

# Dualidad, libre de elección, para las álgebras de Tarski

**Luciano J. González**  
**Sergio A. Celani (UNICEN)**

Facultad de Ciencias Exactas y Naturales  
Universidad Nacional de La Pampa



XVII Congreso Dr. Antonio Monteiro - 2023



Abad, M. and Díaz Varela, J. P. and Torrens, A.: *Topological representation for implication algebras*. *Algebra universalis* 52(1): 39–48 (2004).



Celani, S. and Cabrer, L.: *Topological duality for Tarski algebras*. *Algebra universalis* 58(2): 73–94 (2008).



Bezhanishvili, N. and Holliday, E. H.: *Choice-free Stone duality*. J. Symb. Log. 20: 109–148 (2020).



McDonald, J. and Yamamoto, K.: *Choice-free duality for orthocomplemented lattices by means of spectral spaces*. Algebra universalis 83,37: (2022).



Massas, G.: *Choice-Free de Vries Duality*. ArXiv: <https://arxiv.org/abs/2203.09667> (2022).



Moshier, A. and Jipsen, P.: *Topological duality and lattice expansions, I: A topological construction of canonical extensions*. Algebra universalis 71(2): 109–126 (2014).



Bezhanishvili, N. and Holliday, E. H.: *Choice-free Stone duality*. J. Symb. Log. 20: 109–148 (2020).



McDonald, J. and Yamamoto, K.: *Choice-free duality for orthocomplemented lattices by means of spectral spaces*. Algebra universalis 83,37: (2022).



Massas, G.: *Choice-Free de Vries Duality*. ArXiv: <https://arxiv.org/abs/2203.09667> (2022).



Moshier, A. and Jipsen, P.: *Topological duality and lattice expansions, I: A topological construction of canonical extensions*. Algebra universalis 71(2): 109–126 (2014).

# Álgebras de Tarski

## Definición

Un álgebra  $\langle A, \rightarrow, 1 \rangle$  de tipo  $(2,0)$  es llamada de **Tarski** si:

$$(T1) \quad 1 \rightarrow a = a,$$

$$(T2) \quad a \rightarrow a = 1,$$

$$(T3) \quad a \rightarrow (b \rightarrow c) = (a \rightarrow b) \rightarrow (a \rightarrow c),$$

$$(T4) \quad (a \rightarrow b) \rightarrow b = (b \rightarrow a) \rightarrow a.$$

## Definición

Un subconjunto  $F$  de un álgebra de Tarski  $A$  es llamado **filtro (implicativo)** si

$$a, a \rightarrow b \in F \implies b \in F.$$

$\text{Fi}(A)$  = colección de todos los filtros de  $A$

$\text{X}(A)$  = colección de todos los filtros propios de  $A$ .

# Álgebras de Tarski

## Definición

Un álgebra  $\langle A, \rightarrow, 1 \rangle$  de tipo  $(2,0)$  es llamada de **Tarski** si:

$$(T1) \quad 1 \rightarrow a = a,$$

$$(T2) \quad a \rightarrow a = 1,$$

$$(T3) \quad a \rightarrow (b \rightarrow c) = (a \rightarrow b) \rightarrow (a \rightarrow c),$$

$$(T4) \quad (a \rightarrow b) \rightarrow b = (b \rightarrow a) \rightarrow a.$$

## Definición

Un subconjunto  $F$  de un álgebra de Tarski  $A$  es llamado **filtro (implicativo)** si

$$a, a \rightarrow b \in F \implies b \in F.$$

$\text{Fi}(A)$  = colección de todos los filtros de  $A$

$\text{X}(A)$  = colección de todos los filtros propios de  $A$ .

# Álgebras de Tarski

## Definición

Sea  $a \in A$ . El **aniquilador** de  $a$  es:

$$a^\top = \{x \in A : x \vee a = 1\}.$$

## Proposición

Sea  $A$  un álgebra de Tarski. Sean  $a \in A$  y  $F$  un filtro.

1.  $a^\top \in \text{Fi}(A)$ .
2.  $(a \vee b)^\top = a^\top \underline{\vee} b^\top$ .
3.  $a^\top \underline{\vee} [a] = A$  and  $a^\top \cap [a] = \{1\}$ .
4. If  $a \notin F$ , then  $a \notin F \underline{\vee} a^\top$ .
5. If  $a^\top \subseteq F$ , then  $a \notin F$ .
6. If  $a^\top \not\subseteq F$ , then the implicative filter  $F \underline{\vee} [a]$  is proper.

# Álgebras de Tarski

## Definición

Sea  $a \in A$ . El **aniquilador** de  $a$  es:

$$a^\top = \{x \in A : x \vee a = 1\}.$$

## Proposición

Sea  $A$  un álgebra de Tarski. Sean  $a \in A$  y  $F$  un filtro.

1.  $a^\top \in \text{Fi}(A)$ .
2.  $(a \vee b)^\top = a^\top \underline{\vee} b^\top$ .
3.  $a^\top \underline{\vee} [a] = A$  and  $a^\top \cap [a] = \{1\}$ .
4. If  $a \notin F$ , then  $a \notin F \underline{\vee} a^\top$ .
5. If  $a^\top \subseteq F$ , then  $a \notin F$ .
6. If  $a^\top \not\subseteq F$ , then the implicative filter  $F \underline{\vee} [a]$  is proper.



## Abiertos regulares

Sea  $\langle X, \tau \rangle$  un espacio topológico. Un  $U \subseteq X$  es llamado **abierto regular** si

$$U = \text{int}(\text{cl}(U)).$$

Sabemos que

$$\langle \mathcal{RO}(X), \cap, \vee_{\mathcal{RO}}, \neg_{\mathcal{RO}}, \emptyset, X \rangle$$

es un álgebra de Boole (completa), donde

$$U \vee_{\mathcal{RO}} V = \text{int}(\text{cl}(U \cup V)) \quad \text{y} \quad \neg_{\mathcal{RO}} U = \text{cl}(U)^c = \text{int}(U^c).$$

Sea  $\langle X, \tau \rangle$  un  $T_0$ -espacio y sea  $\preceq$  su orden especialización:

$$x \preceq y \iff \forall U \in \tau (x \in U \implies y \in U).$$

Entonces vamos a considerar la topología

$$\tau_{\preceq} = \text{familia de todos los conjuntos crecientes de } \langle X, \preceq \rangle.$$

## Abiertos regulares

Sea  $\langle X, \tau \rangle$  un espacio topológico. Un  $U \subseteq X$  es llamado **abierto regular** si

$$U = \text{int}(\text{cl}(U)).$$

Sabemos que

$$\langle \mathcal{RO}(X), \cap, \vee_{\mathcal{RO}}, \neg_{\mathcal{RO}}, \emptyset, X \rangle$$

es un álgebra de Boole (completa), donde

$$U \vee_{\mathcal{RO}} V = \text{int}(\text{cl}(U \cup V)) \quad \text{y} \quad \neg_{\mathcal{RO}} U = \text{cl}(U)^c = \text{int}(U^c).$$

Sea  $\langle X, \tau \rangle$  un  $T_0$ -espacio y sea  $\preceq$  su orden especialización:

$$x \preceq y \iff \forall U \in \tau (x \in U \implies y \in U).$$

Entonces vamos a considerar la topología

$$\tau_{\preceq} = \text{familia de todos los conjuntos crecientes de } \langle X, \preceq \rangle.$$

## Abiertos regulares

Sea  $\langle X, \tau \rangle$  un espacio topológico. Un  $U \subseteq X$  es llamado **abierto regular** si

$$U = \text{int}(\text{cl}(U)).$$

Sabemos que

$$\langle \mathcal{RO}(X), \cap, \vee_{\mathcal{RO}}, \neg_{\mathcal{RO}}, \emptyset, X \rangle$$

es un álgebra de Boole (completa), donde

$$U \vee_{\mathcal{RO}} V = \text{int}(\text{cl}(U \cup V)) \quad \text{y} \quad \neg_{\mathcal{RO}} U = \text{cl}(U)^c = \text{int}(U^c).$$

Sea  $\langle X, \tau \rangle$  un  $T_0$ -espacio y sea  $\preceq$  su orden especialización:

$$x \preceq y \iff \forall U \in \tau (x \in U \implies y \in U).$$

Entonces vamos a considerar la topología

$\tau_{\preceq}$  = familia de todos los conjuntos crecientes de  $\langle X, \preceq \rangle$ .

## Abiertos regulares

Sea  $\langle X, \tau \rangle$  un espacio topológico. Un  $U \subseteq X$  es llamado **abierto regular** si

$$U = \text{int}(\text{cl}(U)).$$

Sabemos que

$$\langle \mathcal{RO}(X), \cap, \vee_{\mathcal{RO}}, \neg_{\mathcal{RO}}, \emptyset, X \rangle$$

es un álgebra de Boole (completa), donde

$$U \vee_{\mathcal{RO}} V = \text{int}(\text{cl}(U \cup V)) \quad \text{y} \quad \neg_{\mathcal{RO}} U = \text{cl}(U)^c = \text{int}(U^c).$$

Sea  $\langle X, \tau \rangle$  un  $T_0$ -espacio y sea  $\preceq$  su orden especialización:

$$x \preceq y \iff \forall U \in \tau (x \in U \implies y \in U).$$

Entonces vamos a considerar la topología

$\tau_{\preceq}$  = familia de todos los conjuntos crecientes de  $\langle X, \preceq \rangle$ .

# Representación

Sea  $A$  un álgebra de Tarski. Sea

$$X(A) = \text{Fi}(A) - \{A\}$$

Sea  $\alpha: A \rightarrow \mathcal{P}(X(A))$  definida por

$$\alpha(a) = \{F \in X(A) : a \in F\}.$$

Sea  $\tau_A$  la topología sobre  $X(A)$  generada por la familia

$$\mathcal{L}_A = \{\alpha(a) : a \in A\}.$$

El orden espacialización  $\preceq_{\tau_A}$  de  $\langle X(A), \tau_A \rangle$  es:

$$F \preceq_{\tau_A} G \iff \forall U \in \tau_A (F \in U \implies G \in U) \iff F \subseteq G.$$

$$\langle X(A), \tau_A \rangle \quad \text{y} \quad \langle X(A), \tau_{\subseteq} \rangle.$$

# Representación

Sea  $A$  un álgebra de Tarski. Sea

$$X(A) = \text{Fi}(A) - \{A\}$$

Sea  $\alpha: A \rightarrow \mathcal{P}(X(A))$  definida por

$$\alpha(a) = \{F \in X(A) : a \in F\}.$$

Sea  $\tau_A$  la topología sobre  $X(A)$  generada por la familia

$$\mathcal{L}_A = \{\alpha(a) : a \in A\}.$$

El orden espacialización  $\preceq_{\tau_A}$  de  $\langle X(A), \tau_A \rangle$  es:

$$F \preceq_{\tau_A} G \iff \forall U \in \tau_A (F \in U \implies G \in U) \iff F \subseteq G.$$

$$\langle X(A), \tau_A \rangle \quad \text{y} \quad \langle X(A), \tau_{\subseteq} \rangle.$$

# Representación

Sea  $A$  un álgebra de Tarski. Sea

$$X(A) = \text{Fi}(A) - \{A\}$$

Sea  $\alpha: A \rightarrow \mathcal{P}(X(A))$  definida por

$$\alpha(a) = \{F \in X(A) : a \in F\}.$$

Sea  $\tau_A$  la topología sobre  $X(A)$  generada por la familia

$$\mathcal{L}_A = \{\alpha(a) : a \in A\}.$$

El orden espacialización  $\preceq_{\tau_A}$  de  $\langle X(A), \tau_A \rangle$  es:

$$F \preceq_{\tau_A} G \iff \forall U \in \tau_A (F \in U \implies G \in U) \iff F \subseteq G.$$

$$\langle X(A), \tau_A \rangle \quad \text{y} \quad \langle X(A), \tau_{\subseteq} \rangle.$$

# Representación

## Proposición

1.  $\langle X(A), \tau_A \rangle$  es  $T_0$ .
2.  $\mathcal{L}_A = \{\alpha(a) : a \in A\} \subseteq \mathbf{KO}(X(A), \tau_A) \cap \mathbf{RO}(X(A), \tau_{\subseteq})$ .
3.  $\alpha(a \rightarrow b) = \alpha(a) \rightarrow_{\mathbf{RO}} \alpha(b)$ .
4.  $\alpha: \langle A, \rightarrow, 1 \rangle \rightarrow \langle \mathcal{L}_A, \rightarrow_{\mathbf{RO}}, X(A) \rangle$  es un isomorfismo.
5.  $\alpha(a \vee b) = \alpha(a) \vee_{\mathbf{RO}} \alpha(b)$ .



# Representación

## Definición

Diremos que  $\langle X, \tau, \mathcal{L} \rangle$  es un **espacio de Tarski** si

1.  $\langle X, \tau \rangle$  es un  $T_0$ -espacio,  $\mathcal{L}$  es una subbase de  $\tau$  tal que  $X \in \mathcal{L}$ .
2.  $\mathcal{L} \subseteq \text{KO}(X, \tau) \cap \text{RO}(X, \tau_{\neq})$ .
3. Para todos  $U, V \in \mathcal{L}$ ,  $U \rightarrow_{\text{RO}} V \in \mathcal{L}$ .
4. Para cada  $x \in X$ , existe un  $U \in \mathcal{L}$  tal que  $x \notin U$ .
5. Para todos  $\nabla \cup \Delta \subseteq \mathcal{L}$ , si  $\nabla$  satisface que

$$\exists U \in \mathcal{L} \text{ tal que } \forall U_1, \dots, U_n \in \nabla, U_1 \cap \dots \cap U_n \not\subseteq U$$

y  $\bigcap \nabla \subseteq \bigcup \Delta$ , entonces existen  $U_1, \dots, U_n \in \nabla$  y  $V \in \Delta$  tal que  $U_1 \cap \dots \cap U_n \subseteq V$ .

# Representación

## Proposición

Si  $\langle X, \tau, \mathcal{L} \rangle$  es un espacio de Tarski, entonces

$$\langle \mathcal{L}, \rightarrow_{\mathcal{R}\mathcal{O}}, X \rangle$$

es un álgebra de Tarski.

Sea  $\langle X, \tau, \mathcal{L} \rangle$  un espacio de Tarski. Sea  $\epsilon: X \rightarrow X(\mathcal{L})$  definida por

$$\epsilon(x) = \{U \in \mathcal{L} : x \in U\}$$

## Proposición

Sea  $\langle X, \tau, \mathcal{L} \rangle$  un espacio que cumple las condiciones 1–4.

Entonces, la condición 5. de la definición de espacio de Tarski es equivalente a que la función  $\epsilon: X \rightarrow X(\mathcal{L})$  sea sobreyectiva.

# Representación

## Proposición

Si  $\langle X, \tau, \mathcal{L} \rangle$  es un espacio de Tarski, entonces

$$\langle \mathcal{L}, \rightarrow_{\mathcal{R}\mathcal{O}}, X \rangle$$

es un álgebra de Tarski.

Sea  $\langle X, \tau, \mathcal{L} \rangle$  un espacio de Tarski. Sea  $\epsilon: X \rightarrow X(\mathcal{L})$  definida por

$$\epsilon(x) = \{U \in \mathcal{L} : x \in U\}$$

## Proposición

Sea  $\langle X, \tau, \mathcal{L} \rangle$  un espacio que cumple las condiciones 1–4.

Entonces, la condición 5. de la definición de espacio de Tarski es equivalente a que la función  $\epsilon: X \rightarrow X(\mathcal{L})$  sea sobreyectiva.

# Representación

## Proposición

Sea  $A$  un álgebra de Tarski. Entonces  $\langle X(A), \tau_A, \mathcal{L}_A \rangle$  es un espacio de Tarski.

## Teorema

Cada álgebra de Tarski  $A$  es isomorfa al álgebra de Tarski dual  $\langle \mathcal{L}_A, \rightarrow_{\mathcal{R}\mathcal{O}}, X(A) \rangle$  del espacio de Tarski  $\langle X(A), \tau_A, \mathcal{L}_A \rangle$ .

## Teorema

Sea  $\langle X, \tau, \mathcal{L} \rangle$  un espacio de Tarski. Entonces

$$\epsilon: \langle X, \tau, \mathcal{L} \rangle \rightarrow \langle X(\mathcal{L}), \tau_{\mathcal{L}}, \mathcal{L}_{\mathcal{L}} \rangle$$

es un homeomorfismo tal que

$$\mathcal{L}_{\mathcal{L}} = \{\epsilon[U] : U \in \mathcal{L}\}$$

# Representación

## Proposición

Sea  $A$  un álgebra de Tarski. Entonces  $\langle X(A), \tau_A, \mathcal{L}_A \rangle$  es un espacio de Tarski.

## Teorema

Cada álgebra de Tarski  $A$  es isomorfa al álgebra de Tarski dual  $\langle \mathcal{L}_A, \rightarrow_{\mathcal{R}\mathcal{O}}, X(A) \rangle$  del espacio de Tarski  $\langle X(A), \tau_A, \mathcal{L}_A \rangle$ .

## Teorema


Sea  $\langle X, \tau, \mathcal{L} \rangle$  un espacio de Tarski. Entonces

$$\epsilon: \langle X, \tau, \mathcal{L} \rangle \rightarrow \langle X(\mathcal{L}), \tau_{\mathcal{L}}, \mathcal{L}_{\mathcal{L}} \rangle$$


es un homeomorfismo tal que

$$\mathcal{L}_{\mathcal{L}} = \{\epsilon[U] : U \in \mathcal{L}\}$$

# Resumen

$$\langle A, \rightarrow, 1 \rangle \rightsquigarrow \langle X(A), \tau_A, \mathcal{L}_A \rangle \rightsquigarrow \langle \mathcal{L}_A, \rightarrow_{\mathcal{R}O}, X(A) \rangle$$


$\alpha$

$$\langle X, \tau, \mathcal{L} \rangle \rightsquigarrow \langle \mathcal{L}, \rightarrow_{\mathcal{R}O}, X \rangle \rightsquigarrow \langle X(\mathcal{L}), \tau_{\mathcal{L}}, \mathcal{L}_{\mathcal{L}} \rangle$$


$\epsilon$

# Morfismos

## Definición

Una función  $h: A \rightarrow B$  entre álgebras de Tarski es llamada:

- ▶ **semi-homomorfismo** si  $h(a \rightarrow b) \leq h(a) \rightarrow h(b)$ .
- ▶ **homomorfismo** si  $h(a \rightarrow b) = h(a) \rightarrow h(b)$ .

Categorías:

$STA$  = Álgebras de Tarski + semi-homomorfismos.

$HTA$  = Álgebras de Tarski + homomorfismos.

# Morfismos

## Definición

Sean  $\langle X_1, \tau_1, \mathcal{L}_1 \rangle$  y  $\langle X_2, \tau_2, \mathcal{L}_2 \rangle$  espacios de Tarski. Sea  $R \subseteq X_1 \times X_2$ .  $R$  es llamada un **semi-morfismo de Tarski** si:

- (R1) Para cada  $v \in \mathcal{L}_2$ ,  $h_R(v) = \{x \in X_1 : R(x) \subseteq v\} \in \mathcal{L}_1$ .
- (R2) Si  $x \preccurlyeq_1 x'$ , entonces  $R(x') \subseteq R(x)$ .
- (R3)  $R(x) = \bigcap \{v \in \mathcal{L}_2 : R(x) \subseteq v\}$ .

Diremos que  $R$  es un **morfismo de Tarski** si es un semi-morfismo de Tarski y

- (R4) Si  $y \in R(x)$ , entonces existe  $x' \in X_1$  tal que  $x \preccurlyeq_1 x'$  y  $R(x') = [y]_{\preccurlyeq_2}$ .

Categorías:

**STS** = Espacios de Tarski + semi-morfismos de Tarski.

**MTS** = Espacios de Tarski + morfismos de Tarski.



## Equivalencia dual

$$h: A \rightarrow B \rightsquigarrow R_h \subseteq X(B) \times X(A)$$

$$(y, x) \in R_h \iff h^{-1}[y] \subseteq x$$

$$R \subseteq X_1 \times X_2 \rightsquigarrow h_R: \mathcal{L}_2 \rightarrow \mathcal{L}_1$$

$$h_R(v) = \{x \in X_1 : R(X) \subseteq v\}$$

### Teorema

Hay una equivalencia dual entre las categorías  $STA$  y  $STS$ .

### Teorema

Hay una equivalencia dual entre las categorías  $HTA$  y  $MTS$ .

## Equivalencia dual

$$h: A \rightarrow B \rightsquigarrow R_h \subseteq X(B) \times X(A)$$

$$(y, x) \in R_h \iff h^{-1}[y] \subseteq x$$

$$R \subseteq X_1 \times X_2 \rightsquigarrow h_R: \mathcal{L}_2 \rightarrow \mathcal{L}_1$$

$$h_R(v) = \{x \in X_1 : R(X) \subseteq v\}$$

### Teorema

Hay una equivalencia dual entre las categorías  $STA$  y  $STS$ .

### Teorema

Hay una equivalencia dual entre las categorías  $HTA$  y  $MTS$ .

## Equivalencia dual

$$h: A \rightarrow B \rightsquigarrow R_h \subseteq X(B) \times X(A)$$

$$(y, x) \in R_h \iff h^{-1}[y] \subseteq x$$

$$R \subseteq X_1 \times X_2 \rightsquigarrow h_R: \mathcal{L}_2 \rightarrow \mathcal{L}_1$$

$$h_R(v) = \{x \in X_1 : R(X) \subseteq v\}$$

### Teorema

Hay una equivalencia dual entre las categorías  $STA$  y  $STS$ .

### Teorema

Hay una equivalencia dual entre las categorías  $HTA$  y  $MTS$ .

# Álgebras de Boole generalizadas

## Definición

Un **álgebra de Boole generalizada** es un retículo distributivo relativamente complementado con último elemento.

Cada álgebra de Boole generalizada es en particular un álgebra de Tarski donde:

$a \rightarrow b$  es el complemento de  $a$  en el intervalo  $[a \wedge b, 1]$ .

Sea  $\langle G, \wedge, \vee, \rightarrow, 1 \rangle$  un álgebra de Boole generalizada. Sea  $\langle X(G), \tau_G, \mathcal{L}_G \rangle$  su espacio de Tarski dual.

## Proposición

1.  $\alpha(a \wedge b) = \alpha(a) \cap \alpha(b)$ .
2.  $\mathcal{L}_G$  es una base para  $\tau_G$ .
3.  $\mathcal{L}_G \cup \{\emptyset\} = \text{KO}(X(G), \tau_G) \cap \mathcal{RO}(X(G), \tau_{\underline{c}})$ .

# Álgebras de Boole generalizadas

## Definición

Un **álgebra de Boole generalizada** es un retículo distributivo relativamente complementado con último elemento.

Cada álgebra de Boole generalizada es en particular un álgebra de Tarski donde:

$a \rightarrow b$  es el complemento de  $a$  en el intervalo  $[a \wedge b, 1]$ .

Sea  $\langle G, \wedge, \vee, \rightarrow, 1 \rangle$  un álgebra de Boole generalizada. Sea  $\langle X(G), \tau_G, \mathcal{L}_G \rangle$  su espacio de Tarski dual.

## Proposición

1.  $\alpha(a \wedge b) = \alpha(a) \cap \alpha(b)$ .
2.  $\mathcal{L}_G$  es una base para  $\tau_G$ .
3.  $\mathcal{L}_G \cup \{\emptyset\} = \text{KO}(X(G), \tau_G) \cap \mathcal{RO}(X(G), \tau_{\underline{c}})$ .

# Dualidad para álgebras de Boole generalizadas

## Definición

$\langle X, \tau, \mathcal{L} \rangle$  es llamado un **BG-espacio** si

- (G1)  $\langle X, \tau \rangle$  es  $T_0$  y  $X \in \mathcal{L}$ .
- (G2)  $\mathcal{L} \cup \{\emptyset\} = \mathbf{KO}(X, \tau) \cap \mathbf{RO}(X, \tau_{\preceq})$  y  $\mathcal{L}$  es una base para  $\tau$ .
- (G3)  $\mathcal{L}$  es cerrada bajo  $\cap$  y  $\rightarrow_{\mathbf{RO}}$ .
- (G4) Para cada  $x \in X$ , existe un  $U \in \mathcal{L}$  tal que  $x \notin U$ .
- (G5) Para todos  $\nabla \cup \Delta \subseteq \mathcal{L}$ , si  $\nabla$  satisface que

$$\exists U \in \mathcal{L} \text{ tal que } \forall U_1, \dots, U_n \in \nabla, U_1 \cap \dots \cap U_n \notin U$$

y  $\bigcap \nabla \subseteq \bigcup \Delta$ , entonces existen  $U_1, \dots, U_n \in \nabla$  y  $V \in \Delta$  tal que  $U_1 \cap \dots \cap U_n \subseteq V$ .

# Dualidad para álgebras de Boole generalizadas

$$\langle G, \wedge, \vee, \rightarrow, 1 \rangle \rightsquigarrow \langle X(G), \tau_G, \mathcal{L}_G \rangle$$

$$\langle X, \tau, \mathcal{L} \rangle \rightsquigarrow \langle \mathcal{L}, \sqcap, \vee_{\mathcal{R}\mathcal{O}}, \rightarrow_{\mathcal{R}\mathcal{O}}, X \rangle$$

Categorías:

*ABG* = Álgebras de Boole generalizadas + homomorfismos

*BGS* = BG-espacios + morfismos de Tarski

## Teorema

Hay una equivalencia dual entre las categorías *ABG* y *BGS*.

# Dualidad para álgebras de Boole generalizadas

$$\langle G, \wedge, \vee, \rightarrow, 1 \rangle \rightsquigarrow \langle X(G), \tau_G, \mathcal{L}_G \rangle$$

$$\langle X, \tau, \mathcal{L} \rangle \rightsquigarrow \langle \mathcal{L}, \sqcap, \vee_{RO}, \rightarrow_{RO}, X \rangle$$

Categorías:

*ABG* = Álgebras de Boole generalizadas + homomorfismos

*BGS* = BG-espacios + morfismos de Tarski

## Teorema

Hay una equivalencia dual entre las categorías *ABG* y *BGS*.



¡¡¡Gracias!!!