

# 1 Equivalência de enunciados

Na prática, dependendo de como entendemos o significado de um enunciado, ele pode ser simbolizado de mais de uma maneira.

**Exemplo 1** O enunciado

não é o caso que 2 não é par (1)

pode ser interpretado como

não (não (2 é par))

e, portanto, pode ser simbolizado diretamente como

$\neg\neg p$ ,

de acordo com a legenda

$p$  : 2 é par.

Mas, levando em conta que dizer que 2 não é par é o mesmo que dizer que 2 é ímpar, e que dizer que 2 não é ímpar é o mesmo que dizer que 2 é par, temos que (1) quer dizer, simplesmente, que 2 é par. Assim, uma outra simbolização mais simples para ele, de acordo com a mesma legenda, pode ser

$p$ .

Observe que (1) e

2 é par

são enunciados completamente distintos, por exemplo, o primeiro é uma negação e o segundo é atômico. Agora, quando estamos analisando estes enunciados levando em conta apenas a semântica dos conectivos, podemos considerar que eles expressam a mesma informação.

Do que foi dito acima, surge, então, a questão de

decidir se dois enunciados simbolizados de maneira distinta expressam ou não o mesmo conteúdo.

## 2 Interpretações para dois enunciados e Método das Tabelas para Equivalência

Vamos ver agora como a questão levantada ao final da Seção 1 pode ser resolvida com o uso de tabelas, quando os enunciados em questão têm apenas ocorrências dos conectivos. Da mesma forma que na Seção 3 da Parte 1 do Texto da Semana 3, o passo essencial é: identificar os contextos relevantes para a determinação dos valores dos enunciados com suas *interpretações*, ou seja, atribuições de valores aos enunciados atômicos a partir dos quais eles são formados.

## Interpretações para dois enunciados

Sejam  $\varphi$  e  $\psi$  dois enunciados simbolizados, não necessariamente distintos.

Uma *interpretação* para  $\varphi$  e  $\psi$  é uma atribuição de valores,  $V$  ou  $F$ , para todas as variáveis que ocorrem em  $\varphi$  e  $\psi$ , de modo que a cada variável seja atribuído um único valor.

**Exemplo 2** (a) Os enunciados  $p$  e  $\neg\neg p$  só têm ocorrências de  $p$ . Portanto, possuem duas interpretações:

$p$
$V$
$F$

(b) Os enunciados  $\neg(p \wedge q)$  e  $\neg p \vee \neg q$  só têm ocorrências de  $p, q$ . Portanto, possuem quatro interpretações:

$p$	$q$
$V$	$V$
$V$	$F$
$F$	$V$
$F$	$F$

(c) Os enunciados  $p \rightarrow (q \rightarrow r)$  e  $(p \rightarrow q) \rightarrow r$  só têm ocorrências de  $p, q, r$ . Portanto, possuem oito interpretações:

$p$	$q$	$r$
$V$	$V$	$V$
$V$	$V$	$F$
$V$	$F$	$V$
$V$	$F$	$F$
$F$	$V$	$V$
$F$	$V$	$F$
$F$	$F$	$V$
$F$	$F$	$F$

Observe que, para cada interpretação para a variável  $p$ , os enunciados  $p$  e  $\neg\neg p$  assumem os mesmos valores, como vemos ao comparar a primeira e a terceira colunas da tabela (\*):

$p$	$\neg p$	$\neg\neg p$
$V$	$F$	$V$
$F$	$V$	$F$
$\uparrow$		$\uparrow$

Analogamente, para cada interpretação para as variáveis  $p, q$ , os enunciados  $\neg(p \wedge q)$  e  $\neg p \vee \neg q$  assumem os mesmos valores, como vemos ao comparar a quarta e a sétima colunas da tabela (\*\*):

$p$	$q$	$p \wedge q$	$\neg(p \wedge q)$	$\neg p$	$\neg q$	$\neg p \vee \neg q$
$V$	$V$	$V$	$F$	$F$	$F$	$F$
$V$	$F$	$F$	$V$	$F$	$V$	$V$
$F$	$V$	$F$	$V$	$V$	$F$	$V$
$F$	$F$	$F$	$V$	$V$	$V$	$V$
			$\uparrow$			$\uparrow$

## Método das Tabelas para Equivalência

Sejam  $\varphi$  e  $\psi$  enunciados simbolizados.

Dizemos que  $\varphi$  e  $\psi$  são *equivalentes* se, para cada interpretação para  $\varphi$  e  $\psi$ , os valores de  $\varphi$  e  $\psi$  são iguais.

Surge, então, o *Problema da Equivalência* de enunciados, isto é, o problema de dados dois enunciados, classificá-los como equivalentes ou não.

Vamos ver, agora, como esta questão pode ser resolvida com o uso de tabelas, quando o argumento só envolve enunciados construídos por aplicação dos conectivos.

**Exemplo 3** (a) A tabela (\*) na página 17 mostra que os enunciados  $p$  e  $\neg\neg p$  são equivalentes. Esta equivalência garante que não precisamos escrever duas aplicações sucessivas do conectivo  $\neg$ .

(b) A tabela (\*\*) na página 17 mostra que os enunciados  $\neg(p \wedge q)$  e  $\neg p \vee \neg q$  são equivalentes. Esta equivalência garante que a negação de uma conjunção pode ser reescrita como uma disjunção de negações.

(c) Vamos agora verificar que os enunciados  $p \rightarrow (q \rightarrow r)$  e  $(p \rightarrow q) \rightarrow r$  *não são equivalentes*. Isto é, que a maneira como agrupamos os enunciados componentes em aplicações iteradas do conectivo  $\rightarrow$  é relevante para a determinação do valor do enunciado.

Para mostrar isto, devemos mostrar que

*não é o caso* que para cada interpretação para  $p, q, r$ , os valores de  $p \rightarrow (q \rightarrow r)$  e  $(p \rightarrow q) \rightarrow r$  são iguais.

Ou seja, devemos mostrar que

*para ao menos uma* interpretação para  $p, q, r$ , os valores de  $p \rightarrow (q \rightarrow r)$  e  $(p \rightarrow q) \rightarrow r$  são diferentes.

De fato, comparando a quinta e a sétima colunas da tabela:

$p$	$q$	$r$	$q \rightarrow r$	$p \rightarrow (q \rightarrow r)$	$p \rightarrow q$	$(p \rightarrow q) \rightarrow r$	
$V$	$V$	$V$	$V$	$V$	$V$	$V$	
$V$	$V$	$F$	$F$	$F$	$V$	$F$	
$V$	$F$	$V$	$V$	$V$	$F$	$V$	
$V$	$F$	$F$	$V$	$V$	$F$	$V$	
$F$	$V$	$V$	$V$	$V$	$V$	$V$	
$F$	$V$	$F$	$F$	$V$	$V$	$F$	$\Leftarrow$
$F$	$F$	$V$	$V$	$V$	$V$	$V$	
$F$	$F$	$F$	$V$	$V$	$V$	$F$	
				$\uparrow$		$\uparrow$	

observamos que na sexta linha (descontando a linha de referência),

quando  $p$  é  $F$ ,  $q$  é  $V$  e  $r$  é  $F$ , o enunciado  $p \rightarrow (q \rightarrow r)$  é  $V$  e o enunciado  $(p \rightarrow q) \rightarrow r$  é  $F$ .

Como os valores de  $p \rightarrow (q \rightarrow r)$  e  $(p \rightarrow q) \rightarrow r$  são diferentes para pelo menos uma interpretação, eles não são equivalentes.  $\square$

O método que usamos para resolver o problema da equivalência de enunciados simbolizados pode ser resumido em 5 passos:

### Método das Tabelas para Equivalência:

Sejam  $\varphi$  e  $\psi$  enunciados simbolizados nos quais ocorrem (exatamente) as variáveis  $p_1, \dots, p_m$ .

A verificação da equivalência de  $\varphi$  e  $\psi$  pode ser feita mediante a execução dos seguintes passos, que constroem a *tabela conjunta* de  $\varphi$  e  $\psi$ :

- (1) Em uma *linha de referência*, escrevemos as variáveis  $p_1, \dots, p_m$ .
- (2) Abaixo da linha de referência, escrevemos, como usual, todas as interpretações para  $p_1, \dots, p_m$ .
- (3) Utilizando as tabelas dos conectivos, calculamos gradativamente todos os valores de cada enunciado simbolizado utilizado na formação de  $\varphi$ , até obter o valor de  $\varphi$ .
- (4) Utilizando as tabelas dos conectivos, calculamos gradativamente todos os valores de cada enunciado simbolizado utilizado na formação de  $\psi$  que ainda não foram avaliados, até obter o valor de  $\psi$ .
- (5) Comparamos a coluna rotulada com  $\varphi$  com a coluna rotulada com  $\psi$ . Se elas são iguais,  $\varphi$  e  $\psi$  são equivalentes. Caso contrário, não são.

## 2.1 Observações

**Observação 1** Construir a tabela conjunta de  $\varphi$  e  $\psi$  e comparar se as colunas rotuladas com  $\varphi$  e com  $\psi$  nesta tabela são iguais ou não, é o mesmo que construir a tabela do enunciado  $\varphi \leftrightarrow \psi$  e verificar se na última coluna desta tabela ocorre somente  $V$ .

Assim, temos:

O problema da equivalência de dois enunciados  $\varphi$  e  $\psi$  pode ser resolvido tanto pela construção e exame da sua tabela conjunta, quanto pela verificação de se a bi-implicação  $\varphi \leftrightarrow \psi$  é  $V$  em todas as suas interpretações.

**Observação 2** Existe uma infinidade de pares de enunciados equivalentes. De fato, uma lista infinita trivial é:

$$\begin{array}{lll} p & \text{e} & \neg\neg p \\ \neg p & \text{e} & \neg\neg\neg p \\ \neg\neg p & \text{e} & \neg\neg\neg\neg p \\ & & \vdots \end{array}$$

Mas, como veremos adiante, alguns pares de enunciados equivalentes são mais importantes do que outros, pois expressam propriedades dos conectivos que (1) esclarecem as interrelações existentes entre eles; (2) apontam semelhanças e diferenças que eles possuem com relação a partículas de outros domínios da Matemática como, por exemplo, as operações aritméticas.

## 2.2 Exercícios

**Exercício 1** Determine, usando tabelas, se os enunciados dados são equivalentes.

- (i)  $p \wedge (\neg q)$  e  $(\neg p) \wedge q$
- (ii)  $p \leftrightarrow q$  e  $(p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow p)$
- (iii)  $p \rightarrow (q \wedge r)$  e  $(p \rightarrow q) \wedge (p \rightarrow r)$
- (iv)  $p \rightarrow (q \vee r)$  e  $(p \rightarrow q) \vee (p \rightarrow r)$
- (v)  $(p \wedge q) \vee r$  e  $p \wedge (q \vee r)$

**Exercício 2** Determinar a equivalência de enunciados é uma habilidade que todo estudante de Matemática deve possuir pois, muitas vezes, uma afirmação matemática não é feita de uma forma direta (ou seja, da maneira que o leitor espera) mas, sim, na forma de um enunciado equivalente. Neste exercício, vemos vários exemplos desta situação.

Verifique se os seguintes enunciados são equivalentes ou não. *Isto é, simbolize-os e utilize tabelas para decidir se são equivalentes.* (Usualmente, empregamos os sinais de pontuação — principalmente, ponto e vírgula e dois pontos — na tentativa de deixar a estrutura do enunciado mais clara.)

- (i) não é o caso que:  $x$  é primo se, e somente se,  $x$  é ímpar  
e  
 $x$  é primo ou ímpar
- (ii) se  $r$  é perpendicular a  $s$  e  $s$  é perpendicular a  $t$ , então  $r$  é perpendicular a  $t$   
e  
se  $r$  não é perpendicular a  $s$  e  $s$  não é perpendicular a  $t$ , então  $r$  não é perpendicular a  $t$
- (iii)  $s$  é perpendicular a  $t$  segue de:  $r$  é paralela a  $s$  e perpendicular a  $t$   
e  
 $r$  é paralela a  $s$  e  $s$  não é perpendicular a  $t$  acarreta em  $r$  não é perpendicular a  $t$