

# Retículo de Subconjuntos Irredundantes

Andreas Polyméris

27.11.2008

## 1. Anillo

**Definición.** Un *anillo de conjuntos* —[1], capítulo XIV.7— es una familia  $\Gamma$  de subconjuntos de un conjunto  $\mathcal{P}$  dado, tal que  $\forall H, K \in \Gamma, H \cap K, H \cup K \in \Gamma$ .

Sea, en todo lo que sigue,  $\mathbb{S} := \{0, 1\}$  y  $(\mathcal{P}, \leq)$  un conjunto finito y ordenado.

Dada una expresión —o el objeto matemático que define—, entenderemos que *dualizarla* —lo— significa reemplazar todo  $s \in \mathbb{S}$  de la expresión por su *contrario*  $\neg s \in \mathbb{S}$ ; así como reemplazar  $\leq$  por  $\geq$ .

**Definición.** Dado  $H \subseteq \mathcal{P}$ :

$\nu^0(H) := \{w \in \mathcal{P}; \exists x \in H, x \leq w\}$  es el subconjunto de los *inferiormente respondidos* por  $H$ ;

$\nu^1(H) := \{w \in \mathcal{P}; \exists x \in H, x \geq w\}$  es el subconjunto los *superiormente respondidos* por  $H$ .

$\Gamma^0 := \{H \subseteq \mathcal{P}; H = \nu^0(H)\}$  es la familia de los *cerrados hacia arriba*;

$\Gamma^1 := \{H \subseteq \mathcal{P}; H = \nu^1(H)\}$  es la familia de los *cerrados hacia abajo*.

Estos dos operadores, así como las dos familias que resultan, son duales, unas de las otras.

Estas familias son anillos

—porque si  $H, K \in \Gamma^0$ : si  $w \in \mathcal{P}$  es tal que  $\exists x \in H \cap K$  con  $x \leq w$ , entonces evidentemente  $w \in H \cap K$ ; y si  $w \in \mathcal{P}$  es tal que  $\exists x \in H \cup K$  con  $x \leq w$ , entonces evidentemente  $w \in H \cup K$ — y por lo tanto [1], ordenados por la inclusión  $\subseteq$ , son retículos distributivos;

y totales; puesto que el ínfimo, tanto de  $\Gamma^0$  como de  $\Gamma^1$ , es  $\emptyset$ ; y el supremo de los dos retículos es  $\mathcal{P}$ .

## 2. Transversales

**Definición.** Dado  $H \subseteq \mathcal{P}$ :

$\tau^0(H) := \{w \in \mathcal{P}; \forall x \in H, x \not\leq w\}$  es la familia de las *transversales inferiores* de  $H$ ;

$\tau^1(H) := \{w \in \mathcal{P}; \forall x \in H, x \not\geq w\}$  es la familia de las *transversales superiores* de  $H$ .

Note que estas definiciones reemplazan a —pero difieren de— las usualmente propuestas para *casos booleanos*, en que  $\mathcal{P}$  es un retículo booleano; como, por ejemplo, el considerado en [2].

Está claro que los pares  $(\nu^s(H), \tau^s(H))$  son particiones de  $\mathcal{P}$ . Pero además, de la *forma holista* que tienen los operadores  $\tau^s$ , se concluye que son *antítonos* — $\forall J \subseteq \mathcal{P}$ , si  $H \subseteq J$ , entonces  $\tau^s(H) \supseteq \tau^s(J)$ —; y que las composiciones  $\tau^{\neg s} \circ \tau^s$  son *extensivas* — $(\tau^{\neg s} \circ \tau^s)(H) \supseteq H$ —; y por lo tanto el par  $(\tau^0, \tau^1)$  es una *conexión de Galois*; lo que implica  $\tau^s \circ \tau^{\neg s} \circ \tau^s = \tau^s$ . Esto nos lleva al *Lema Fundamental* de la problemática que aquí nos ocupa:

**Lema 1.** Vale  $\nu^s = \tau^{-s} \circ \tau^s$ ;

por lo tanto los  $\nu^s$  son *operadores de clausura* —es decir, son extensivos, monótonos e *idempotentes*; a saber,  $\nu^s \circ \nu^s = \nu^s$ —;

y  $\{\tau^s(H); H \subseteq \mathcal{P}\} = \Gamma^{-s}$ .

*Demostración.* Si  $z \in \mathcal{P}$ , entonces  $z \in (\tau^1 \circ \tau^0)(H)$  ssi  $\forall y \in \tau^0(H)$ ,  $z \not\leq y$ ; es decir, ssi  $\forall y \in \mathcal{P}$  con  $z \leq y$ ,  $\exists x \in H$  con  $x \leq y$ ; es decir, ssi  $z \in \nu^0(H)$ .  $\square$

Los operadores restringidos  $\tau^s : \Gamma^s \rightarrow \Gamma^{-s}$  son antimorfismos entre los dos retículos —ya que las funciones  $\tau^s$  son antítonas—;

por lo tanto también valen las siguientes *Leyes de De Morgan*:

Si  $H, K \in \Gamma^s$  entonces  $\tau^s(H \cap K) = \tau^s(H) \cup \tau^s(K)$  y  $\tau^s(H \cup K) = \tau^s(H) \cap \tau^s(K)$ .

Además  $\tau^1 \circ \tau^0 = \iota = \tau^0 \circ \tau^1$ ; donde  $\iota$  es la función de identidad en el conjunto potencia de  $\mathcal{P}$ .

### 3. Irredundantes

**Definición.** Dado  $H \subseteq \mathcal{P}$ :

$\mu^0(H) := \{w \in H; \forall x \in H, x \not\leq w\}$  es la familia de los *minimales* de  $H$ ;

$\mu^1(H) := \{w \in H; \forall x \in H, w \not\leq x\}$  es la familia de los *maximales* de  $H$ .

$H$  es *irredundante*, si  $\forall x, w \in H$ ,  $x \not\leq w$ ; es decir,

si  $\mu^0(H) = H$ ; o equivalentemente, si  $\mu^1(H) = H$ .

Por lo tanto la *irredundancia* es un concepto autodual.

Sea  $\Gamma$  la familia de los *subconjuntos irredundantes*.

Note que para todo  $s \in \mathbb{S}$ ,  $\nu^s \circ \mu^s = \nu^s$  y  $\mu^s \circ \nu^s = \mu^s$ ; por lo tanto, las funciones restringidas  $\nu^s : \Gamma \rightarrow \Gamma^s$  y  $\mu^s : \Gamma^s \rightarrow \Gamma$  son mutuamente inversas.

Lo último permite definir un par dual de retículos distributivos y totales sobre  $\Gamma$ :

**Definición.** Dados  $s \in \mathbb{S}$ ,  $H, K \in \Gamma$  entendemos que  $H \sqsubseteq^s K$ , si  $H \subseteq \nu^s(K)$ .

Puesto que esto último es equivalente a  $\nu^s(H) \subseteq \nu^s(K)$ , está claro que  $\sqsubseteq^s$  es una relación de orden sobre  $\Gamma$ .

Por lo tanto los correspondientes operadores *supremo* e *ínfimo* son  $H \sqcup^s K := \mu^s(H \cup K)$  y  $H \sqcap^s K := \mu^s(\nu^s(H) \cap \nu^s(K))$ .

Claro que  $\Gamma$  también está ordenado por la inclusión —normal; que no genera retículo—; y por eso es interesante ver que esta *inclusión* es la *conjunción de los dos retículos* recién definidos; ya que  $\forall H, K \in \Gamma$ ,  $H \subseteq K$ , ssi  $H \sqsubseteq^0 K$  y  $H \sqsubseteq^1 K$  —puesto que  $\forall x \in H \exists w, z \in K$  con  $w \leq x \leq z$ ; lo que implica  $w = x = z$ ; es decir,  $x \in K$ .

**Definición.** Con  $\lambda^s := \mu^{-s} \circ \tau^s$  vale  $\mu^s = \lambda^{-s} \circ \tau^s$ ;

por lo tanto las restricciones  $\lambda^s : \Gamma \rightarrow \Gamma$  son antimorfismos entre los dos retículos definidos sobre  $\Gamma$  —si  $H \sqsubseteq^s K$ , entonces  $\lambda^s(K) \sqsubseteq^{-s} \lambda^s(H)$ —;

por eso también valen las siguientes *Leyes de De Morgan*:  $\forall H, K \in \Gamma$ ,

$\lambda^s(H \sqcap^s K) = \lambda^s(H) \sqcup^{-s} \lambda^s(K)$  y  $\lambda^s(H \sqcup^s K) = \lambda^s(H) \sqcap^{-s} \lambda^s(K)$ .

Además  $\lambda^1 \circ \lambda^0 = \iota = \lambda^0 \circ \lambda^1$ ; donde  $\iota$  es la función de identidad en  $\Gamma$ .

## 4. Consecutivos

**Definición.** Dado el par  $(H, K) \in \Gamma \times \Gamma$  entendemos que es un *par de s-consecutivos* si  $H \sqsubseteq^s K$  y  $\forall J \in \Gamma$  con  $H \sqsubseteq^s J \sqsubseteq^s K$ , vale  $J \in \{H, K\}$ ; lo que denotamos por  $H -^s K$ . Esto será el caso, ssi  $\exists x \in K$  tal que  $H = \mu^s(\nu^s(K) \setminus \{x\})$  —porque  $\nu^s(K) \setminus \{x\} \in \Gamma^s$ . Por lo tanto, dado  $K \in \Gamma$ ,  $|\{H \in \Gamma; H -^s K\}| = |K|$ .

Debido a ello, dado  $k \in \mathbb{N}$ , vale  $k = |\nu^s(K)|$ , ssi existen  $H_0, H_1, \dots, H_k \in \Gamma$ , tal que  $\emptyset = H_0 -^s H_1 -^s \dots -^s H_k = K$ .

Por eso la *altura* —cardinalidad de cadena más larga— de cualquiera de los dos retículos de  $\Gamma$  es  $|\mathcal{P}|$ .

## 5. Irreducibles

**Definición.** Un  $J \in \Gamma$  es *s-irreducible*, si  $J \neq \emptyset$  y  $\forall H, K \in \Gamma$  con  $J = H \sqcup^s K$ , vale  $J \in \{H, K\}$ . Está claro que esto es el caso ssi  $|J| = 1$ ; es decir, si  $\exists x \in \mathcal{P}$  tal que  $J = \{x\}$

Esto confirma un resultado general: en [1] —*Theorem 15*— se demuestra que para todo retículo distributivo de altura  $k \in \mathbb{N}$ , el conjunto ordenado de sus elementos irreducibles tiene  $k$  elementos; y que por lo tanto el retículo es isomorfo al anillo de subconjuntos de irreducibles que son cerrados hacia abajo.

## 6. Niveles

**Definición.** Sea, para cualquier  $k \in \mathbb{N}$  con  $k \leq |\mathcal{P}|$ ,  $\Gamma_k := \{K \in \Gamma; |\nu^0(K)| = k\}$  el *nivel-k* de  $\Gamma$ .

**Lema 2.** Dado el par  $(H, K) \in \Gamma \times \Gamma$ , vale  $H -^0 K$ , ssi  $\exists z \in \lambda^0(H)$  tal que  $K = \mu^0(H \cup \{z\})$ . Por lo tanto, dado  $H \in \Gamma$ ,  $|\{K \in \Gamma; H -^0 K\}| = |\lambda^0(H)|$ .

*Demostración.* Porque entonces  $\forall w \in \nu^0(K) \setminus \nu^0(H)$  vale  $w = z$  □

## 7. ¿Polinomialidad?

Note que si suponemos que, dados  $w, z \in \mathcal{P}$ , la cuestión  $\imath w \leq z?$  es polinomialmente decidible, entonces, dado  $s \in \mathbb{S}$  y  $H \in \Gamma$ , las cuestiones  $\imath w \in \nu^s(H)?$ ,  $\imath w \in \tau^s(H)?$  y  $\imath w \in \mu^s(H)?$  son evidentemente polinomialmente decidibles. Pero no veo razón por la cual también lo sería la cuestión  $\imath w \in \lambda^s(H)?$ ; que sin embargo es polinomialmente decidible en el *caso booleano* arriba mencionado.

Lo que pasa es que en el caso booleano no sólo se puede, como en el caso general, listar polinomialmente  $\mu^s(H) = (\mu^s \circ \nu^s)(H)$ , sino además  $(\mu^s \circ \bar{\nu}^s)(H)$ ; donde

$$\bar{\nu}^0(H) := \{w \in \mathcal{P}; \exists x \in H, x < w\} \text{ y}$$

$$\bar{\nu}^1(H) := \{w \in \mathcal{P}; \exists x \in H, x > w\}$$

son las *versiones estrictas* de los operadores  $\nu^s$ .

Note que los  $\bar{\nu}^s$  son operadores monótonos e idempotentes, pero típicamente no-extensivos.

Note que para eso es necesario y suficiente que:  $\forall x \in \mathcal{P}$  se puedan listar polinomialmente tanto el subconjunto  $(\mu^0 \circ \bar{\nu}^0)(\{x\})$  de los *sucesores* como el subconjunto  $(\mu^1 \circ \bar{\nu}^1)(\{x\})$  de los *antecesores* de  $x$ .

Pero para poder responder polinomialmente a  $\iota w \in \lambda^s(H)$ ? —sin *generar* nuevos elementos de  $\mathcal{P}$ — también bastaría poder responder polinomialmente —no sólo a  $\iota w \in \nu^s(H)$ ?, sino también— a  $\iota w \in \rho^s(H)$ ?; donde  $\rho^s := \bar{\tau}^{-s} \circ \tau^s$  y  $\bar{\tau}^s := \mathcal{P} \setminus \bar{\nu}^s$ .

Esto es así, porque  $\mu^s = \iota \cap \bar{\tau}^s$ , debido a lo cual  $\lambda^s = (\iota \cap \bar{\tau}^{-s}) \circ \tau^s = \tau^s \cap \rho^s$ . Note que  $\rho^s$  es un operador monótono y extensivo, pero típicamente no-idempotente. Y que en cambio los  $\bar{\rho}^s := \bar{\tau}^{-s} \circ \bar{\tau}^s$  vuelven a ser operadores de clausura.

## 8. Dualidad de Niveles

El *Problema de Dualidad* es: dados  $H, J \in \Gamma$ ,  $\iota \lambda^0(H) = J$ ? Por lo dicho arriba parece difícil que este sea polinomial; incluso si suponemos en lo que sigue que sucesores y antecesores pueden ser listados polinomialmente.

Pero podríamos considerar el siguiente *Problema de Dualidad de Niveles*: Dado un nivel- $k$ , explícitamente, como familia  $\Delta \subseteq \Gamma$ , y una familia  $\Lambda \subseteq \Gamma$ ,  $\iota \Lambda = \{\lambda^0(H); H \in \Delta\}$ ?

Me parece que este problema puede estar en  $P$ ; porque se dará esta dualidad, ssi  $\Lambda$  se puede *reagrupar* para explicitar el nivel- $k+1$ ; condición que se puede chequear polinomialmente; donde  $\Delta' \subseteq \Gamma$  es un *reagrupamiento* de  $\Lambda$ , si  $\forall z \in \mathcal{P}$ ,  $|\{K \in \Delta'; z \in K\}| = |\{J \in \Lambda; z \in J\}|$ .

Podemos partir chequeando, polinomialmente, que  $\forall J \in \Lambda$ ,  $\exists! H \in \Delta$  con  $J \subseteq \lambda^0(H)$ . Si esto no fuera el caso, la respuesta al problema es NO; por lo tanto podemos suponer que el chequeo resultó positivo.

Ahora, si a pesar de eso la respuesta es NO, entonces se puede certificar polinomialmente, haciendo ver que para un par  $(J, H)$  con  $J \subseteq \lambda^0(H)$ ,  $\exists z \in \lambda^0(H) \setminus J$ . Por lo tanto nuestro problema está en *co-NP*.

Y si la respuesta es SÍ, entonces esto también se puede certificar polinomialmente, exhibiendo un reordenamiento  $\Delta'$  de  $J$ , tal que aplicando, sobre  $\Delta'$ , la *relajación* que lleva de un nivel al siguiente más bajo, se obtenga  $\Delta$ . Así que nuestro problema también está en *NP*.

## Referencias

- [1] MacLane, S. y G. Birkhoff: *Algebra*. MacMillan, 1967.
- [2] Polyméris, Andreas y Pablo Sáez: *Saturación de Hipergrafos*. En *XVII Jornada de Matemática de la Zona Sur, Valdivia, Chile*, 2008.