Retículos. Parte 3.

Silvio Reggiani

Complementos de Matemática II (LCC) Facultad de Ciencias Exactas, Ingeniería y Agrimensura Universidad Nacional de Rosario

27 de septiembre de 2018

Álgebras de Boole

Definición

Un **álgebra de Boole** es un retículo acotado, distributivo con complementos:

$$(B, \vee, \wedge, 0, 1, ()^c).$$

(Recordar que la distributividad implica que la función () c está bien definida.)

Las álgebras de Boole son importantes porque:

- ▶ capturan la estructura fundamental de la lógica: $\lor = \mathsf{OR}$, $\land = \mathsf{AND}$, () $^c = \mathsf{NOT}$,
- modelan la teoría de conjuntos (en la cual se basa toda la matemática).

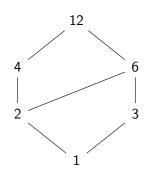
Ejemplo

$$(\mathcal{P}(X), \cup, \cap, \varnothing, X, ()^c)$$
 es un álgebra de Boole.

Ejemplo

 $(D_n, \text{mcm}, \text{mcd}, 1, n)$ admite una estructura de álgebra de Boole $\iff n = p_1 \cdot p_2 \cdots p_s$ es producto de primos distintos.

Subejemplo D_{12}



No es álgebra de Boole pues 2 no tiene complementos.

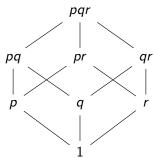
Subejemplo

Si n es tal que $p^2 \mid n$ (con p primo) entonces p no tienen complementos en D_n . Por lo tanto D_n no es álgebra de Boole si n no es producto de primos distintos (faltaría probar la otra implicación). En efecto,

$$mcm(p, x) = n \implies p \mid x \implies p \mid mcd(p, x) \neq 1.$$

Ejemplo
$$D_p\simeq \mathcal{P}(\{p\})$$
 Ejemplo $D_{pq}\simeq \mathcal{P}(\{p,q\})$ p p p q

Ejemplo $D_{pqr} \simeq \mathcal{P}(\{p,q,r\})$



Caso general

- ▶ D_n con $n = p_1 \cdot p_2 \cdots p_s$ (primos distintos).
- ▶ $x \in D_n \iff x = p_{i_1} \cdots p_{i_k}$ para algún subconjunto $\{i_1, \dots, i_k\} \subset \{1, \dots, s\}.$
- $\mod\left(x,\frac{n}{x}\right) = \mod\left(x,\frac{n}{x}\right) = 1.$
- ► Es decir, $\frac{n}{x}$ es el complemento de x.

Ejercicio

La función $f: D_n \to \mathcal{P}(\{p_1, \dots, p_s\})$ definida como

$$f(x) = \{p_{i_1}, \ldots, p_{i_k}\}$$

es un isomorfismo de retículos.

Morfismos de álgebras de Boole

 Los (iso)morfismos de álgebras de Boole pueden definirse abstractamente como las funciones (biyectivas)

$$f: (B, \vee, \wedge, 0, 1, ()^c) \to (B', \vee, \wedge, 0, 1, ()^c)$$

tales que $\forall x, y \in B$,

- $f(x \vee y) = f(x) \vee f(y),$
- $f(x \wedge y) = f(x) \wedge f(y),$
- f(0) = 0,
- f(1) = 1,
- $f(x^c) = f(x)^c.$
- ➤ Ya vimos que las dos primeras condiciones implican las otras tres. Es decir, los isomorfismos de álgebras de Boole no son otra cosa que los isomorfismos de retículos.

Pregunta

Si (B, \leq) es un álgebra de Boole finita, ¿es cierto que $(B, \leq) \simeq (\mathcal{P}(X), \subset)$ para algún conjunto X? ¿Quién debería ser el conjunto X?

Corolario

 $Si(B, \vee, \wedge, 0, 1, ()^c)$ es un álgebra de Boole finita, entonces $|B| = 2^n$ para algún $n \in \mathbb{N}_0$.

Contraejemplo

El resultado anterior deja de valer si B es infinita. Por ejemplo, si $(B,\vee,\wedge,0,1,(\)^c)$ es un álgebra de Boole numerable, entonces $B\not\simeq \mathcal{P}(X)$ para todo conjunto X. En efecto, B no puede estar en biyección con $\mathcal{P}(X)$ pues

- ▶ si X es finito, entonces $\mathcal{P}(X)$ es finito de cardinal $2^{|X|}$ y
- ▶ si X es numerable (no puede ser más grande), entonces $|\mathcal{P}(X)| = |\mathcal{P}(\mathbb{N})| = |\mathbb{R}| > |\mathbb{N}| = |B|$ (; por qué?).

Ejemplo concreto (ejercicio)

- $ightharpoonup \mathcal{P}(\mathbb{N})_{\mathsf{fin}} := \{A \subset \mathbb{N} : |A| < \infty\}$ (subconjuntos finitos de \mathbb{N}),
 - ▶ $\mathcal{P}(\mathbb{N})_{\text{cofin}} := \{A \subset \mathbb{N} : |A^c| < \infty\}$, (subconjuntos de \mathbb{N} con complemento finito),
 - $ightharpoonup B:=\mathcal{P}(\mathbb{N})_{\mathsf{fin}}\cup\mathcal{P}(\mathbb{N})_{\mathsf{cofin}},$
 - ► B es numerable.
 - ▶ $(B, \cup, \cap, \varnothing, \mathbb{N}, ()^c)$ es un álgebra de Boole (más aún, es una subálgebra de Boole de $\mathcal{P}(\mathbb{N})$).

Leyes de De Morgan

Proposición

 $Si\left(B,\vee,\wedge,0,1,(\)^{c}
ight)$ es un álgebra de Boole entonces valen $\forall x,y$

- $(x \vee y)^c = x^c \wedge y^c,$
- $(x \wedge y)^c = x^c \vee y^c.$

En palabras: la función complemento es un antiisomorfismo de álgebras de Boole.

Demostración.

Para el primer ítem debemos chequear que

- $(x \vee y) \wedge (x^c \wedge y^c) = 0$
- $(x \vee y) \vee (x^c \wedge y^c) = 1$

y para el segundo debemos chequear que

- $(x \wedge y) \wedge (x^c \vee y^c) = 0$
- $(x \wedge y) \vee (x^c \vee y^c) = 1.$

Demostración (cont.)

$$(x \lor y) \land (x^c \land y^c) = [(x \lor y) \land x^c] \land y^c$$

$$= [(x \land x^c) \lor (y \land x^c)] \land y^c$$

$$= [0 \lor (y \land x^c)] \land y^c$$

$$= (y \land x^c) \land y^c = (y \land y^c) \land x^c$$

$$= 0 \land x^c = 0$$

$$(x \lor y) \lor (x^c \land y^c) = (x \lor y \lor x^c) \land (x \lor y \lor y^c)$$

= $(1 \lor y) \land (x \lor 1) = 1 \lor 1 = 1$

Ejercicio: completar las otras dos igualdades (se puede hacer bien fácil por dualidad, teniendo en cuenta una sutileza).

Idea de la demostración del teorema M₃-N₅

Retículos modulares

Un retículo (L, \vee, \wedge) se dice **modular** si

$$\forall x, y, z \in L, [x \ge z \implies x \land (y \lor z) = (x \land y) \lor z].$$

Observar que distributivo \implies modular

Ejemplo

- ▶ $L = \{\text{subespacios vectoriales de } \mathbb{R}^n\},$
- ▶ (L, \subset) es retículo, pero no es subrretículo de $\mathcal{P}(\mathbb{R}^n)$ (pues la unión de subespacios no necesariamente es un subespacio),
- \triangleright $V \wedge W = V \cap W$,
- $V \vee W = V + W := \langle V \cup W \rangle.$
- L es modular. En efecto, debemos probar que

$$U\supset W\implies U\cap (V+W)=(U\cap V)+W.$$

Ejemplo (cont.)

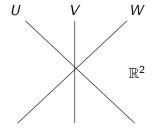
- $ightharpoonup x \in U \cap (V + W) \implies x = v + w \in U \text{ con } v \in V, w \in W.$
- ▶ Luego $v = x w \in U$ pues $W \subset U \implies v \in U \cap V$
- ▶ y por ende $x \in (U \cap V) + W$.

Recíprocamente,

- $ightharpoonup x = u + w \text{ con } u \in U \cap V \subset V, w \in W \implies x \in U.$
- ▶ Luego $x \in U \cap (V + W)$.

Observación

- L no es distributivo.
- $U \cap (V + W) = U \cap \mathbb{R}^2 = U,$
- ► $(U \cap V) + (U \cap W) = \{0\}.$

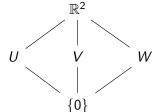


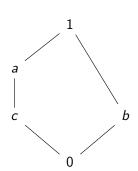
Ejemplo

 M_3 es modular (no es distributivo): ídem ejemplo anterior.



- $ightharpoonup N_5$ no es distributivo ni modular.
- $ightharpoonup a \geq c$,
- ightharpoonup $a \wedge (b \vee c) = a \wedge 1 = a$,
- $(a \wedge b) \vee c = 0 \vee c = c.$





Retículos libres

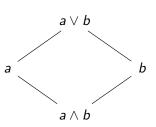
Partimos de una cantidad prefijada de elementos (podrían ser infinitos):

$$X = \{x, y, z, \ldots\}.$$

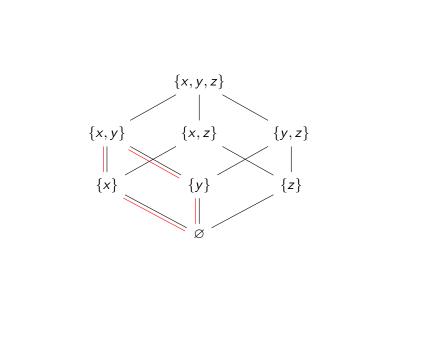
- ▶ Definimos las operaciones $x \land y$, $x \land z$, $y \lor z$, $x \land (y \lor z)$, etc. sin restricciones (de manera libre), agregando tantos elementos como sean necesarios, salvo por las restricciones que impone la estructura, por ejemplo
- $\blacktriangleright x \land x = x \lor x = x \lor (x \land z) = x$, etc.
- Formamos el **retículo libre** F(X) (siempre existe).
- ▶ F(X) tiene la siguiente **propiedad universal:** para todo retículo L tal que $X \subset L$ "monótonamente incluido" existe un morfismo de retículos $\varphi : F(X) \to L$ tal que $\varphi(x) = x$ para todo $x \in X$.

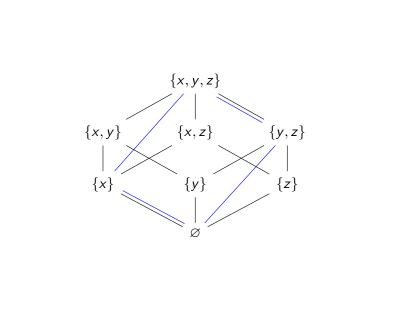
Ejemplo

 $F(\{a,b\}) \simeq \mathcal{P}(\{a,b\}).$



- ▶ $\{a,b\}$ se puede incluir monótonamente en $\mathcal{P}(\{x,y,z\})$ de varias formas distintas por ejemplo en $\{\{x\},\{y\}\}$ o en $\{\{x\},\{y,z\}\}$.
- ► Esto nos da distintas copias de $F({a,b})$ dentro de $\mathcal{P}({x,y,z})$ (como subrretículos).





Observación

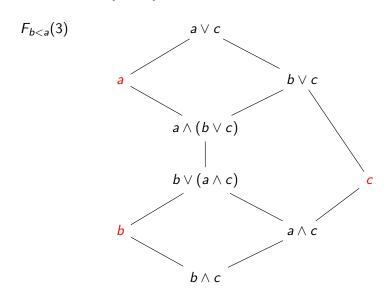
- $ightharpoonup \mathcal{P}(\{x,y,z\})$ no es un retículo libre.
- Más adelante veremos una justificación precisa mostrando explícitamente quién es el retículo libre en tres elementos.
- ▶ Idea intuitiva: $\mathcal{P}(\{x,y,z\})$ es un álgebra de Boole y propiedades como la distributividad imponen fuertes restricciones a las operaciones \vee, \wedge , que no están presentes en un retículo libre.
- Notar sin embrago (ejemplo anterior) que $\mathcal{P}(\{x,y\})$ sí es un retículo libre (al comenzar con tan pocos elementos, propiedades como la distributividad y la existencia de complementos deben valer forzosamente).

Retículos libres con restricciones

Es posible formar retículos libres en un conjunto X imponiendo ciertas relaciones entre elementos de X o ciertas propiedades sobre el retículo a construir (por ejemplo que sea distributivo, modular, etc.).

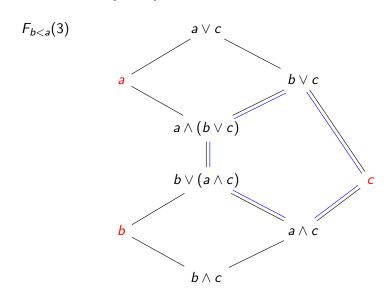
Ejemplo/Ejercicio

El retículo libre en $\{a, b, c\}$ sujeto a la restricción b < a es:



Ejemplo/Ejercicio

El retículo libre en $\{a, b, c\}$ sujeto a la restricción b < a es:



Teorema

El retículo distributivo libre generado por $\{x, y, z\}$ tiene 18 elementos.

Teorema (Dedekind \sim 1900)

El retículo libre generado por $\{x, y, z\}$ tiene 28 elementos.

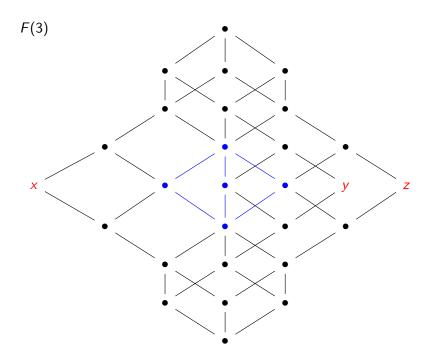
Corolario

 $\mathcal{P}(\{x,y,z\})$ no es un retículo libre.

Teorema

El retículo libre en $\{x, y, z, t\}$ tiene infinitos elementos.

 $F_{\mathsf{dist}}(3)$ X



Cocientes

- $ightharpoonup \varphi: L \to K$ morfismo de retículos.
- \blacktriangleright ker φ relación de equivalencia en L:

$$a \sim b \iff \varphi(a) = \varphi(b).$$

▶ $L/\ker \varphi$ es un retículo isomorfo a im φ (teorema de isomorfismo).

Teorema

Sea L un retículo. Entonces

- 1. L es modular \iff no tiene subrretículos isomorfos a N_5 .
- 2. Si L es modular entonces, L es distributivo \iff no tiene subrretículos isomorfos a M_3 .

Demostración

Lema (Ejercicio)

Un subrretículo de un retículo modular (resp. distributivo) es modular (resp. distributivo).

Prueba de 1.

- ▶ Sean $a, b, c, \in L$ tales que a > b y $a \land (b \lor c) \neq (a \lor b) \land c$.
- ▶ $\exists \varphi : F_{b < a}(3) \rightarrow L$ morfismo de retículos (inclusión).
- ▶ $N_5 \subset F_{b < a}(3)$ induce un morfismo de retículos φ | : $N_5 \to L$.
- $ightharpoonup \operatorname{im} \varphi | = N_5 / \ker \varphi | = N_5.$
- ▶ Ejercicio: N_5 no tiene cocientes, es decir ker φ | = Δ es la relación de igualdad.

Prueba de 2.

- Si *L* es modular y no distributivo entonces existen $x, y, z \in L$ tales que $x \land (y \lor z) \neq (x \land y) \lor (x \land z)$.
- ▶ $\exists \varphi : F(3) \rightarrow L$ morfismo de retículos.
- ▶ $M_3 \subset F$ induce un morfismo φ | : $M_3 \to L$.
- $ightharpoonup \operatorname{im} \varphi = M_3 / \ker \varphi = M_3.$
- ightharpoonup Ejercicio: M_3 no tiene cocientes.