

Introdução às álgebras de Boole

por *J. A. Vinha Novais*

A leitura dos artigos da Dr.^a TEODORA ALVES publicados na G. M. (n.ºs 40-42 e 49) despertaram-nos o interesse pela *Álgebra de BOOLE*. Sob a orientação do Dr. JOSÉ MORGADO estudamos, durante alguns meses do ano passado, a *Teoria dos Reticulados* (*Estruturas* na nomenclatura de O. ORE e V. GLIVENKO) de que as *Álgebras de BOOLE* são um caso particular:

Uma Álgebra de BOOLE é um Reticulado distributivo e complementado.

1. Denomina-se *Reticulado* todo o sistema $R[R, \vee, \wedge]$ constituído por um conjunto R e por duas operações, \vee -supremo e \wedge -ínfimo, satisfazendo aos *axiomas* seguintes:

R1 (Comutatividade): Para todo o par x, y de elementos de R tem-se

$$x \vee y = y \vee x \text{ e } x \wedge y = y \wedge x.$$

R2 (Associatividade): Para todos os x, y, z de R tem-se

$$x \vee (y \vee z) = (x \vee y) \vee z \text{ e } x \wedge (y \wedge z) = (x \wedge y) \wedge z$$

R3 (Absorção): Para todo o par x, y de R tem-se

$$x \vee (x \wedge y) = x \wedge (x \vee y) = x$$

Os axiomas da *Álgebra de BOOLE* compreenderão, portanto, os axiomas $R1-R3$ e mais três axiomas que (i) exprimirão que o Reticulado R é distributivo; (ii) garantirão a existência de um complemento de cada elemento do Reticulado, para a definição do qual é necessário introduzir (iii) um terceiro axioma garantindo a existência de dois elementos extremos.

EXEMPLO 1. Consideremos o conjunto dos números reais e nele definidas as operações $x \vee y = \sup(x, y)$ e $x \wedge y = \inf(x, y)$, isto é, $x \vee y$ designa o maior dos números x, y e $x \wedge y$ designa o menor dos números x, y . É imediato que o conjunto dos números reais assim algebrizado constitui um reticulado, isto é, satisfaz $R1-R3$.

EXEMPLO 2. Consideremos o conjunto fundamental E e seja \mathcal{B} o conjunto dos sub-conjuntos (ou partes) de E . Definindo entre os elementos de \mathcal{B} as operações \cup (reunião de conjuntos) e \cap (intersecção de conjuntos), facilmente se verifica que o conjunto assim algebrizado goza das propriedades $R1-R3$, isto é, é um Reticulado. É ainda um reticulado todo o *anel de conjuntos*, isto é, um sistema de conjuntos que, com A e B , contém $A \cup B$ e $A \cap B$. Um anel de conjuntos

que, com A e B , contém a diferença $A-B$, diz-se um *corpo de conjuntos*.

EXEMPLO 3. Consideremos o conjunto $E = (1, 2, 3, 4, 6, 12)$ e definamos entre os seus elementos as operações \vee e \wedge pelas tábuas I e II. Verifica-se que o conjunto E assim algebrizado goza das propriedades $R1 - R3$ (O conjunto E é o conjunto dos divisores de 12).

I

\vee	1	2	3	4	6	12
1	1	2	3	4	6	12
2	2	2	6	4	6	12
3	3	6	3	12	6	12
4	4	4	12	4	12	12
6	6	6	6	12	6	12
12	12	12	12	12	12	12

II

\wedge	1	2	3	4	6	12
1	1	1	1	1	1	1
2	1	2	1	2	2	2
3	1	1	3	1	3	3
4	1	2	1	4	2	4
6	1	2	3	2	6	6
12	1	2	3	4	6	12

EXERCÍCIO 1. Considere o conjunto $E = (a, b, c)$ e forme o conjunto \mathfrak{B} dos sub-conjuntos de E . Algebrize o conjunto \mathfrak{B} pelas operações \cup e \cap e forme as tábuas destas operações.

EXERCÍCIO 2. Algebrize o conjunto dos divisores de 30 de maneira análoga à usada no EXEMPLO 3 ($x \vee y$ é o m. m. c. e $x \wedge y$ é o m. d. c. calculados dentro do conjunto). Considere o conjunto E constituído pelos divisores primos de 30 e o conjunto $\mathfrak{B} = \{0, (2), (3), (5), (2, 3), (2, 5), (3, 5), (2, 3, 5)\}$ dos sub-conjuntos de E . Mostre que os reticulados dos divisores de 30 e o reticulado que se

obtem da algebrização do conjunto \mathfrak{B} , por meio das operações \cup e \cap , são isomorfos.

EXERCÍCIO 3. Mostre que no caso do EXEMPLO 3 não existe tal isomorfismo.

2. Álgebras de Boole.

Nos exemplos 2 e 3 e no conjunto dos divisores de 30 (EXERCÍCIO 2) existem dois elementos, a e b , gosando das seguintes propriedades $a \vee x = x$ e $a \wedge x = a$, e $b \wedge x = x$ e $b \vee x = b$ quaisquer que sejam os elementos x do reticulado: no EXEMPLO 2 é $a=0$ (sub-conjunto vazio de E) e $b=E$; no EXEMPLO 3 é $a=1$ e $b=12$; e no conjunto dos divisores de 30 é $a=1$ e $b=30$. Além disso, no EXEMPLO 2 e no EXERCÍCIO 2 (mas não no EXEMPLO 3), verifica-se ainda que, para cada elemento x , existe um outro elemento, x' , tal que $x \vee x' = b$ e $x \wedge x' = a$: no EXEMPLO 2, se x representa determinado conjunto de \mathfrak{B} , x' representa o conjunto formado por todos os elementos de E que não pertencem a \mathfrak{B} ; no EXERCÍCIO 2 tem-se $1'=30, 2'=15, 3'=10, \dots$ pois que $1 \vee 30 = 30$ e $1 \wedge 30 = 1, 2 \vee 15 = 30$ e $2 \wedge 15 = 1, 3 \vee 10 = 30$ e $3 \wedge 10 = 1, \dots$. No EXEMPLO 3 há somente dois elementos que gozam desta propriedade, a saber, 3 e 4.

A existência de reticulados nas condições anteriores legitima a seguinte

DEFINIÇÃO 1. Uma Álgebra de BOOLE é um sistema $\mathfrak{A}[R, \vee, \wedge]$, constituído por um conjunto R , de elementos x, y, z, \dots , e por duas operações \vee (supremo) e \wedge (ínfimo) satisfazendo aos seguintes axiomas:

I Grupo:

$$R1. \quad x \vee y = y \vee x \text{ e } x \wedge y = y \wedge x$$

$$R2. \quad x \vee (y \vee z) = (x \vee y) \vee z$$

$$\text{e} \quad x \wedge (y \wedge z) = (x \wedge y) \wedge z$$

$$R3. \quad x \vee (x \wedge y) = x \wedge (x \vee y) = x$$

II Grupo :

$$D. \quad x \vee (y \wedge z) = (x \vee y) \wedge (x \vee z)$$

$$e \quad x \wedge (y \vee z) = (x \wedge y) \vee (x \wedge z) \quad (1)$$

III Grupo :

B1. Existe um elemento 0 e um elemento I de \mathcal{R} tal que $x \vee 0 = x$ e $x \wedge 0 = 0$ e $x \vee I = I$ e $x \wedge I = x$, qualquer que seja x de \mathcal{R} .

B2. Para todo o elemento x de \mathcal{R} existe um elemento x' de \mathcal{R} tal que

$$x \vee x' = I \text{ e } x \wedge x' = 0.$$

Comparando as duas expressões que constituem cada um dos axiomas verificamos que cada uma delas se transforma na outra quando trocamos as operações \vee e \wedge e os elementos 0 e I ; deste facto resulta o

Princípio da dualidade: *Numa Álgebra de BOOLE, de uma proposição verdadeira deduz-se uma outra proposição verdadeira permutando as operações \vee e \wedge e os elementos 0 e I .*

À proposição assim deduzida dá-se o nome de proposição dual da primitiva; se a permutação das operações e de 0 e I não altera a proposição, a proposição diz-se auto-dual. O leitor reconhece imediatamente que todo o corpo finito de conjuntos é uma Álgebra de BOOLE.

Uma Álgebra de BOOLE admite uma representação gráfica muito simples que permite visualizar as suas propriedades. Tomemos para representação de I o conjunto dos pontos do quadrado (fig. 1); para 0 o sub-conjunto vazio dos pontos do quadrado; os ele-

mentos x, y, \dots , serão representados por sub-conjuntos de pontos do quadrado. Para complemento de um elemento x tomamos o conjunto complementar do conjunto que representa x , isto é, o conjunto dos pontos do quadrado que não pertencem a x . O supremo e o ínfimo de dois elementos serão representados, respectivamente, pela reunião e pela intersecção dos conjuntos que representam x e y . Esta representação é conhecida por Diagrama de VENN e será justificada, para o caso das Álgebras de BOOLE finitas, pelo último teorema demonstrado neste artigo (Representação das Álgebras de BOOLE, § 5).

Na figura estão representados dois elementos, x e y , por meio de círculos e os seus complementos, x' representada pela parte tracejada horizontalmente e y' pela parte tracejada verticalmente. A simples análise do diagrama sugere-nos imediatamente que, por exemplo, $x' \vee y'$ (parte tracejada) é o complemento de $x \wedge y$. E isto é realmente verdade como veremos adiante.

3. Alguns teoremas das álgebras de Boole.

A) Consequências de $R1-R3$ e D .

Os teoremas que vamos demonstrar são válidos em qualquer Reticulado distributivo.

Começemos por demonstrar que a proposição $x \wedge (y \vee z) = (x \wedge y) \vee (x \wedge z)$ é, na realidade, deduzível de $R1-R3$ e $x \vee (y \wedge z) = (x \vee y) \wedge (x \vee z) \dots (D^*)$.

Com efeito,

$$\begin{aligned} (x \wedge y) \vee (x \wedge z) &= [(x \wedge y) \vee x] \wedge [(x \wedge y) \vee z] \dots D^* \\ &= [x \vee (x \wedge y)] \wedge [z \vee (x \wedge y)] \dots R1 \\ &= x \wedge [(z \vee x) \wedge (z \vee y)] \dots R3 \text{ e } D^* \\ &= [x \wedge (x \vee z)] \wedge (z \vee y) \dots R1 \text{ e } R2 \\ &= x \wedge (z \vee y) \dots R3 \\ &= x \wedge (y \vee z) \dots R1 \end{aligned}$$

Da proposição que acabamos de demonstrar e de $R1 - R3$ deduz-se, igualmente,

(1) Para manter a simetria entre as duas expressões que constituem cada um dos axiomas, consideramos as duas expressões de D como axiomas embora, como a seguir veremos, qualquer delas possa ser deduzida da outra e do I Grupo de axiomas.

D^* para o que basta notar que estamos em presença de teoremas duais.

TEOREMA 1. Se $x \vee y = z \vee y$ e $x \wedge y = z \wedge y$ então $x = z$.

Este teorema é um exemplo de um teorema auto-dual.

Dem. Por um lado tem-se

$$x \wedge (x \vee y) = x \quad (1) \dots\dots\dots R3$$

Por outro lado

$$\begin{aligned} x \wedge (x \vee y) &= x \wedge (z \vee y) \dots\dots\dots \text{Hip.} \\ &= (x \wedge z) \vee (x \wedge y) \dots\dots\dots D \\ &= (x \wedge z) \vee (z \wedge y) \dots\dots\dots \text{Hip.} \\ &= [(x \wedge z) \vee z] \wedge [(x \wedge z) \vee y] \dots\dots D \\ &= z \wedge [(x \vee y) \wedge (z \vee y)] \dots\dots\dots R1, R3, D \\ &= [z \wedge (x \vee y)] \wedge (x \vee y) \dots\dots\dots R1, R2 \\ &= z \wedge (x \vee y) \dots\dots\dots R3 \\ &= z \wedge (z \vee y) \dots\dots\dots \text{Hip.} \\ &= z \quad (2) \dots\dots\dots R2 \end{aligned}$$

De (1) e (3) resulta $x = z$.

TEOREMA 2. Para todo o elemento x tem-se

$$x \vee x = x \wedge x = x$$

Dem. (1) $x \vee [x \wedge (x \vee y)] = x \vee (x \wedge z) = x$ pondo $z = x \vee y$.

$$(2) \quad x \wedge (x \vee y) = x \quad \text{donde} \quad x \vee [x \wedge (x \vee y)] = x \vee x.$$

De (1) e (2) resulta $x \vee x = x$.

A igualdade $x \wedge x = x$ fica também demonstrada, pois é dual de $x \vee x = x$.

TEOREMA 3. Se $x \vee y = x \wedge y$ então $x = y$.

Dem. $x \vee (x \wedge y) = x$

$$x \vee (x \wedge y) = x \vee (x \vee y) = x \vee y$$

donde

$$x = x \vee y \quad (1)$$

$$y \vee (x \wedge y) = y$$

$$y \vee (x \wedge y) = y \vee (x \vee y) = x \vee y$$

donde

$$y = x \vee y \quad (2)$$

De (1) e (2) resulta $x = y$.

B) Consequências de $R1 - R3$, D e $B1 - B2$.

TEOREMA 4. A correspondência $\lambda x = x'$ é uma correspondência biunívoca e involutiva de \mathcal{R} sobre \mathcal{R} .

Dem. A demonstração divide-se em duas partes

i. A correspondência é biunívoca: a) Se $x = y$ então $x' = y'$ e b) Se $x' = y'$ então $x = y$.

ii. A correspondência é involutiva:

$$\lambda(\lambda x) = \lambda^2 x = x$$

i. a) $x \vee x' = y \vee y'$ e $x \wedge x' = y \wedge y'$ $B1-2$
 $y \vee x' = y \vee y'$ e $y \wedge x' = y \wedge y'$ Hip.
 donde $x' = y'$ $T1$

b) $x \vee x' = y \vee y'$ e $x \wedge x' = y \wedge y'$ $B1-2$
 $x \vee y' = y \vee y'$ e $x \wedge y' = y \wedge y'$ Hip.
 donde $x = y$ $T1$

ii. $x' \vee (x')' = x \vee x'$ e $x' \wedge (x')' = x \wedge x'$... $B1-2$
 donde $(x')' = x$ $T1$

TEOREMA 5. (Leis de MORGAN).

$$(x \vee y)' = x' \wedge y' \quad \text{e} \quad (x \wedge y)' = x' \vee y'$$

As duas igualdades são duais; basta, pois demonstrar uma delas.

Dem. Em $T4$ ficou provado que cada elemento tem um só complemento. Para demonstrar o Teorema basta provar que $x' \wedge y'$ é o complemento de $x \vee y$. Com efeito,

$$\begin{aligned} (x \vee y) \vee (x' \wedge y') &= [(x \vee y) \vee x'] \wedge [(x \vee y) \vee y'] = \\ &= [(x \vee x') \vee y] \wedge [x \vee (y \vee y')] = \\ &= (I \vee y) \wedge (I \vee x) = I \wedge I = I \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 e \quad (x \vee y) \wedge (x' \wedge y') &= [x \wedge (x' \wedge y')] \vee [y \wedge (x' \wedge y')] = \\
 &= [(x \wedge x') \wedge y'] \vee [x' \wedge (y \wedge y')] = \\
 &= (0 \wedge y') \vee (x' \wedge 0) = 0 \vee 0 = 0
 \end{aligned}$$

TEOREMA 6. $0' = I$ e $I' = 0$

Dem. $0 \vee I = I$ e $0 \wedge I = 0$, donde $0' = I$ e $I' = 0$.

4. As álgebras de Boole como sistemas parcialmente ordenados.

Um conjunto $A = (x, y, z, \dots)$ diz-se parcialmente ordenado quando e só quando entre os seus elementos é possível definir uma relação binária x/y verificando os seguintes axiomas:

01. x/x
02. x/y e y/x implica $x=y$
03. x/y e y/z implica x/z

EXEMPLO 4. O conjunto dos números reais pode ser parcialmente ordenado pela relação $\bar{\leq}$ (menor ou igual); o conjunto dos números inteiros não negativos é um outro exemplo de conjunto parcialmente ordenado quando nele se define a mesma relação $\bar{\leq}$, ou a relação $<$ (divide). Vemos assim que, num mesmo conjunto, podem estar definidas várias relações de ordem parcial.

Num reticulado (e, portanto, numa álgebra de BOOLE) é possível definir uma ordem parcial $\bar{\leq}$. Para isso introduzamos a seguinte

DEFINIÇÃO 2. Diz-se que $x \bar{\leq} y$ quando e só quando $x \vee y = y$.

Demonstremos que a relação assim definida é, realmente, uma relação de ordem parcial.

Com efeito,

01. $x \vee x = x$ (T2) donde $x \bar{\leq} x$ (Def. 2)
02. Se $x \bar{\leq} y$ e $y \bar{\leq} x$ tem-se $x \vee y = y$ e $y \vee x = x$ donde $x = y$

03. Se $x \bar{\leq} y$ e $y \bar{\leq} z$ tem-se $x \vee y = y$ e $y \vee z = z$ donde $(x \vee y) \vee z = x \vee (y \vee z) = x \vee z = z$ ou $x \bar{\leq} z$.

A mesma relação de ordem parcial pode ser introduzida pela

DEFINIÇÃO 2*. Diz-se que $x \bar{\leq} y$ quando e só quando $x \wedge y = x$ a qual é equivalente à def. 2 como vamos demonstrar:

Basta demonstrar que as igualdades

$$x \vee y = y \text{ e } x \wedge y = x$$

são equivalentes.

Suponhamos que $x \vee y = y$; então

$$x \wedge (x \vee y) = x \wedge y = x.$$

Suponhamos que $x \wedge y = x$; então

$$y \vee (x \wedge y) = y \vee x = y$$

Definindo $y \bar{\geq} x$ como equivalente a $x \bar{\leq} y$, a def. 2* pode escrever-se

DEFINIÇÃO 2**. Diz-se que $x \bar{\geq} y$ quando e só quando $x \wedge y = y$.

Comparando as def. 2 e 2** vemos que as relações $x \bar{\leq} y$ e $x \bar{\geq} y$ são duais; portanto quando numa expressão intervem o sinal $\bar{\leq}$ ou $\bar{\geq}$ para passar à expressão dual devemos permutar estes sinais.

O facto de um reticulado ser um conjunto parcialmente ordenado permite-nos obter uma nova representação gráfica para os reticulados com um número finito de elementos (reticulados finitos) chamada diagrama de HASSE.

Para isso notemos, em primeiro lugar, que todo o reticulado finito tem um primeiro e um último elemento (0 e I). Com efeito $\vee x_i = x_1 \vee x_2 \vee \dots$ segue qualquer x_i ; e $\wedge x_i = x_1 \wedge x_2 \wedge \dots$ procede qualquer x_i ; logo $0 = \wedge x_i$ e $I = \vee x_i$.

Designemos por letras a, b, c, \dots os elementos do reticulado; quando dois elementos a e b estão ligados pela relação

$a \bar{<} b$, mas com $a \neq b$, e são tais que entre a e b não existe algum elemento c , as duas letras representativas são ligadas por uma flecha dirigida de a para b .

Por exemplo, o reticulado constituído pelos elementos a, b, c, d com $a \bar{<} b \bar{<} d$ e $a \bar{<} c \bar{<} d$ será representado pelo diagrama I e o reticulado dos divisores de 30 (Exercício 2) pelo diagrama II.

Demonstremos algumas proposições onde intervem a relação $\bar{<}$.

A) Proposições válidas em qualquer Reticulado:

TEOREMA 7. $x \bar{<} x \vee y$ qualquer que seja y .

Dem. De $x \wedge (x \vee y) = x$ resulta imediatamente $x \bar{<} x \vee y$.

Dualmente,

TEOREMA 7*. $x \wedge y \bar{<} x$ qualquer que seja y .

TEOREMA 8. Se $x \bar{<} y$ e $x \bar{<} z$ então $x \bar{<} y \wedge z$

Dem. A hipótese é equivalente a $x \wedge y = x$ e $x \wedge z = x$; então tem-se $x = x \wedge z = (x \wedge y) \wedge z = x \wedge (y \wedge z)$ donde $x \bar{<} y \wedge z$.

Dualmente,

TEOREMA 8*. Se $y \bar{<} x$ e $z \bar{<} x$ então $y \vee z \bar{<} x$.

B) Proposições válidas em Álgebras de BOOLE.

TEOREMA 9. Numa Álgebra de BOOLE $x \vee y = y$ é equivalente a $x' \vee y = I$.

Dem. Admitamos que $x \vee y = y$; então $x' \vee y = x' \vee (x \vee y) = (x' \vee x) \vee y = I \vee y = I$.

Admitamos que $x' \vee y = I$; então $x \vee y = I \wedge (x \vee y) = (x' \vee y) \wedge (x \vee y) = y \vee (x' \wedge x) = y \vee 0 = y$

Dualmente,

TEOREMA 9* Numa álgebra de BOOLE $x \wedge y = y$ é equivalente a $x \wedge y = 0$.

Os TEOREMAS 8-9 mostram que numa álgebra de BOOLE as def. 2-2* podem ser substituídas pelas definições que lhes são equivalentes: $x \bar{<} y$ quando e só quando $x' \vee y = I$ ou « $x \bar{<} y$ quando e só quando $x \wedge y' = 0$ ».

TEOREMA 10. Se $x \bar{<} y$ então $y' \bar{<} x'$.

Dem. A hipótese $x \bar{<} y$ é equivalente a $x \vee y = y$; então $y' = (x \vee y)' = x' \wedge y'$ donde $y' \bar{<} x'$.

EXERCÍCIO 4. Demonstre que $0 \bar{<} x$ e $x \bar{<} I$ qualquer que seja x .

EXERCÍCIO 5. Demonstre que se $x \bar{<} u$ e $y \bar{<} v$ então $x \wedge y \bar{<} u \wedge v$ e $x \vee y \bar{<} u \vee v$.

EXERCÍCIO 6. Desenhe o diagrama de HASSE do reticulado do exercício 1.

EXERCÍCIO 7. Desenhe o diagrama de HASSE do reticulado do Exemplo 3 e procure os elementos não complementados desse reticulado. Verifique que, neste caso, os elementos complementados são os vértices do «quadriláteros» (3, 4, 1 e 12).

5. Representação das álgebras de Boole.

Neste parágrafo vamos dar uma generalização do Exercício 1, isto é, demonstrar que toda a álgebra de BOOLE finita é isomorfa ao conjunto dos sub-conjuntos (ou partes) do conjunto dos átomos da álgebra.

DEFINIÇÃO 3. Diz-se que o elemento a_i dum Reticulado é um átomo quando e só quando $a_i \neq 0$ e $0 \bar{<} x \bar{<} a_i$ implica $x = 0$ ou $x = a_i$; quer dizer, quando a_i segue imediatamente 0 ou a_i é um sucessor de 0.

Dualmente,

DEFINIÇÃO 3*. Diz-se que o elemento m_i de um Reticulado é uma molécula quando e só quando $m_i \neq I$ e $m_i \bar{<} x \bar{<} I$ implica $x = m_i$ ou $x = I$; quer dizer, quando m_i pre-

cede imediatamente I ou m_i é um antecessor de I .

A existência de tais elementos num Retículo finito é evidente.

Posto isto demonstremos o

TEOREMA 10. Num reticulado finito e complementado o supremo $\bigvee a_i$ de todos os átomos é o supremo do reticulado: $\bigvee a_i = I$.

Notemos, em primeiro lugar, que existem reticulados finitos em que o supremo dos átomos não é o supremo do reticulado (Diagrama III).

Dem. Designemos por a o supremo dos átomos de um reticulado finito e complementado e seja a' um seu complemento (a unicidade do complemento deriva do axioma D — reticulados distributivos — e, portanto, não se exigindo na hipótese que o reticulado seja distributivo, pode a ter vários complementos (Diagrama IV)). Ora, $a_i \leq a$ (Teorema 7) e como qualquer elemento do reticulado ou é 0 , ou é átomo ou é precedido por algum átomo, a' só pode ser 0 pois que se $a_k \leq a'$ seria $a_k \leq a \wedge a' = 0$. Logo, sendo $a' = 0$ será (Teorema 6) $a = I$.

Dualmente,

TEOREMA 10*. Num reticulado finito e complementado e ínfimo m_i de todas as moléculas é o ínfimo do reticulado.

Estamos agora em condições de demonstrar um teorema que oferece certa analogia com o teorema da decomposição de números inteiros em factores primos:

TEOREMA 11. Todo o elemento de uma álgebra de BOOLE finita, diferente de 0 , admite uma decomposição atômica da forma $\bigvee a_{\alpha_i}$ (em que α_i são elementos tomados do conjunto dos índices dos átomos e $i = 1, 2, \dots, k \leq n$, sendo n o número de átomos da álgebra) e tal decomposição é única.

O teorema que vamos demonstrar baseia-se no Teorema 10 e no axioma D , logo, é válido nas álgebras de BOOLE.

Dem. Seja x um elemento da álgebra diferente de 0 ; então $x = I \wedge x = \bigvee a_i \wedge x = \bigvee (a_i \wedge x)$ (Axioma D). Ora $a_i \wedge x = 0$, caso não seja $a_i \leq x$, ou $a_i \wedge x = a_i$ se $a_i \leq x$; logo, a expressão $\bigvee (a_i \wedge x)$ fica reduzida ao supremo dos átomos que precedem x : $x = \bigvee a_i$ representando por a_i os átomos que precedem x .

Dualmente,

TEOREMA 11*. Todo o elemento de uma álgebra de BOOLE diferente de I admite uma decomposição da forma $\bigwedge m_i$ e tal decomposição é única: $x = \bigwedge m_i$ representando por m_i as moléculas que seguem x .

Antes de demonstrarmos a proposição fundamental deste parágrafo, recordemos a definição de *isomorfismo-algébrico*. Um isomorfismo algébrico é uma transformação biunívoca de um espaço X sobre um espaço Y que respeita as leis de composição definidas em cada um dos espaços. Para demonstrar a existência de um isomorfismo entre dois espaços temos que demonstrar: (i) A transformação é biunívoca, isto é, a cada elemento de X corresponde um e um só elemento de Y e cada elemento de Y é o transformado de um e um só elemento de X ; (ii) A transformação respeita as leis de composição, isto é, se em X está definida uma operação $(.)$ e em Y uma operação (o) tem-se, representando por x' o transformado de x , $(x.y)' = x' o y'$.

TEOREMA 12. Toda a álgebra de BOOLE finita é isomorfa ao conjunto dos subconjuntos do conjunto dos seus átomos.

Dem. Consideremos a álgebra de BOOLE $\mathcal{R}(R, \vee, \wedge)$ e o conjunto \mathcal{B} dos subconjuntos do conjunto dos seus átomos, $E = \{a_1, a_2, a_3, \dots, a_n\}$, algebrizado pelas operações \cup (reunião) e \cap (intersecção).

Estabelecamos entre \mathcal{R} e \mathcal{B} a correspondência λ assim definida:

$$\lambda \bigvee_1^k a_i = \bigcup_1^k \{a_i\},$$

isto é, a correspondência que faz corresponder ao supremo de átomos de \mathcal{B} a reunião dos conjuntos de \mathcal{B} formados por esses átomos.

(i) Vejamos, em primeiro lugar, que se trata de uma correspondência biunívoca:

1) Se $x=y$ então as suas decomposições atômicas só diferem, quando muito, pela ordem dos seus elementos:

$$\begin{aligned}x &= a_{\alpha_1} \vee a_{\alpha_2} \vee \dots \vee a_{\alpha_k} \\ y &= a_{\beta_1} \vee a_{\beta_2} \vee \dots \vee a_{\beta_k}\end{aligned}$$

e cada a_{α_i} é igual a um a_{β_j} . Então

$$\begin{aligned}\lambda x &= \lambda(a_{\alpha_1} \vee a_{\alpha_2} \vee \dots \vee a_{\alpha_k}) = \{a_{\alpha_1}, a_{\alpha_2}, \dots, a_{\alpha_k}\} \\ \lambda y &= \lambda(a_{\beta_1} \vee a_{\beta_2} \vee \dots \vee a_{\beta_k}) = \{a_{\beta_1}, a_{\beta_2}, \dots, a_{\beta_k}\}\end{aligned}$$

conjuntos que diferem, quando muito, pela ordem dos seus elementos e, portanto, são iguais; $\lambda x = \lambda y$;

2) Sejam $\lambda x = \{a_{\alpha_1}, a_{\alpha_2}, \dots, a_{\alpha_k}\}$ e $\lambda y = \{a_{\beta_1}, a_{\beta_2}, \dots, a_{\beta_k}\}$ elementos iguais de \mathcal{B} , isto é, elementos que, quando muito, diferem pela ordem dos átomos.

O elemento λx é imagem de elemento $x = \bigvee_{i=1}^k a_{\alpha_i}$ e o elemento λy é imagem do elemento $y = \bigvee_{j=1}^k a_{\beta_j}$, elementos que, quando muito, diferem pela ordem dos átomos e, portanto, são iguais. Fica assim provado que $\lambda x = \lambda y$ implica $x = y$.

(ii) Provemos agora, que a transformação λ respeita as leis de composição.

Seja $x = \bigvee_{i=1}^k a_{\alpha_i}$ e $y = \bigvee_{j=1}^l a_{\beta_j}$. Pretendemos demonstrar que

$$\begin{aligned}a) \quad & \lambda(x \vee y) = \lambda x \cup \lambda y \\ b) \quad & \lambda(x \wedge y) = \lambda x \cap \lambda y\end{aligned}$$

Ora, por um lado,

$$\begin{aligned}x &= \lambda\left(\bigvee_{i=1}^k a_{\alpha_i}\right) = \bigcup_{i=1}^k \{a_{\alpha_i}\} = \{a_{\alpha_1}, a_{\alpha_2}, \dots, a_{\alpha_k}\} \\ y &= \lambda\left(\bigvee_{j=1}^l a_{\beta_j}\right) = \bigcup_{j=1}^l \{a_{\beta_j}\} = \{a_{\beta_1}, a_{\beta_2}, \dots, a_{\beta_l}\}\end{aligned}$$

donde

$$(1) \quad \lambda x \cap \lambda y = \{a_{\alpha_1}, \dots, a_{\alpha_k}\} \cap \{a_{\beta_1}, \dots, a_{\beta_l}\} = \{a_{\gamma_1}, \dots, a_{\gamma_m}\}$$

e $(m, m' \leq l + k)$

$$(1') \quad \lambda x \cap \lambda y = \{a_{\alpha_1}, \dots, a_{\alpha_k}\} \cap \{a_{\beta_1}, \dots, a_{\beta_l}\} = \{a_{\beta_1}, \dots, a_{\beta_{m'}}\}$$

em que os a_{γ_i} e os a_{β_i} representam, respectivamente, os elementos a_{α_i} e a_{β_j} , sem repetições e os elementos a_{α_i} e a_{β_j} iguais; donde, $m = l + k$ e $m' = 0$ quando esses elementos são todos diferentes, isto é, $x \wedge y = 0$ e $m = m' = k$ quando esses elementos são todos iguais, isto é, $x = y$.

Por outro lado,

$$(2) \quad \lambda(x \vee y) = \lambda\left(\bigvee_{i=1}^k a_{\alpha_i} \vee \bigvee_{j=1}^l a_{\beta_j}\right) = \lambda\left(\bigvee_{i=1}^m a_{\gamma_i}\right) = \bigcup_{i=1}^m \{a_{\gamma_i}\} = \{a_{\gamma_1}, \dots, a_{\gamma_m}\}$$

e

$$(2') \quad \lambda(x \wedge y) = \lambda\left(\bigvee_{i=1}^k a_{\alpha_i} \wedge \bigvee_{j=1}^l a_{\beta_j}\right) = \lambda\left(\bigvee_{\substack{i=1 \\ j=1}}^{i=k} (a_{\alpha_i} \wedge a_{\beta_j})\right) = \lambda\left(\bigvee_{i=1}^{m'} a_{\beta_i}\right) = \bigcup_{i=1}^{m'} \{a_{\beta_i}\} = \{a_{\beta_1}, \dots, a_{\beta_{m'}}\}.$$

De (1) e (2) resulta $\lambda(x \vee y) = \lambda x \cup \lambda y$ e de (1') e (2') resulta $\lambda(x \wedge y) = \lambda x \cap \lambda y$ que são as igualdades que pretendíamos provar.

Em particular, tem-se $\lambda(0) = 0$ e $\lambda(I) = E$.

Com a demonstração deste teorema fica justificado o Diagrama de VENN como representação de álgebras de BOOLE finitas. Ficou afinal, provado que toda a álgebra de BOOLE finita é isomorfa a um corpo de conjuntos (precisamente ao corpo dos subconjuntos do conjunto dos seus átomos). Utilizando o axioma de ZERMELO, mostra-se que toda a álgebra de BOOLE é isomorfa a um corpo de conjuntos.

BIBLIOGRAFIA

VALÈRE GLIVENCO, Théorie Générale des Structures, Act. Sc. Ind., 1938, Paris.

A. MONTEIRO e A. PEREIRA GOMES, Introdução ao Estudo da Noção de Função Contínua, C. E. M., 1944 Porto.

E, fundamentalmente, parte de um trabalho do Dr. José Morgado acabado de publicar.