

UNIVERSIDAD DEL VALLE DE GUATEMALA

MM2034 - 2 SEMESTRE - 2022

LICENCIATURA EN MATEMÁTICA APLICADA

LÓGICA

Catedrático: Paulo Mejía

Estudiante: Rudik Roberto Rompich Cotzoyay

Carné: 19857

Correo: rom19857@uvg.edu.gt

2 de agosto de 2022

Índice

1	Álgebra booleana	1
1.1	Enfoque axiomático de álgebra booleana	8
2	Grafos	10

+

1. Álgebra booleana

Clase: 05/07/2022

Definición 1. Sea A un conjunto y $\text{Rel}(A) \subseteq A \times A$ una relación binaria definida en A . La $\text{Rel}(A)$ es de orden parcial:

1. Reflexiva: $(x, x) \in \text{Rel}(A), \forall x \in A$.
2. Antisimetría: $(x, y) \in \text{Rel}(A) \wedge (y, x) \in \text{Rel}(A) \implies x = y$.
3. Transitiva: $(x, y) \in \text{Rel}(A) \wedge (y, z) \in \text{Rel}(A) \implies (x, z) \in \text{Rel}(A), \forall x, y, z \in A$.

Ejemplo 1. En \mathbb{Z}^+ , se define $(a, b) \in \mathbb{Z}^+ \iff a|b$.

Solución. Propiedades:

- Reflexiva: Sea $a \in \mathbb{Z}^+$. Como $a = 1 \cdot a \implies a|a \implies (a, a) \in \text{Rel}(\mathbb{Z}^+)$
- Antisimetría: Sea $a, b \in \mathbb{Z}^+$. Si $(a, b) \in \text{Rel}(A)$ y $(b, a) \in \text{Rel}(A) \implies a|b$ y $b|a \implies \exists c$ y $b = ca$ y $\exists d \in \mathbb{Z}^+ \ni a = db \implies b = (cd)b \implies cd = 1 \implies c = 1 \wedge d = 1 \implies b = ca = 1 \cdot a = a$.
- Transitividad: Sea $a, b, c \in \mathbb{Z}^+$. Si $(a, b) \in \text{Rel}(A)$ y $(b, c) \in \text{Rel}(A) \implies a|b \wedge b|c \implies \exists e \in \mathbb{Z}^+ \ni b = ea$ y $\exists f \in \mathbb{Z}^+ \ni c = fb. \implies c = fb = f(ea) = (fe)a \implies a|c$.

□

NOTA. (A, \leq) . Conjunto ordenado y relación de orden.

$$a \leq b \iff (a, b) \in \text{Rel}(A)$$

Ejemplo 2. Sea $(P(A), \subseteq)$.

- $A = \{1, 2\}$ y $B = \{1, 2, 3\}$
- $P(A) = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{1, 2\}\}$ y $P(B) = \{\emptyset, \{1\}, \{3\}, \{1, 2\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}, \{2, 3\}, \{1, 2, 3\}\}$. Nótese que en el potencia de B , $\{1\} \not\subseteq \{2, 3\}$.

NOTA. a y b de A se dicen comparables si $a \leq b$ o $b \leq a$ (es lo mismo que $(a, b) \in \text{Rel}(A) \vee (b, a) \in \text{Rel}(A)$).

Clase: 07/07/2022

Teorema 1. Si (A, \leq) y (B, \leq') son conjuntos parcialmente ordenados, $(A \times B, \leq'')$ es también una relación de orden parcial.

$$(a, b) \leq'' (c, d) \iff \underbrace{a \leq c}_{\in A} \wedge \underbrace{b \leq' d}_{\in B}$$

Demostración. ■ Reflexividad. Como \leq y \leq' son reflexivas $\implies a \leq a \wedge b \leq b', \forall a \in A, \forall b \in B \implies (a, b) \leq'' (a, b)$.

- Antisimetría. Sea $(a, b) \leq'' (c, d) \wedge (c, d) \leq'' (a, b) \implies (a \leq c \wedge b \leq' d) \wedge (c \leq a \wedge d \leq' b)$ por definición $\leq'' \implies (a \leq c \wedge c \leq a) \wedge (b \leq' d \wedge d \leq' b) \implies a = c \wedge b = d$ por ser \leq y \leq' antisimétricas.

- Transitividad. Sea $(a, b) \leq'' (c, d) \wedge (c, d) \leq'' (e, f) \implies (a \leq c \wedge b \leq' d) \wedge (c \leq e \wedge d \leq' f)$ por definición $\leq'' \implies (a \leq c \wedge c \leq e) \wedge (b \leq' d \wedge d \leq' f) \implies (a \leq e) \wedge (b \leq' f)$ por transitividad de \leq y \leq' . $\implies (a, b) \leq'' (e, f)$.

■

Investigar orden lexicográfico.

Ejemplo 3. Un ejemplo random de diagrama de Hasse.

Definición 2. Sea (A, \leq) . Un elemento $c \in A$ es una cota superior de $a \wedge b$ si $a \leq c \wedge b \leq c$.

Definición 3. Sea (A, \leq) . Un elemento $c \in A$ es una cota inferior de a y b si $c \leq a \wedge c \leq b$.

Definición 4. Un retículo es un conjunto parcialmente ordenado en el que cada elemento tiene un ínfimo que es la mayor cota inferior y un supremo que es la menor cota superior.

NOTA. Notación para ínfimo y supremo.

- $a \vee b = \sup(a, b)$
- $a \wedge b = \inf(a, b)$
- Sistema algebraico (A, \vee, \wedge) .

Teorema 2. Para cualquier a y b en un retículo (A, \leq) ,

- $(a \leq a \vee b)$
- $(a \wedge b \leq a)$

Demostración. Por la simple definición. ■

Teorema 3. Para cualesquiera a, b, c y d en un retículo (A, \leq) , si $a \leq b$ y $c \leq d$ entonces $a \vee c \leq b \vee d$ y $a \wedge c \leq b \wedge d$.

Demostración. Sea $a, b, c, d \in A$. Supóngase que: $a \leq b$ y $c \leq d$. Además, se sabe que $b \leq b \vee d$ y $d \leq b \vee d$ por la definición de supremo de b y d .

$c \leq a \vee c$ y $d \leq b \vee d$.

$\implies a \leq b \leq b \vee d$ y $c \leq d \leq b \vee d$.

■

Clase: 12/07/2022

Teorema 4. Para cualesquiera a, b, c y d en un retículo (A, \leq) , si $a \leq b$ y $c \leq d$ $\implies (a \vee c \leq b \vee d)$ y $a \wedge c \leq b \wedge d$.

Demostración. Sean $a, b, c, d \in A$. Supóngase que $a \leq b$ y $c \leq d$. Además, $b \leq b \vee d$ y $d \leq b \vee d$ por definición de supremo de b y d . Luego, $a \leq b \vee d$ y $c \leq b \vee d$ por transitividad de \leq . Pero $a \vee c \leq b \vee d$ por ser la menor cota superior de a y c . ■

NOTA. $a < b := a \leq b$ y $a \neq b$.

Teorema 5. *Las operaciones de \vee y \wedge son conmutativas.*

Demostración. Por definición de cota superior y unicidad v . ■

Teorema 6. *Las operaciones \vee y \wedge son asociativas.*

Demostración. A demostrar: $a \vee (b \vee c) = (a \vee b) \vee c, \forall a, b, c \in A$.

1. ¿ $(a \vee b) \vee c \leq a \vee (b \vee c)$? Sean $a, b, c, d \in A$. Entonces por la definición de cota superior de a y $b \vee c$: $a \leq a \vee (b \vee c)$ y $(b \vee c) \leq a \vee (b \vee c)$. Luego $a \leq a \vee (b \vee c)$ y $(b \leq a \vee (b \vee c)$ y $(c \leq a \vee (b \vee c)))$ por ser $b \vee c$ una cota superior y \leq cumple con la transitividad. Entonces, $(a \leq a \vee (b \vee c)$ y $(b \leq a \vee (b \vee c)))$ y $c \leq a \vee (b \vee c)$ por ser asociativa. Luego, $a \vee b \leq a \vee (b \vee c)$ y $c \leq a \vee (b \vee c)$ por ser cota superior de a y b . Entonces, $(a \vee b) \vee c \leq a \vee (b \vee c)$ por menor cota superior de $a \vee b$ y c .

2. ¿ $a \vee (b \vee c) \leq (a \vee b) \vee c$? Lo mismo que el anterior.

Por antisimetría de los dos resultados, $a \vee (b \vee c) = (a \vee b) \vee c$. ■

Teorema 7. $\forall a \in A, a \vee a = a$ y $a \wedge a = a$.

Demostración. Sean $a \in A$, por definición de supremo, $a \leq a \vee a$. Además, $a \leq a$ por ser reflexiva. Entonces, $a \leq a \vee a$ por ser el supremo de a y a . Por ser \leq antisimétrica, $a \vee a = a$. ■

Teorema 8. $\forall a, b \in A, a \vee (a \wedge b) = a$ y $a \wedge (a \vee b) = a$.

Definición 5 (14). *Un retículo distributivo si la operación \wedge se distribuye respecto de la operación \vee y la operación \vee se distribuye respecto de \wedge .*

$$\forall a, b, c \in A, (a \wedge (b \vee c)) = (a \wedge b) \vee (a \wedge c)$$

Teorema 9. *Si la operación \wedge es distributiva respecto a la operación \vee en un retículo, entonces la operación \vee es distributiva respecto a la operación \wedge y viceversa.*

Demostración. Si $a \wedge (b \vee c) = (a \wedge b) \vee (a \wedge c) \implies a \vee (b \wedge c) = (a \vee b) \wedge (a \vee c)$.
Sean $a, b, c, d \in A$,

Por hipótesis:

$$(a \vee b) \wedge (a \vee c) = [(a \vee b) \wedge b] \vee [(a \vee b) \wedge c]$$

Por conmutatividad de \wedge :

$$= a \wedge (a \wedge b) \vee [c \wedge (a \vee b)]$$

Por teorema de absorción

$$= a \vee [c \wedge (a \vee b)]$$

Por hipótesis:

$$= a \vee [(c \wedge a) \vee (c \wedge b)]$$

Por conmutatividad de \wedge

$$= a \vee [(a \wedge c) \vee (b \wedge c)]$$

Por ser \vee asociativo:

$$= [a \vee (a \vee c)] \vee (b \wedge c)$$

Por teorema 8 de absorción:

$$= a \vee [b \wedge c]$$

■

Clase: 19/07/2022

Teorema 10. Sea (A, \leq) retículo con cota superior universal 1 y cota inferior universal 0. $\forall a \in A$,

$$a \vee 1 = 1$$

$$a \vee 0 = a$$

$$a \wedge 1 = a$$

$$a \wedge 0 = 0$$

Definición 6 (17). Sea (A, \leq) retículo con 0 y 1. $\forall a \in A$, un elemento b es complemento de a si cumple:

$$a \vee b = 1 \quad \text{y} \quad a \wedge b = 0$$

Definición 7 (18). Un retículo se dice que es complementado si cada elemento en él tiene complemento.

Teorema 11. En un retículo distributivo, si un elemento tiene complemento.

Demostración. Sea $a, b, c \in A$, donde b y c son complementos de a . Es decir $a \vee b = 1$ y $a \wedge b = 0$; $a \vee c = 1$ y $a \wedge c = 0$.

$$\begin{aligned}
b &= b \wedge 1 && \text{(por teorema 10)} \\
&= b \wedge (a \vee c) && \text{(por ser } c \text{ complemento de } a) \\
&= (b \wedge a) \vee (b \wedge c) && \text{(por distributividad de } \wedge \text{ respecto a } \vee) \\
&= (a \wedge b) \vee (c \wedge b) && \text{(por conmutatividad de } \wedge) \\
&= 0 \vee (c \wedge b) && \text{(por ser } b \text{ complemento de } a) \\
&= (a \wedge c) \vee (c \wedge b) && \text{(por ser } c \text{ complemento de } a) \\
&= (c \wedge a) \vee (c \wedge b) && \text{(por conmutatividad de } \wedge) \\
&= c \wedge (a \vee b) && \text{(por distributividad de } \wedge \text{ respecto de } \vee) \\
&= c \wedge 1 && \text{(por ser } b \text{ complemento de } a) \\
&= c && \text{(por teorema 10)}
\end{aligned}$$

■

Definición 8 (19). *Un retículo complementado y distribuido es un retículo booleano.*

NOTA. $(A, \vee, \wedge, -)$ es llamada **álgebra booleana**.

Ejemplo 4. $(P(S), \subseteq)$ es un álgebra booleana.

Teorema 12. (Leyes de De Morgan). $\forall a, b \in A$, donde $(A, \vee, \wedge, -)$ es un álgebra booleana, se tiene:

$$1. \overline{a \vee b} = \bar{a} \wedge \bar{b}$$

$$2. \overline{a \wedge b} = \bar{a} \vee \bar{b}$$

Lema 13. En un retículo distribuido, si $b \wedge \bar{c} = 0 \implies b \leq c$.

Lema 14. Sea $(A, \vee, \wedge, -)$ una álgebra booleana finita. Sea $b \in A$ con $b \neq 0$ y a_1, a_2, \dots, a_k átomos de A tales que $a_i \leq b$ para $i = 1, \dots, k \implies b = a_1 \vee a_2 \vee \dots \vee a_k$.

Lema 15. Sea $(A, \vee, \wedge, -)$ una álgebra booleana finita. Sea $b \in A$ con $b \neq 0$ y a_1, a_2, \dots, a_k átomos de \wedge tales que $a_i \leq b$ para $i = 1, \dots, k \implies b = a_1 \vee a_2 \vee \dots \vee a_k$ es la única forma de representar b como disyunción de átomos.

Teorema 16. Sea $(A, \vee, \wedge, -)$ un álgebra booleana finita y S es el conjunto de átomos. Entonces, $(A, \vee, \wedge, -)$ es isomorfa al sistema algebraico definido por el retículo $(P(S) \subseteq), (P(S), \cup, \cap, -)$

Hasta aquí el corto. GG ez.

Clase: 19/07/2022

1.1. Enfoque axiomático de álgebra booleana

Definición 9. Sea B no vacío que contiene Z elementos especiales 0 (el cero como elemento neutro) y 1 (el uno o elemento unidad), sobre el cual se define, las operaciones binarias $+, \cdot$ y una operación unaria $-$. Entonces, $(B, +, \cdot, -, 0, 1)$ es un álgebra booleana.

■ *Leyes conmutativas:*

- $\forall x, y \in B, x + y = y + x$

- $\forall x, y \in B, x \cdot y = y \cdot x$

■ *Leyes distributivas*

- $\forall x, y, z \in B, x(y + z) = (x \cdot y) + (x \cdot z)$

- $\forall x, y, z \in B, x + (y \cdot z) = (x + y)(x + z)$

■ *Leyes de identidad.*

- $\forall x \in B, x + 0 = x$

- $\forall x \in B, x \cdot 1 = x$

■ *Leyes de inversos.*

Teorema 17. Teorema 17.

Demostración. Sea $x \in B$,

$x = x + 0$	ley de identidad
$x = x + (x \cdot \bar{x})$	ley de inversos
$x = (x + x)(x + \bar{x})$	ley distributiva respecto a \cdot
$x = (x + x) \cdot 1$	ley de inversos
$x = (x + x)$	ley de identidad

■

Teorema 18 (Principio de dualidad). *Si s es un teorema relativo a un álgebra booleana y s puede demostrarse a partir de los axiomas de la definición del álgebra booleana y de otras propiedades obtenidas a partir de estos mismos axiomas, entonces también es teorema.*

Teorema 19. *Dado B un álgebra booleana, si $x, y \in B$, entonces:*

1. Ley de dominancia.

a) $x \cdot 0 = 0$

b) $x + 1 = 1$

2. Ley de absorción.

a) $x \cdot (x + y) = x$

b) $x + (x \cdot y) = x$

3. Ley de cancelación.

a) $(x \cdot y = x \cdot z) \text{ y } (\bar{x} \cdot y) = \bar{x} \cdot z \text{ entonces } y = z.$

4. Ley de asociatividad.

5. Unicidad de inversos.

Definición 10 (24). *asd*

Teorema 20. *La relación \leq es una relación de orden parcial.*

Demostración. ■ Sea $x \in B$ como $x \cdot x = x$ por teorema 17, entonces $x \leq x$ por definición 24.

- Sea $x, y \in B$ supóngase $x \leq y$ y $y \leq x$, entonces: $x \cdot y = x$ y $y \cdot x = y$ por def. 24. Luego, $x = x \cdot y = y \cdot x = y$ por ley de conmutatividad.
- Sea $x, y, z \in B$. Supóngase $x \leq y$ y $y \leq z$. Entonces, $x \cdot y = x$ y $y \cdot z = y$. Luego, $x \cdot z = (x \cdot y) \cdot z = x \cdot (y \cdot z) = x \cdot y = x$ por asociatividad del \cdot y igualdades anteriores con lo cual $x \leq z$ por definición 24.

■

Clase: 2/08/2022

2. Grafos