stackrel{g)}{=} T \vee T \stackrel{idemp.}{=} T\end{aligned}$$

Equivalências Lógicas

- No exemplo anterior, a cada passo aplicamos apenas uma propriedade de equivalência. O mesmo exercício pode ser feito vai rapidamente, por exemplo:

Resolução: Usando prop. da condicional, leis de DeMorgan, prop. comutativa, prop. associativa, lei complementar e a prop. idempotente:

$$\begin{array}{lll} (p \wedge q) \rightarrow (p \vee q) & \stackrel{\text{pr. cond.}}{\equiv} & \sim (p \wedge q) \vee (p \vee q) \\ & \stackrel{\text{DeMorgan}}{\equiv} & (\sim p \vee \sim q) \vee (p \vee q) \\ & \stackrel{\text{comut. assoc.}}{\equiv} & (\sim p \vee p) \vee (\sim q \vee q) \\ & \stackrel{\text{lei compl.}}{\equiv} & T \vee T \\ & \stackrel{\text{idemp.}}{\equiv} & T \end{array}$$

Assim, mostramos que $(p \wedge q) \rightarrow (p \vee q)$ é um tautologia, sem o uso da tabela verdade.

Equivalências Lógicas

- Mostre (sem usar tabela verdade) que $\sim q \vee (p \wedge q) \equiv \sim q \vee p$

Resolução:

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

Implicação Lógica:

Dizemos que a proposição $P = P(p_1, p_2, \dots, p_n)$ **implica logicamente** a proposição $Q = Q(p_1, p_2, \dots, p_n)$, se, toda atribuição de valores lógicos de p_1, p_2, \dots, p_n **que tornam P verdadeira também tornam Q verdadeira**.

Em outras palavras:

P **implica logicamente** Q se, e somente se, a proposição condicional $P \rightarrow Q$ for uma tautologia.

Notação:

$$P \Rightarrow Q$$

Implicação Lógica

Exemplo: Considere as proposições P e Q dadas por

$$P: p \quad \text{e} \quad Q: p \vee q.$$

Verifique que $P \Rightarrow Q$, ou seja, verifique que $p \Rightarrow (p \vee q)$, p implica logicamente em $(p \vee q)$.

- Vamos mostrar que $P \Rightarrow Q$ usando a definição “ P implica logicamente Q se, e somente se, a proposição $P \rightarrow Q$ for uma tautologia”.

p	q	$P: p$	$Q: p \vee q$	$P \rightarrow Q$
V	V	V	V	V
V	F	V	V	V
F	V	F	V	V
F	F	F	F	V

Como $P \rightarrow Q$ é Tautologia, então $P \Rightarrow Q$.

- lembre-se que P implica logicamente Q , se, toda atribuição de valores lógicos que tornam P verdadeira também tornam Q verdadeira.

Exercícios: Mostre que

$$p \Rightarrow p \quad \text{e} \quad p \wedge q \Rightarrow q.$$

Importante: Dadas duas proposições A e B , então as seguintes afirmações são equivalentes:

- i) $A \Rightarrow B$ (isto é, A logicamente implica B , $A \rightarrow B$ é tautologia)
- ii) $\sim A \vee B$ é tautologia
- iii) $A \wedge \sim B$ é contradição

Exercícios:

Faça todos os exercícios da Seção 1.3, páginas 36 a 37 do Livro A.F. da Silva e C.M. dos Santos, “Aspectos Formais da Computação”.