

Algunos resultados sobre las álgebras producto monádicas

Cecilia Cimadamore

Departamento de Matemática,
Universidad Nacional del Sur (UNS),
Bahía Blanca

Junio, 2019

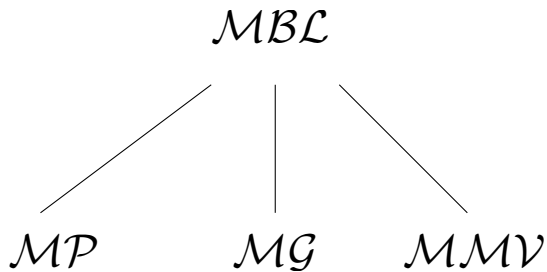
Definición

$\mathbf{A} = \langle \mathbf{A}, \vee, \wedge, *, \rightarrow, \forall, \exists, 0, 1 \rangle$ es una MBL-algebra si $\langle \mathbf{A}, \vee, \wedge, *, \rightarrow, 0, 1 \rangle$ es una BL-algebra y:

- 1 $\forall x \rightarrow x \approx 1.$
- 2 $\forall (x \rightarrow \forall y) \approx \exists x \rightarrow \forall y.$
- 3 $\forall (\forall x \rightarrow y) \approx \forall x \rightarrow \forall y.$
- 4 $\forall (\exists x \vee y) \approx \exists x \vee \forall y.$
- 5 $\exists (x * x) \approx \exists x * \exists x.$

Castaño, Cimadamore, Díaz Varela, Rueda: *Monadic BL-algebras: the equivalent algebraic semantics of Hájek's monadic fuzzy logic*. Fuzzy Sets and Systems (2017)

Subvariedades importantes



Teorema

Sea $\mathbf{A} \in \mathcal{MP}$. Entonces

$$\text{Con}_{\mathcal{MP}}(\mathbf{A}) \cong \mathbf{F}_m(\mathbf{A}) \cong \mathbf{F}(\forall \mathbf{A}) \cong \text{Con}_{\mathcal{P}}(\forall \mathbf{A})$$

En consecuencia:

- $\mathbf{A}$ es subdirectamente irreducible (simple) si y sólo si $\forall \mathbf{A}$ es un álgebra producto subdirectamente irreducible (simple).
- Si $\mathbf{A}$ es subdirectamente irreducible entonces $\forall \mathbf{A}$ es totalmente ordenado.

Teorema

Sea $\mathbf{A} \in \mathcal{MP}$. Entonces

$$Con_{\mathcal{MP}}(\mathbf{A}) \cong \mathbf{F}_m(\mathbf{A}) \cong \mathbf{F}(\forall \mathbf{A}) \cong Con_{\mathcal{P}}(\forall \mathbf{A})$$

En consecuencia:

- $\mathbf{A}$ es subdirectamente irreducible (simple) si y sólo si $\forall \mathbf{A}$ es un álgebra producto subdirectamente irreducible (simple).
- Si $\mathbf{A}$ es subdirectamente irreducible entonces $\forall \mathbf{A}$ es totalmente ordenado.

Cuantificadores sobre cadenas

Sea $\mathbf{A} \in \mathcal{P}$, $a \in A$. Podemos definir

- $\forall a = \exists a = a$
- Monteiro-Baaz

$$\forall a = \Delta a = \begin{cases} 1 & \text{si } a = 1 \\ 0 & \text{si } a < 1 \end{cases}$$

$$\exists a = \nabla a = \begin{cases} 0 & \text{si } a = 0 \\ 1 & \text{si } a > 0 \end{cases}$$

Teorema

En una cadena podemos definir solamente los cuantificadores triviales.

Sea $\mathbf{A} \in \mathcal{P}$, $a \in A$. Podemos definir

- $\forall a = \exists a = a$
- Monteiro-Baaz

$$\forall a = \Delta a = \begin{cases} 1 & \text{si } a = 1 \\ 0 & \text{si } a < 1 \end{cases}$$

$$\exists a = \nabla a = \begin{cases} 0 & \text{si } a = 0 \\ 1 & \text{si } a > 0 \end{cases}$$

Teorema

En una cadena podemos definir solamente los cuantificadores triviales.

Proposición

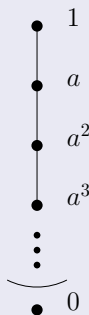
Si $\mathbf{A}$ es una cadena producto monádica subdirectamente irreducible entonces:

1 $\mathcal{V}(\mathbf{A}) = \mathcal{V}(\mathbf{2}, \Delta, \nabla), o,$

2 $\mathcal{V}(\mathbf{A}) = \mathcal{V}(\mathbf{2} \oplus \mathbf{C}_\omega, \Delta, \nabla), o,$

3 $\mathcal{V}(\mathbf{A}) = \mathcal{V}(\mathbf{2} \oplus \mathbf{C}_\omega, id, id).$

$$\mathbf{2} \oplus \mathbf{C}_\omega$$



Definición

Una $\mathcal{P}_{\Delta\nabla}$ -álgebra es un álgebra producto monádica que satisface

$$\forall x \vee \neg \forall x \approx 1.$$

Lema

Las álgebras subdirectamente irreducibles en $\mathcal{P}_{\Delta\nabla}$ son las álgebras en $\mathcal{MP}$ donde $\forall = \Delta$ y $\exists = \nabla$.

- $g(x, y) = \Delta(x \rightarrow y) * \Delta(y \rightarrow x)$. Entonces

$$g(x, y) = \begin{cases} 0 & \text{si } x \neq y \\ 1 & \text{si } x = y \end{cases}.$$

- $t(x, y, z) = (g(x, y) \wedge z) \vee (g(g(x, y), 0) \wedge x) = \begin{cases} z & \text{si } x = y \\ x & \text{si } x \neq y \end{cases}$
es un término discriminador.

Definición

Una $\mathcal{P}_{\Delta\nabla}$ -álgebra es un álgebra producto monádica que satisface

$$\forall x \vee \neg \forall x \approx 1.$$

Lema

Las álgebras subdirectamente irreducibles en $\mathcal{P}_{\Delta\nabla}$ son las álgebras en $\mathcal{MP}$ donde $\forall = \Delta$ y $\exists = \nabla$.

- $g(x, y) = \Delta(x \rightarrow y) * \Delta(y \rightarrow x)$. Entonces

$$g(x, y) = \begin{cases} 0 & \text{si } x \neq y \\ 1 & \text{si } x = y \end{cases}.$$

- $t(x, y, z) = (g(x, y) \wedge z) \vee (g(g(x, y), 0) \wedge x) = \begin{cases} z & \text{si } x = y \\ x & \text{si } x \neq y \end{cases}$
es un término discriminador.

Lema

Si $A \in \mathcal{P}_{\Delta \nabla}$ y $A \models x \vee \neg x \approx 1$ entonces A es un álgebra de Boole monádica.

En $\mathcal{P}_{\Delta \nabla}$ tendremos entonces una cadena infinita

$$\mathcal{V}(2) \subseteq \mathcal{V}(2^2, \Delta, \nabla) \subseteq \cdots \subseteq \mathcal{V}(2^k, \Delta, \nabla) \subseteq \cdots \subseteq \mathcal{MB}.$$

Consideremos $\langle [0, 1]^k, \Delta, \nabla \rangle$, k entero positivo.

$$\mathcal{V}([0, 1]) \subseteq \mathcal{V}([0, 1]^2, \Delta, \nabla) \subseteq \cdots \subseteq \mathcal{V}([0, 1]^k, \Delta, \nabla) \subseteq \cdots$$

Lema

Si $A \in \mathcal{P}_{\Delta \nabla}$ y $A \models x \vee \neg x \approx 1$ entonces A es un álgebra de Boole monádica.

En $\mathcal{P}_{\Delta \nabla}$ tendremos entonces una cadena infinita

$$\mathcal{V}(2) \subseteq \mathcal{V}(2^2, \Delta, \nabla) \subseteq \cdots \subseteq \mathcal{V}(2^k, \Delta, \nabla) \subseteq \cdots \subseteq \mathcal{MB}.$$

Consideremos $\langle [0, 1]^k, \Delta, \nabla \rangle$, k entero positivo.

$$\mathcal{V}([0, 1]) \subseteq \mathcal{V}([0, 1]^2, \Delta, \nabla) \subseteq \cdots \subseteq \mathcal{V}([0, 1]^k, \Delta, \nabla) \subseteq \cdots$$

- Si **A** es subdirectamente irreducible en $\mathcal{V}(\langle [0, 1]^k, \Delta, \nabla \rangle)$ entonces
 - **A** es simple
 - **A** $\in \text{ISP}_U(\langle [0, 1]^k, \Delta, \nabla \rangle)$.

Teorema

*(Agliano, Montagna, 2003) Si **C** es un hoop cancelativo totalmente ordenado no trivial entonces*

$$\text{ISP}_U(\mathbf{C}) = \text{ISP}_U(\mathbf{C}_\omega).$$

Proposición

*Sea **C** es un hoop cancelativo totalmente ordenado no trivial entonces*

$$\text{ISP}_U((\mathbf{2} \oplus \mathbf{C})^k, \Delta, \nabla) = \text{ISP}_U((\mathbf{2} \oplus \mathbf{C}_\omega)^k, \Delta, \nabla).$$

- Si **A** es subdirectamente irreducible en $\mathcal{V}(\langle [0, 1]^k, \Delta, \nabla \rangle)$ entonces
 - **A** es simple
 - **A** $\in \text{ISP}_U(\langle [0, 1]^k, \Delta, \nabla \rangle)$.

Teorema

*(Agliano, Montagna, 2003) Si **C** es un hoop cancelativo totalmente ordenado no trivial entonces*

$$\text{ISP}_U(\mathbf{C}) = \text{ISP}_U(\mathbf{C}_\omega).$$

Proposición

*Sea **C** es un hoop cancelativo totalmente ordenado no trivial entonces*

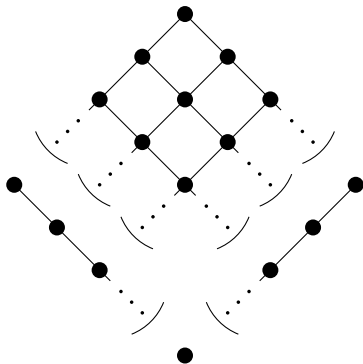
$$\text{ISP}_U((\mathbf{2} \oplus \mathbf{C})^k, \Delta, \nabla) = \text{ISP}_U((\mathbf{2} \oplus \mathbf{C}_\omega)^k, \Delta, \nabla).$$

$$\text{Sea } \alpha_k(x_1, \dots, x_{k+1}) = \left(\bigwedge_{i,j \in \{1, \dots, k+1\}, i \neq j} \Delta(x_i \vee x_j) \right) \rightarrow \bigvee_{j=1}^{k+1} \Delta x_j.$$

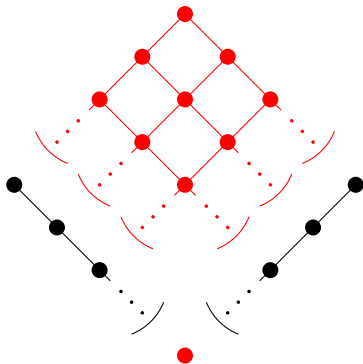
Proposición

Sea $A \in \mathcal{P}_{\Delta \nabla}$ subdirectamente irreducible. Entonces $\alpha_k \approx 1$ si y sólo si existe una representación subdirecta (del álgebra producto subyacente) $\mathbf{A} \leq \prod_{i \in I} \mathbf{A}_i$, donde cada $\mathbf{A}_i$ es una cadena producto y $|I| \leq k$.

Ancho booleano



Ancho booleano

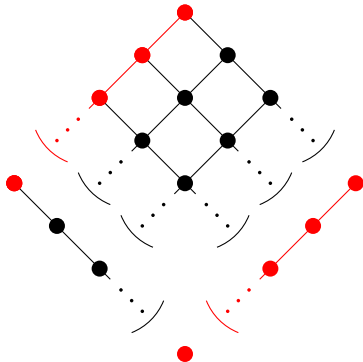


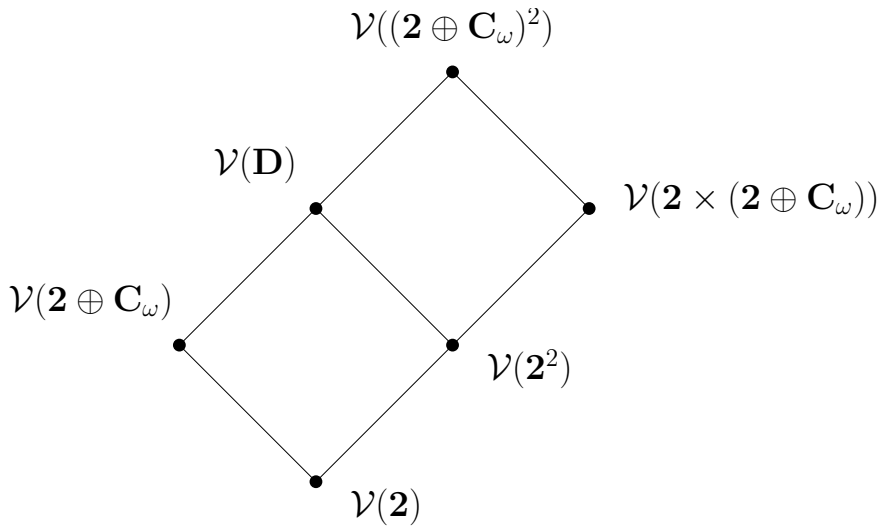
Sea $\beta_p(x_0, x_1, \dots, x_{p+1}) = \bigvee_{i=0}^p \Delta(\neg\neg x_{i+1} \rightarrow \bigvee_{j=0}^i \neg\neg x_j)$.

Teorema

*Sea A un álgebra de ancho k subdirectamente irreducible.
Entonces*

A satisface $\beta_p \approx 1$ si y sólo si $B(\mathbf{A})$ es una subálgebra de 2^p .





¡¡¡¡Gracias!!!!