# **Tabelas Verdade**

# INTRODUÇÃO

"All truths are easy to understand once they are discovered; the point is to discover them." Galileu Galilei.

As tabelas verdade são representações gráficas criadas para permitir a visualização e consequente análise de todas as proposições em uma determinada fórmula lógica. A criação das tabelas verdade é creditada a *Ludwig Wittgenstein* (1889 – 1951) que, na página 34 do seu livro "*Some Remarks on Logical Form*", escreveu "... e podemos representar o produto p e q da seguinte forma..." e colocou a imagem que pode ser vista na Figura 1.

Figura 1 - Tabela verdade de uma conjunção proposta por Ludwig Wittgenstein em 1921

p	q	
T	T	T
T	F	F
$\mathbf{F}$	T	F
$\mathbf{F}$	F	F

Fonte: (WITTGENSTEIN, 1929)

Nesta representação de uma conjunção, Wittgenstein, criou um dos aparelhos cognitivos mais importantes para o entendimento das relações entre proposições atômicas. Estas relações criam proposições compostas, ou moleculares, como vimos antes. A leitora há de lembrar que vimos a negação (¬), a conjunção (∧), a disjunção (∨), a operação condicional, ou implicação (⇒) e a bicondicional, ou implicação dupla (⇔). Vimos estas operações de forma despretensiosa. Agora, precisamos nos aprofundar um pouco na linguagem formal da lógica matemática. Para tanto, teremos que voltar um tanto, mais ou menos até o alfabeto.

#### Transformando sentenças em fórmulas

As sentenças são claras e sua definição depende do idioma utilizado. Você deve ter aprendido o alfabeto, a sintaxe e a semântica do português, como falado no Brasil, nos ciclos básicos de educação. Aqui, vamos pegar este conhecimento para escrever sentenças declarativas que possam ser proposições. Proposição é uma sentença declarativa que só podem ser falsas ou verdadeiras. Sentenças interrogativas, exclamativas e imperativas não podem ser proposições porque é impossível determinar a verdade destas sentenças, não é possível determinar se são verdadeiras ou falsas. *Hoje está chovendo muito!* Não é uma proposição enquanto, *Hoje está chovendo muito.* É uma proposição. Então podemos dizer, só para lembrar, que:

Proposição é todo conjunto de palavras que exprimem um pensamento de sentido completo que pode ser verdadeiro ou falso.

As proposições seguem alguns princípios criados no século 3 A.C e são atribuídos a *Chrysippus*, professor da Escola Estoica. A leitora há de lembrar, conversamos sobre esta escola anteriormente neste mesmo livro. Em uma forma puramente literal e sentencial podemos enunciar estes princípios como:

**Princípio de identidade:** uma proposição verdadeira é verdadeira e uma proposição falsa é falsa.

**Princípio da não contradição:** nenhuma proposição pode ser verdadeira e falsa.

**Princípio do terceiro excluído:** uma proposição será verdadeira ou falsa. Não há uma alternativa.

As proposições podem ser atômicas, ou simples, e compostas, ou moleculares. Proposições simples, são aquelas contidas em si mesmo: *todo homem* é *mortal*; *Beatriz* é *alta*; *o Papa* é *argentino*. Para criar as proposições compostas,

usamos conectivos, para relacionar uma proposição com a outra. Como pode ser visto no Exemplo 1.

#### Exemplo 1

- Todo homem é mortal e Beatriz é alta.
- 2. Paris é a capital da Argentina e o Papa não é francês
- 3. Ou Marcela é curitibana, ou gaúcha.
- 4. Se os gatos são mamíferos, então eles mamam na infância.
- 5. Joana será aprovada se, e somente se, tirar mais que 8.

No Exemplo 1 estão destacados os conectivos (e; ou; não; então...se; e se, e somente se). Estes conectivos serão transformados em operadores lógicos e estão transformando proposições atômicas em proposições compostas. As proposições apresentadas no Exemplo 1 estão na forma de sentenças e, salvo engano, estão de acordo com as normas da língua portuguesa como falada e escrita no Brasil.

Para transformar as sentenças em fórmulas lógicas precisaremos de um conjunto de símbolos que chamaremos de alfabeto e representaremos por  $\Sigma_{CP}$ . Estamos começando nosso estudo da lógica pelo **cálculo proposicional** (CP), para tanto, usaremos o alfabeto  $\Sigma_{CP} = \{p; q; r; s; t; V; F; \land; \lor; \neg; \rightarrow; \leftrightarrow; (;); =; ,; :\}$ .

Com os 17 símbolos do alfabeto  $\Sigma_{CP}$  a amável leitora deve ser capaz de transformar qualquer proposição composta em fórmula lógica. Os símbolos V e F serão usados, respectivamente, para indicar a verdade e a falsidade de uma proposição. A leitora irá me permitir expandir este alfabeto sempre que eu precisar de mais variáveis proposicionais além de p,q,r,s e t que definimos como elementos do conjunto  $\Sigma_{CP}$ . Para a realização dos cálculos proposicionais, estes símbolos serão utilizados para substituir as sentenças proposicionais por variáveis proposicionais, na forma exposta no Exemplo 2.

#### Exemplo 2

1. p: Todo homem é mortal e Beatriz é alta.

- 2. q: Paris é a capital da Argentina e o Papa não é francês
- 3. r: Ou Marcela é curitibana, ou gaúcha.
- 4. s: Se os gatos são mamíferos, então eles mamam na infância.
- 5. t: Joana será aprovada se, e somente se, tirar mais que 8.

Ao longo de todo este trabalho vamos usar a palavra proposição substituindo a expressão variáveis proposicionais.

Se usarmos os símbolos de  $\Sigma$ , e apenas estes símbolos, para criar uma fórmula lógica, diremos que esta fórmula está bem formatada. Isto é importante porque apenas as fórmulas lógicas bem formatadas têm validade na lógica matemática. Isto é importante porque você não pode inferir a verdade de uma fórmula se ela não estiver de acordo com as regras léxicas, sintáticas e semânticas da linguagem.

Neste ponto da prosa, precisamos destacar que a linguagem da lógica proposicional não é regular e permite ambiguidades. Os símbolos (), parênteses, são usados para evitar possíveis ambiguidades isolando proposições compostas. **Não podemos encontrar a verdade de proposições ambíguas.** Já sabemos usar as variáveis proposicionais e os parênteses, nosso próximo passo é entender os operadores  $\land$ , $\lor$ ,  $\neg$ ,  $\rightarrow$  e  $\leftrightarrow$ , não necessariamente nesta ordem.

#### Negação ¬

Usamos o operador de negação para transformar uma proposição verdadeira em falsa e vice-versa. Como pode ser visto no Exemplo 3.

#### Exemplo 3

- 1. p: Beatriz é alta.
- ¬p: Beatriz não é alta.
- 3.  $\neg \neg p$ : Beatriz é alta.
- 4. q: O papa não é francês.
- 5.  $\neg q$ : O papa é francês

Sentenças negativas podem ter diversas formas em português, como falado no Brasil, como pode ser visto no Exemplo 4:

#### Exemplo 4

- 1. p: Lógica não é fácil.
- 2. *q*: Não é verdade que lógica é difícil.
- 3. r: É falso que Beatriz é alta.

A Tabela Verdade da operação de negação ¬ pode ser vista na Tabela 1.

Cálculo Proposicional	
$p$ $\neg p$	
V	F
V	V

Álgebra Booleana		
P	$ar{P}$	
1	0	
0	1	

Tabela 1 - Tabela verdade da negação em notação do cálculo proposicional e da Álgebra Booleana.

Existe uma relação muito próxima entre a lógica matemática e a teoria dos conjuntos. Na teoria dos conjuntos a negação é representada de forma indireta pelo símbolo  $\not\in$  de tal forma que a sentença *a pertence ao conjunto L* deve ser representado por  $a \in L$ , a negação desta proposição será dada por  $a \not\in L$  e deve lida como *a não pertence ao conjunto L* . O diagrama de Venn para esta operação pode ser visto na Figura 2.

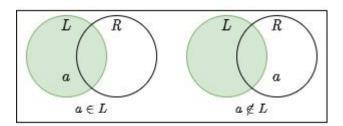


Figura 2 - Diagrama de Venn da negação representada na teoria dos conjuntos. Fonte: o autor (2020)

Uma consequência direta do cálculo proposicional é criação de circuitos eletrônicos para a aplicação de operações lógicas. Representamos a negação pelo símbolo de uma proposição em letra maiúscula com uma barra horizontal,  $\bar{P}$ , que

se lê: negação de *P* ou *P* barrado. A implementação eletrônica da operação de negação é realizada pelo circuito inversor, ou *inverter* em inglês, que pode ser visto na representação gráfica da porta lógica inversora na Figura 3.

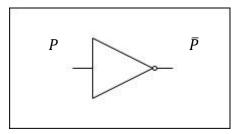


Figura 3 - Símbolo do inversor em circuitos lógicos. Fonte: o autor (2020)

As propriedades da negação serão vistas com detalhe assim que passarmos por todos os operadores do cálculo proposicional.

## Conjunção ∧

A conjunção representada pelo símbolo A, já foi conhecida como produto lógico, mas atualmente fazemos uma analogia direta com o conectivo E, AND em inglês. A conjunção é uma operação binária, todas as conjunções terão dois, e somente dois, operandos.

Todas as sentenças onde existe o conectivo E, ou alguma outra sequência sintática com o mesmo significado, representa uma proposição conjuntiva, ou simplesmente uma conjunção. No Exemplo 5 podemos ver algumas conjunções.

#### Exemplo 5

- 1. **p**: A esfera é redonda, o quadrado não.
- 2. **q**: O Papa não é pop e Zico não é paulista.
- 3. *t*: Tatiana é alta **e** *u*: Tatiana é rápida.

É preciso ter muito cuidado com a linguagem natural, seja ela qual for, na hora de interpretar seu sentido para inferir as fórmulas lógicas equivalentes. No Exemplo 6 podemos dividir cada uma das proposições em outras duas e representálas por meio da operação conjunção.

### Exemplo 6

1. p: A esfera é redonda e q: o quadrado não.  $p \land q$ 2. r: O Papa não é pop e s: Zico não é paulista.  $r \land s$ 3. t: Tatiana é alta e u: Tatiana é rápida.  $t \land u$ 

A tabela verdade da conjunção pode ser vista na Tabela 2.

Cálculo Proposicional			
p	$q   p \wedge p$		
V	V	V	
V	F	F	
F	V	F	
F	F	F	

Álgebra Booleana			
P	Q	$P \cdot Q$	
0	0	0	
0	1	0	
1	0	0	
1	1	1	

Tabela 2 - Tabela verdade da operação conjunção em cálculo proposicional e em Álgebra Booleana.

Observe a diferença entre as práticas adotadas nas duas formas matemáticas desta mesma tabela verdade. Enquanto em cálculo proposicional começamos a tabela com os valores verdadeiros, em Álgebra Booleana, começamos a tabela com os valores falsos. Nos dois casos, a operação conjunção resultará em um resultado verdadeiro, se, e somente se, as duas proposições operandos forem verdadeiras.

Uma herança dos tempos passados quando a conjunção era chamada de produto lógico, pode ser vista na representação desta operação na Álgebra Booleana, ainda hoje, usamos o símbolo · para representar a conjunção, para lembrar a leitora, este é o símbolo utilizado para representar o produto escalar. O Exemplo 7 apresenta casos de conjunção.

#### Exemplo 7

Resultado

1.	$m{p}$ : A esfera é redonda <b>e</b> $m{q}$ : o quadrado não.	$p \wedge q$	V
2.	${m r}$ : O Papa não é pop ${f e}$ ${m s}$ : Zico não é paulista.	$r \wedge s$	F
3.	$m{t}$ : Tatiana é alta $m{e}$ $m{u}$ : Tatiana é rápida.	$t \wedge u$	?

No Exemplo 7.1, a verdade é clara e indiscutível, no Exemplo 4.2, podemos discutir se o Papa é pop, ou não. Entretanto, com certeza, Zico não é paulista. Por fim, no Exemplo 7.3, não temos como definir o resultado da conjunção simplesmente porque não conhecemos a Tatiana.

A conjunção também tem representação na teoria dos conjuntos e pode ser representada pela interseção entre dois conjuntos  $P \cap Q$  e pode ser vista no Diagrama de Venn apresentado na Figura 4.

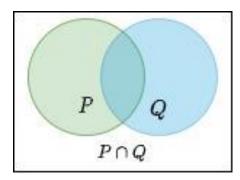


Figura 4 - Diagrama de Venn da conjunção. Fonte: o autor (2020).

Na eletrônica o circuito que implementa a conjunção é a porta lógica AND que pode ser vista na Figura 5.

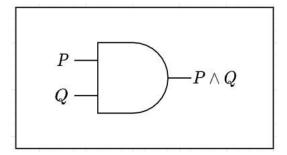


Figura 5 - Porta And, implementação da operação conjunção. Fonte: o autor (2020)

Formalmente analisamos as conjunções buscando a função verdade de cada um dos operandos. Como pode ser visto nos Exemplos 8, 9 e 10.

#### **Exemplo 8**

Resultado

1. Pelé praticava Futebol e Ayrton Sena automobilismo.

$$m{p}$$
: Pelé praticava Futebol  $m{V}(m{p})$   $m{V}$ 

$$q$$
: Ayrton Sena praticava automobilismo.  $V(q)$ 

2. 
$$V(p \wedge q) = V(p) \wedge V(q) = V \wedge V = V(p \wedge q) = V \qquad V(p \wedge q) \qquad V$$

Pelé praticava Futebol e Ayrton Sena automobilismo, é uma proposição verdadeira

A última linha do Exemplo 8 (8.2) pode ser lida como: a verdade da conjunção entre p e q é igual a verdade de p em conjunção com a verdade de q, como as duas proposições são verdadeiras faremos a conjunção entre duas verdades de tal forma que a conjunção entre p e q é verdadeira. Ufa!!! O que um autor não faz para usar poucos símbolos. Na verdade, esta expressão, para ser perfeitamente redigida de acordo com as regras a lógica matemática, precisaríamos incluir mais três ou quatro símbolos no nosso alfabeto  $\Sigma_{CP}$ . Estou optando por só fazer isso quando for estritamente necessário.

## Exemplo 9

Resultado

1. Brasília é a capital do Brasil e da Argentina.

$$p$$
: Brasília é a capital do Brasil.  $V(p)$ 

$$q$$
: Brasília é a capital da Argentina.  $V(q)$   $F$ 

2. 
$$V(p \wedge q) = V(p) \wedge V(q) = V \wedge F = V(p \wedge q) = F$$
  $V(p \wedge q) = F$ 

Brasília é a capital do Brasil e da Argentina, é uma preposição falsa.

## Exemplo 10

Resultado

1. Peru fica na Europa e é um país.

$$m{p}$$
: Peru fica na Europa.  $m{V}(m{p})$   $m{V}$ 

$$m{q}$$
: Peru é um país.  $m{V}(m{q})$ 

2. 
$$V(p \wedge q) = V(p) \wedge V(q) = F \wedge V = V(p \wedge q) = F$$
  $V(p \wedge q) = F$ 

Peru fica na Europa e é um país, é uma proposição falsa.

Assim como a negação, a conjunção tem algumas propriedades bem interessantes que deixaremos para discutir adiante.

#### Disjunção ∨

A disjunção, operação proposicional que representa o conectivo Ou, OR em inglês, é representada pelo símbolo  $\lor$  do alfabeto  $\Sigma_{CP}$  que definimos anteriormente, foi inicialmente chamada de adição lógica. A disjunção é uma operação binária, utiliza dois e apenas dois operandos e será verdadeira se um dos operandos for verdadeiro.

Em linguagem natural, como o português falado no Brasil, a conjunção é representada pela palavra ou, e seus equivalentes semânticos. A leitora deve tomar cuidado aqui. Eu usei a expressão palavra ou porque gramaticalmente tanto o E, quanto o OU, em português, estão na classe gramatical conjunção. As expressões, isto é, e ou seja, são sinônimos de ou. E viva a língua portuguesa! O Exemplo 11 apresenta casos de disjunção.

### **Exemplo 11**

Resultado
1. p: Einstein era alemão ou q: Einstein foi físico.  $p \wedge q$  V2. r: O Chile é um país, **isto é**, s: não é uma cidade.  $r \wedge s$  F

A tabela verdade da disjunção pode ser vista na Tabela 3.

Cálculo Proposicional		
p	$q \qquad p \wedge p$	
V	V	V
V	F	V
F	V	V
F	F	F

P	Q	P+Q
0	0	0
0	1	1
1	0	2
1	1	1

Tabela 3 - Tabela verdade da operação disjunção em cálculo proposicional e em Álgebra Booleana.

Novamente podemos observar discrepâncias entre a notação do cálculo proposicional e da Álgebra Booleana. Tanto a ordem de distribuição dos estados possíveis quanto o uso do símbolo + . O uso do símbolo + persistiu até os primeiros anos do século XX quando esta operação era chamada de adição lógica. A relação entre a disjunção e a teoria dos conjuntos pode ser vista na Figura 6.

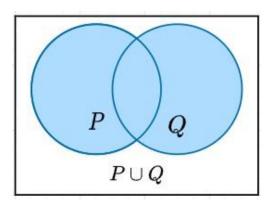


Figura 6 - Diagrama de Venn da disjunção na teoria dos conjuntos

A disjunção é representada nos circuitos eletrônicos pela porta OU, OR em inglês que pode ser vista na Figura 7.

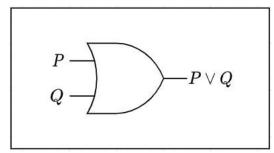


Figura 7 - Porta OR representação da disjunção em circuitos eletrônicos.

A descoberta da verdade de uma disjunção pode ser encontrada com a análise de cada uma das proposições que compõem o conjunto de operandos. Seguindo o mesmo padrão de pensamento que usamos para a conjunção, e disjunção. Entretanto, lembre-se no caso da implicação um operando é a hipótese e o outro a conclusão. O uso da implicação pode ser visto no Exemplo 12.

#### **Exemplo 12**

Resultado

1. Homens são mortais ou faz sol a noite.

$$p$$
: Homens são mortais.  $V(p)$   $V$   $q$ : Faz sol a noite.  $V(q)$   $F$ 

2. 
$$V(p \lor q) = V(p) \lor V(q) = V \lor F = V(p \lor q) = V$$
  $V(p \lor q)$ 

Homens são mortais ou faz sol a noite, é uma preposição verdadeira.

## Condicional, ou implicação →

Chamaremos de condicional qualquer sentença que contenha o conectivo  $se..ent\~ao$ , e a representaremos por  $\Rightarrow$ . As proposições na forma condicional, ou de implicação, representadas por  $p\Rightarrow q$ , onde p é chamada de hipótese e q é chamada de conclusão, serão falsas se, e somente se, q for falso. Ou seja, a condicional será falsa se a hipótese implicar em uma falsidade.

A implicação é a declaração mais comum na matemática e também se destaca entre aquelas que são mais mal entendidas. Para não fugir dos gregos, vamos voltar a *Pitágoras*. Se a amável leitora tomar o cuidado de pedir para qualquer aluno do ciclo médio de ensino para declarar o Teorema de Pitágoras ouvirá:  $x^2 + y^2 = z^2$ . O que soa correto, mas está completamente errado. Esta declaração é falsa. Caso contrário ela teria que ser verdadeira para qualquer valor de x, y e z. Uma forma mais correta seria:

Se x e y são os lados de um triângulo retângulo com hipotenusa z, então  $x^2 + y^2 = z^2$  ( LEVIN, 2019).

Parece pouco importante, mas é justamente a correção da declaração que permite inferir sua verdade ou falsidade. A leitora poderia lembrar que lá nos anos 1600, *Leibnitz* foi estudar lógica na esperança que a comprovação da verdade se transformasse em uma ferramenta para a solução de conflitos, sem a necessidade de gritos, armas e mortes. Então, sim, esta diferença é muito importante.

A tabela verdade da operação condicional pode ser vista na Tabela 4.

Cálc	ulo Propos	icional	]	Álç	gebra Bool	eana
p	q	$p \rightarrow q$		P	Q	$P \rightarrow Q$

V	V	V
V	F	F
F	V	V
F	F	V

0	0	1
0	1	1
1	0	0
1	1	1

Figura 8 - Tabela verdade do operador condicional - implicação - em cálculo proposicional.

A forma mais simples de entender a implicação é considerar um contrato, ou uma promessa. A lógica interessa que esta promessa seja verdadeira, ou falsa para que possa ser considerada uma implicação. Considere, por exemplo, que você disse ao seu filho:

Se tirar 10 na prova, lhe darei R\$1.000,00.

Onde p= tirar 10 na prova e q= lhe darei R\$1.000,00. A proposição será verdadeira se você cumprir a promessa. Caso contrário será falsa.

Primeiro Suponha que seu filho tirou 10 na prova, então p=V e você mantenho a promessa, logo q=V. A proposição é verdadeira.

Considere agora que seu filho tirou 10 na prova, então p=V e você não cumpro a promessa, logo q=F. A proposição é falsa.

Suponha que seu filho tirou 8 na prova, e, ainda assim, você lhe dá os R\$ 1000,00, p=F e q=V, mesmo que a hipótese seja falsa, neste caso, a conclusão é verdadeira e a promessa foi mantida. A proposição é verdadeira.

Por fim, suponha que seu filho tirou 7 e você não paga os R\$1.000,00, neste caso, p = F e q = F a proposição ainda é verdadeira porque a promessa não foi quebrada. Você não precisa pagar o valor combinado.

Na teoria dos conjuntos a implicação pode ser representada pelo Diagrama de Venn apresentado na Figura 9.

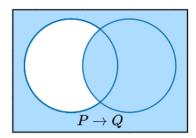


Figura 9 - Implicação representada no diagrama de Venn

Na eletrônica não temos uma porta lógica exclusiva para representar a implicação, mas podemos fazer uma combinação de portas para implementar a mesma lógica este circuito pode ser visto na Figura 10.

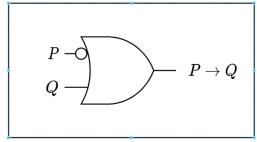


Figura 10 - Combinação de portas lógicas, inversor e ou, para criar a implicação em circuitos eletrônicos.

Muito, muito importante. Não estamos falando de consequência. Estamos falando de conclusão. O operador condicional é apenas um conectivo lógico e alguns argumentos podem não fazer sentido e ainda assim serem logicamente correto.

#### Exemplo 13

		Resultado	
	$m{p}$ : Alagoas está na região sul.	V(p)	F
	$m{q}$ : Minas gerais está na região norte.	V(q)	F
1.	$V(p \rightarrow q) = V(p) \rightarrow V(q) = V \rightarrow F = V(p \rightarrow q) = V$	$V(p \rightarrow q)$	V
	Alagoas está na região sul então Minas Gerais está na	região norte	

Alagoas está na região sul então Minas Gerais está na região norte.

## Bicondicional ou implicação dupla $\leftrightarrow$

Chamamos de bicondicional, ou implicação dupla, a toda sentença que utilize o conectivo se, e somente se. A implicação dupla é representada por ↔. Uma proposição composta bicondicional será verdadeira se os dois operadores forem verdadeiros e se os dois operadores forem falsos. A forma simplificada de memorizar a ação da operação de implicação dupla se explicita na frase: os dois ou nenhum. Ou os dois operandos são verdadeiros ou nenhum é verdadeiro. Nos dois casos a proposição composta representada pela implicação dupla será verdadeira.

A tabela verdade da operação bicondicional pode ser vista na Tabela 5.

Cálculo Proposicional			
p	q	$p \leftrightarrow q$	
V	V	V	
V	F	F	
F	V	F	
F	F	V	

Álgebra Booleana		
P	Q	$P \leftrightarrow Q$
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Figura 11 - Tabela verdade do operador bicondicional em cálculo proposicional e Álgebra Booleana.

A representação da implicação dupla com teoria dos conjuntos pode ser vista no diagrama de Venn apresentado na Figura 11.

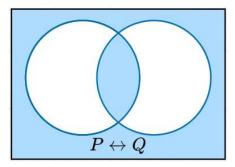


Figura 12 - Diagrama de Venn representando o operador bicondicional

No caso da eletrônica a implicação dupla é representada pela porta XNOR que pode ser vista na Figura 12.

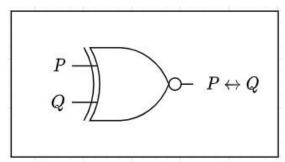


Figura 13 - Porta XNOR que representa a implicação dupla em circuitos eletrônicos.

## REFERÊNCIAS

BEN-ARI, M. **Mathematical Logic For Computer Science**. 3º. ed. London, UK: Springer-Verlag, 2012.

BENNETT, D. J. Logic Made Ease How to Know when you Language Deceives You. New York, NY USA: W. W. Norton Company, 2004.

LEIBNITZ, G.-G. Mémoires de mathématique et de physique de l'Académie royale des sciences. **l'Académie royale des sciences**, 1703. Disponivel em: <a href="https://hal.archives-ouvertes.fr/ads-00104781/document">https://hal.archives-ouvertes.fr/ads-00104781/document</a>>. Acesso em: 9 ago. 2020.

LEVIN, O. Discrete Mathmatics, an open itroduction. 3º. ed. Greely, CO. USA: Oscar Levin, 2019.

PRINCIPIA Mathematica. **Stanford Encyclopedia of Philosophy**, 2019. Disponivel em: <a href="https://plato.stanford.edu/entries/principia-mathematica/">https://plato.stanford.edu/entries/principia-mathematica/</a>>. Acesso em: 10 ago. 2020.

SALMON, W. C. SPACE, TIME, AND MOTION A Philosophical Introduction. **University of Arizona**, 2009. Disponivel em:

<a href="https://math.dartmouth.edu/~matc/Readers/HowManyAngels/SpaceTimeMotion/STM.html">https://math.dartmouth.edu/~matc/Readers/HowManyAngels/SpaceTimeMotion/STM.html</a>. Acesso em: 08 ago. 2020.

WITTGENSTEIN, L. **Some Remarks on Logical Form**. Proceedings of the Aristotelian Society, Supplementary. [S.I.]: Blackwell Publishing. 1929. p. 162-171.