

CONJUNTOS FILTRANTES O DIRIGIDOS RETÍCULOS

Los conjuntos ordenados y acotados pueden estudiarse como conjuntos filtrantes con cota superior mínima y cota inferior máxima. Esto permite definir los retículos de orden y establecer su equivalencia con una estructuración algebraica sobre leyes de composición interna, que nos lleva necesariamente a los conceptos clásicos de retículos, álgebras y anillos booleanos.

Conjuntos filtrantes o dirigidos. Semirretículos:

- a) Idea de conjunto filtrante o dirigido:

Definición 1:

Un conjunto ordenado A tal que todo subconjunto del mismo de dos elementos esté acotado superiormente (mayorado) se dice que es *filtrante superiormente*. Si todo subconjunto de dos elementos de A está acotado inferiormente (minorado), se dirá *filtrante inferiormente*. Un *conjunto filtrante* es un conjunto que es filtrante superiormente y filtrante inferiormente.

$$\begin{aligned}(A, \leq) \text{filtr_sup} &\Leftrightarrow \forall a, b \in A, \exists m_s \in A / a \leq m_s, b \leq m_s \\ (A, \leq) \text{filtr_inf} &\Leftrightarrow \forall a, b \in A, \exists m_i \in A / a \geq m_i, b \geq m_i \\ (A, \leq) \text{filtr} &\Leftrightarrow (A, \leq) \text{filtr_sup} \wedge (A, \leq) \text{filtr_inf}\end{aligned}$$

Teorema 1:

- 1) Todo subconjunto finito de un conjunto filtrante superiormente es mayorado:

$$(A, \leq) \text{filtr_sup} \wedge \{a_1, \dots, a_n\} \subseteq A \Rightarrow \exists x \in A / x \geq a_i, i = 1, \dots, n$$

- 2) En todo conjunto filtrante superiormente, un elemento maximal es también máximo, y, por consiguiente, es único.

Demostración:

1) Por inducción:

1.1) Para $n=2$ se verifica, por ser (A, \leq) filtrante_sup: $\exists x \in A / x \geq a_1, x \geq a_2$

1.2) Sea cierto para $n=k-1$, veamos que ha de ser cierto para $n=k$:

$$\exists y \in A / y \geq a_i, i = 1, \dots, k-1 \wedge \{y, a_k\} \text{ mayorado} \Rightarrow \exists x \in A / x \geq y, x \geq a_k \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \exists x \in A / x \geq a_i, i = 1, \dots, k$$

Por consiguiente, la proposición se verifica, para todo subconjunto finito.

2) Por reducción al absurdo:

$$\begin{aligned} m \in A / m \text{ max imal} \wedge m \text{ no max imo} &\Rightarrow \exists n \in A / (\text{no } m \geq n) \wedge (\text{no } n \geq m) \wedge A \text{ filtr} \Rightarrow \\ &\Rightarrow \exists x \in A / x \geq m \wedge x \geq n \wedge x \neq m \wedge x \neq n \Rightarrow m \text{ no max imal} \end{aligned}$$

Es inmediato que el teorema se verifica de forma análoga para conjuntos filtrantes inferiormente:

1) (A, \leq) filtr_inf $\wedge \{a_1, \dots, a_n\} \subseteq A \Rightarrow \exists x \in A / x \leq a_i, i = 1, \dots, n$

2) En todo conjunto filtrante inferiormente, un elemento minimal es también mínimo, y, por consiguiente, es único.

b) Semirretículos:

Definición 2:

Un sub_semirretículo es un conjunto ordenado tal que todo par de elementos del mismo admite mayorante mínimo o supremo, que se puede indicar por $x \vee y$

$$\sup\{x, y\} = x \vee y$$

Un inf_semirretículo es un conjunto ordenado tal que todo par de elementos del mismo admite un minorante máximo o ínfimo, que indicaremos por $x \wedge y$

$$\inf\{x, y\} = x \wedge y$$

Teorema 2:

- 1) En un sup_semirretículo, todo subconjunto finito admite supremo.
- 2) Para toda familia de sup_semirretículos, el conjunto producto es también un sup_semirretículo.

Demostración:

- 1) Por inducción. Se verifica para $n=2$, por definición de sup_semirretículo.
Sea cierto para $n=k-1$ y veamos que entonces ha de ser cierto también para $n=k$:
Llamemos $y = \sup\{a_1, \dots, a_{k-1}\}$, y sea $x = \sup\{y, a_k\}$. x es mayorante del conjunto $\{a_1, \dots, a_k\} \Rightarrow x \geq y$.
Cualquier otro mayorante z de $\{a_1, \dots, a_k\} \Rightarrow z$ es mayorante de $\{a_1, \dots, a_{k-1}\} \Rightarrow$
 $\Rightarrow z \geq y \Rightarrow z$ es mayorante de $\{y, a_k\} \Rightarrow z \geq x \Rightarrow x = \sup\{a_1, \dots, a_k\}$

2) Sea $(A_i, \leq)_{i \in I}$ una familia de sup_semirretículos y llamemos P al conjunto producto cartesiano de los elementos de la familia: $P = \prod_{i \in I} A_i$. Si consideramos ahora dos elementos cualesquiera de P , $a = (a_i)_{i \in I}, b = (b_i)_{i \in I}$, probemos que el elemento de P dado por $c = (c_i)_{i \in I}$ donde es cada $c_i = \sup r\{a_i, b_i\}$, es, precisamente, el supremo de $\{a, b\}$:
 Obviamente, es $a \leq c$ y $b \leq c$. Si consideramos un elemento d de P , $d = (d_i)_{i \in I}$, tal que $a \leq d$ y $b \leq d$ entonces $a_i \leq d_i$ y $b_i \leq d_i$, de donde también $c_i \leq d_i$, puesto que es $c_i = \sup r\{a_i, b_i\}$, por lo cual $c \leq d$.

Teorema análogo para inf_semirretículos se prueba del mismo modo.

Definición 3:

Un sup_semirretículo completo es un sup_semirretículo en el que todo subconjunto del mismo admite supremo (mayorante mínimo). Un inf_semirretículo completo es un inf_semirretículo en el que todo subconjunto del mismo admite ínfimo (minorante máximo). Obviamente, todo sup_semirretículo completo admite máximo, y todo inf_semirretículo completo admite mínimo.

Retículos de orden y retículos algebraicos:

a) Retículos de orden:

Definición 4:

Se llama *retículo de orden* a un conjunto ordenado que es sup_semirretículo y también inf_semirretículo

En un retículo de orden, por tanto, todo par de elementos admite supremo y también admite ínfimo, lo que nos indica que también todo subconjunto finito admite tanto supremo como ínfimo.

Teorema 3:

Para dos retículos de orden dados, el conjunto producto cartesiano de ambos es también un retículo de orden.

Demostración:

Es trivial, por el Teorema 2, 2).

Definición 5:

Dado un retículo de orden (A, \leq) y un subconjunto S de A , con el mismo orden inducido por el retículo, $(S, \leq / S)$, diremos que $(S, \leq / S)$ es subretículo del retículo (A, \leq) si y solo si se verifica que, para dos elementos cualesquiera de A , el ínfimo y el supremo en A son respectivamente el ínfimo y el supremo en S :

$$\forall a, b \in A, \inf_A \{a, b\} = \inf_S \{a, b\}, \sup r_A \{a, b\} = \sup r_S \{a, b\}$$

Notemos que en general, un subconjunto de un retículo, con su mismo orden inducido, no es un retículo, y cuando lo es, pueden no ser iguales los ínfimos y supremos de dos elementos cualesquiera del retículo, pues se da en general una situación del tipo:

$$\forall a, b \in A, \inf_A \{a, b\} \leq \inf_S \{a, b\} \leq \sup r_S \{a, b\} \leq \sup r_A \{a, b\}$$

Definición 6:

Un retículo de orden completo es un conjunto que es inf_semirretículo completo y también es sup_semirretículo completo.

Teorema 4:

Dados dos retículos de orden completos, el conjunto producto cartesiano de ambos también es retículo de orden completo.

Demostración:

Veamos que cualquier subconjunto C del producto cartesiano $A \times B$ de dos retículos de orden completos, tiene ínfimo y supremo. Sean, pues, dos retículos de orden completos (A, \leq) y (B, \leq) y sea C un subconjunto del mismo con el orden inducido, o sea:

$$C = A_1 \times B_1 \subseteq A \times B, \quad C = \{(x_1, y_1) / x_1 \in A_1, y_1 \in B_1\}, \quad A_1 \subseteq A, \quad B_1 \subseteq B$$

por ser A completo, $A_1 \subseteq A$ tiene ínfimo y supremo, análogamente, por ser B completo, también $B_1 \subseteq B$ tiene ínfimo y supremo:

$a_1 = \inf A_1, a'_1 = \sup A_1, b_1 = \inf B_1, b'_1 = \sup B_1$, de lo cual es inmediato que existen ínfimo y supremo para el conjunto C :

$$(a_1, b_1) = \inf(A_1 \times B_1) = \inf C, \quad (a'_1, b'_1) = \sup(A_1 \times B_1) = \sup C$$

Teorema 5:

Todo semirretículo completo, ya sea sup_semirretículo o inf_semirretículo, que tenga elemento nulo y universal (mínimo y máximo), es también un retículo de orden completo.

Demostración:

Hagamos la demostración para un inf_semirretículo. Sea, pues, (A, \leq) un inf_semirretículo completo, por lo cual existe ínfimo para cualquier subconjunto A' de A . Llámemos $a = \inf A'$.

Sean, entonces, $a = \inf A'$, $\phi = \min A$, $\mu = \sup A$. Para probar que A es completo, bastará ver que existe $\sup A'$. Para ello consideremos el conjunto $X_{A'}$ de todos los mayorantes de A' . Tal conjunto no es vacío, pues $\mu \in X_{A'}$. Supongamos que es s el ínfimo del conjunto $X_{A'}$: $s = \inf X_{A'}$. Esto quiere decir que cualquier elemento de A' es menor o igual que cualquier elemento de $X_{A'}$, es decir, cualquier elemento de A' es minorante de $X_{A'}$. O sea, $\forall z \in A', z \leq s \Rightarrow s \text{ mayor de } A' \Rightarrow s \in X_{A'} \Rightarrow s = \min X_{A'}$. por lo cual, $\sup A' = s$.

b) Retículos algebraicos:

Definición 7:

Un *retículo algebraico* $(A, *, *)'$ es un conjunto A dotado de dos leyes de composición interna, $*$ y $*'$, que tienen las propiedades siguientes:

- a) Son idempotentes: $\forall x \in A, x * x = x, x *' x = x$
- b) Son conmutativas: $\forall x, y \in A, x * y = y * x, x *' y = y *' x$
- c) Son asociativas: $\forall x, y, z \in A, x * (y * z) = (x * y) * z, x *' (y *' z) = (x *' y) *' z$
- d) Propiedad de Absorción: $\forall x, y \in A, (x * y) *' x = x, (x *' y) * x = x,$

Un retículo algebraico distributivo es un retículo algebraico en el que las dos leyes de composición internas son distributivas la una con respecto de la otra.

Teorema 6:

Si el par (A, \leq) es un retículo de orden, entonces la terna $(A, *, *)'$ en donde se ha hecho

$$* = \wedge = \text{ínfimo}, \quad *' = \vee = \supremo$$

es un retículo algebraico.

Demostración:

Se verifica trivialmente, teniendo en cuenta que es $x \vee y = \supremo \text{ del par } \{x, y\}$, que es $x \wedge y = \ínfimo \text{ del par } \{x, y\}$:

1. $\forall x \in A, x \vee x = x, x \wedge x = x$ (Propiedad de Idempotencia)
2. $\forall x, y \in A, x \vee y = y \vee x, x \wedge y = y \wedge x$ (Propiedad Comutativa)
3. $\forall x, y, z \in A, x \vee (y \vee z) = (x \vee y) \vee z, x \wedge (y \wedge z) = (x \wedge y) \wedge z$ (Propiedad Asociativa)
4. $\forall x, y \in A, (x \vee y) \wedge z = x, (x \wedge y) \vee z = x$ (Propiedad de Absorción)

Teorema 7:

En todo retículo algebraico puede definirse un orden desde sus leyes de composición interna, de forma que sea un retículo de orden.

Demostración:

Si $(A, *, *)'$ es un retículo algebraico, bastará definir el orden de la siguiente manera:

$$x \leq y \Leftrightarrow x *' y = y \vee x * y = x$$

Las dos afirmaciones de la disyuntiva de la definición son equivalentes, por lo que la definición es consistente. La demostración simbólica es inmediata desde las propiedades de absorción y de comutatividad de las leyes internas del retículo:

$$\begin{aligned} x *' y = y &\Rightarrow (x *' y) * x = y * x = x * y \\ x * y = x &\Rightarrow (x * y) *' y = x *' y = y *' x \end{aligned}$$

Veamos que se verifican las propiedades de la relación de orden:

1. Propiedad reflexiva:

$$\forall x \in A, x * x = x \Rightarrow x \leq x$$

2. Propiedad antisimétrica:

$$\left. \begin{array}{l} x \leq y \\ y \leq x \end{array} \right\} \Rightarrow \left. \begin{array}{l} x * y = x \\ y * x = y \end{array} \right\} \wedge x * y = y * x \Rightarrow x = y$$

3. Propiedad transitiva:

$$\left. \begin{array}{l} x \leq y \\ y \leq z \end{array} \right\} \Rightarrow \left. \begin{array}{l} x * y = x \\ y * z = y \end{array} \right\} \Rightarrow x * z = (x * y) * z = x * (y * z) = x * y = x \Rightarrow x \leq z$$

Veamos finalmente que para todo par de elementos de A existe el ínfimo y también existe el supremo:

Puesto que $x *' y = y \Rightarrow x \leq y$, $x * y = x \Rightarrow x \leq y$, se tiene:

$$x *'(x *' y) = (x *' x) *' y = x *' y \Rightarrow x \leq x *' y$$

$$y *'(x *' y) = y *'(y *' x) = (y *' y) *' x = y *' x = x *' y \Rightarrow y \leq x *' y$$

Es decir:

$$\left. \begin{array}{l} x \leq x *' y \\ y \leq x *' y \end{array} \right\} \Rightarrow x *' y = \sup r \{x, y\}$$

Análogamente:

$$(x * y) * x = (y * x) * x = y * (x * x) = y * x = x * y \Rightarrow x * y \leq x$$

$$(x * y) * y = (x * y) * y = x * (y * y) = x * y \Rightarrow x * y \leq y$$

Es decir:

$$\left. \begin{array}{l} x^*y \leq x \\ x^*y \leq y \end{array} \right\} \Rightarrow x^*y = \inf\{x, y\}$$

Modularidad y distributividad. Complementación:

Definición 8:

Un retículo (A, \leq) se dice *modular* si se verifica que

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

Definición 9:

Un retículo (A, \leq) se dice *distributivo* si se verifica que

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

Definición 10:

Dado un retículo, (A, \leq) , con mínimo $\phi = \min A$ y máximo $\mu = \max A$, se llama *complemento de un elemento* $x \in A$ a todo elemento $x' \in A$ tal que se verifica:

$$x \wedge x' = \phi, \quad x \vee x' = \mu$$

Definición 11:

Se llama *retículo complementario o complementado*, a todo retículo con mínimo y máximo tal que todo elemento del mismo tiene un complemento.

Teorema 8:

En todo retículo distributivo se verifica que

$$\left. \begin{array}{l} z \wedge x = z \wedge y \\ z \vee x = z \vee y \end{array} \right\} \Rightarrow x = y$$

Demostración:

$$\left. \begin{array}{l} x = x \vee (z \wedge x) = x \vee (z \wedge y) = (x \vee z) \wedge (x \vee y) \\ y = y \vee (z \wedge y) = y \vee (z \wedge x) = (y \vee z) \wedge (y \vee x) = (x \vee z) \wedge (x \vee y) \end{array} \right\} \Rightarrow x = y$$

Teorema 9:

En todo retículo distributivo, el complemento de un elemento cualquiera, si existe, es único.

Demostración:

Supongamos que el elemento x tuviera dos complementos distintos, x' y x'' , bastaría aplicar el teorema 8:

$$\left. \begin{array}{l} x \wedge x' = x \wedge x'' = \phi \\ x \vee x' = x \vee x'' = \mu \end{array} \right\} \Rightarrow \left. \begin{array}{l} x \wedge x' = x \wedge x'' \\ x \vee x' = x \vee x'' \end{array} \right\} \Rightarrow x' = x''$$

Retículos de Boole. Álgebras de Boole. Anillos de Boole:

- a) Retículos y Álgebras de Boole:

Definición 12:

Se define el concepto de retículo de Boole como un retículo de orden que sea distributivo y también complementado.

Un álgebra de Boole es una 5-pla formada por un conjunto A , dos leyes internas, $*$ y $*'$, cumpliendo las propiedades de idempotencia, conmutatividad, asociatividad, absorción y distributividad, y, finalmente, dos elementos, ϕ y μ , que se denominan *nulo* y *universal*, respectivamente, para los cuales se cumple que

$$\forall x \in A, \exists x' \in A / x * x' = \phi, x *' x' = \mu, x * \phi = \phi, x *' \mu = \mu, x *' \phi = x, x * \mu = x$$

Teorema 10:

- 1) Si (A, \leq) es un retículo de Boole, entonces, siendo ϕ el mínimo, y μ el máximo, se tiene que la 5-pla $(A, \vee, \wedge, \phi, \mu)$ es un Álgebra de Boole, cuyas operaciones internas son \vee y \wedge .
- 2) Si $(A, *, *', \phi, \mu)$ es un Álgebra de Boole, entonces, el conjunto ordenado (A, \leq) , donde " \leq " es la relación definida en el desarrollo de la demostración del teorema 7 es un retículo de Boole.

Demostración:

- 1) Por el teorema 6, la terna (A, \vee, \wedge) es un retículo algebráico, y, por ser (A, \leq) de Boole, también es distributivo. Por ser (A, \leq) complementado tendrá mínimo y máximo, ϕ y μ , que son el elemento nulo y universal del álgebra booleana. El complementario x' de cualquier elemento x será el complementario en el retículo de Boole. Luego, efectivamente, la 5-pla $(A, \vee, \wedge, \phi, \mu)$ es un Álgebra de Boole.
- 2) Si es $(A, *, *', \phi, \mu)$ un álgebra de Boole, por el teorema 7, el conjunto ordenado (A, \leq) que se extrae del retículo algebráico $(A, *, *')$ verifica también la propiedad distributiva, con mínimo y máximo los elementos ϕ , μ , respectivamente. El complementario de x será el complementario x' en el álgebra

de Boole. Por tanto, se obtiene un retículo de orden distributivo y complementado, esto es, un retículo de Boole.

Teorema 11 (Leyes de De Morgan):

En todo retículo de Boole se verifican las relaciones:

$$1) \quad (x \wedge y)' = x' \vee y', \quad 2) \quad (x \vee y)' = x' \wedge y'$$

siendo x' , y' los elementos complementarios de x , e y , respectivamente.

Demostración:

Se trata de probar que $(x \wedge y) \wedge (x' \vee y') = \phi$ y que $(x \vee y) \wedge (x' \wedge y') = \phi$;
 $(x \wedge y) \vee (x' \vee y') = \mu$ y que $(x \vee y) \vee (x' \wedge y') = \mu$:

- 1) $(x \wedge y) \wedge (x' \vee y') = (x \wedge y \wedge x') \vee (x \wedge y \wedge y') = (\phi \wedge y) \vee (x \wedge \phi) = \phi \vee \phi = \phi$
 $(x \wedge y) \vee (x' \vee y') = (x \vee x' \vee y') \wedge (y \vee x' \vee y') = (\mu \vee y') \wedge (\mu \vee x') = \mu \wedge \mu = \mu$
- 2) $(x \vee y) \wedge (x' \wedge y') = (x \wedge x' \wedge y') \vee (y \wedge x' \wedge y') = (\phi \wedge y') \vee (\phi \wedge y') = \phi \vee \phi = \phi$
 $(x \vee y) \vee (x' \wedge y') = (x \vee y \vee x') \wedge (x \vee y \vee y') = (\mu \vee y) \wedge (x \vee \mu) = \mu \wedge \mu = \mu$

b) Anillos de Boole:

Teorema 12:

- 1) Un retículo de Boole, (A, \leq) , puede ser estructurado como un anillo conmutativo, idempotente y con elemento unidad (*Anillo de Boole*).
- 2) Recíprocamente, todo Anillo de Boole (anillo conmutativo, idempotente y con elemento unidad), puede ordenarse como un retículo de Boole.

Demostración:

- 1) Trivialmente se puede comprobar la verificación de las propiedades que definen tal anillo definiendo las leyes aditiva y multiplicativa de la forma:

$$x + y = (x' \vee y') \wedge (x \vee y) \quad x \cdot y = x \wedge y$$

- 2) Se obtiene asimismo un Álgebra de Boole mediante la siguiente definición de las leyes internas del Álgebra a partir de las leyes del Anillo de Boole de la forma:

$$x * y = x + y + x \cdot y \quad x^{*'} y = x \cdot y$$

A partir de un Álgebra de Boole se obtiene fácilmente la estructura de retículo de Boole (teorema 10, 2).

Bibliografía:

- ALBERCA, P., MARTÍN, D.**; "Métodos matemáticos: Álgebra Lineal y Geometría", Ediciones Aljibe, 2001.
- BURGOS, J. De**; "Álgebra Lineal y Geometría Cartesiana", Ed. McGraw Hill, 2000.
- DUBREIL, P. Y OTROS**; "Lecciones de álgebra moderna". Ed. Paraninfo, 1970
- NAKOS, G., JOYNER, D.**; "Álgebra Lineal con aplicaciones". Ediciones Thomson, 1991
- PEERMINGEAT, N., GLAUDE, D.**; "Algebras de Boole, teoría y métodos de cálculo y aplicaciones". Editorial Vicens Vives, 1993.
- ROSEN, K.**; "Discrete Mathematics and its Applications ". Ed. McGraw-Hill, 1991