
XIX Coloquio Latinoamericano de Algebra

Special Session on Algebra and Logic

December 11-14 2012, Pucón, Chile

Natural Duality for Conditional Logic

Fernando Guzmán

12/12/12

REFERENCES

*

- [1] F. Guzmán and C. C. Squier, *The algebra of conditional logic*, Algebra Universalis **27** (1990), no. 1, 88–110. MR1025838 (90m:03107)
- [2] D. M. Clark and B. A. Davey, *Natural dualities for the working algebraist*, Cambridge Studies in Advanced Mathematics, 57, Cambridge Univ. Press, Cambridge, 1998. MR1663208 (2000d:18001)
- [3] G. Kucinski, *Duality for the algebra of conditional logic*, Ph.D. Dissertation, Binghamton University, 2010

Evaluación de corto-circuito

$$P \wedge Q$$

Lógica condidicional de tres valores de verdad

$$C = \{T, F, U\}$$

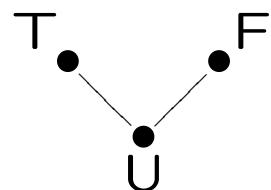
\wedge	T	F	U
T	T	F	U
F	F	F	F
U	U	U	U

\vee	T	F	U
T	T	T	T
F	T	F	U
U	U	U	U

'	
T	F
F	T
U	U

C como espacio topológico estructurado

- $C = \{T, F, U\}$
- Topología Discreta
- Orden parcial de *más definido*



Para un álgebra $A \in \mathcal{C}$, el conjunto $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(A, C)$ como subespacio de C^A , está en la categoría \mathcal{P} .

Dado $P \in \mathcal{P}$, el conjunto $\text{Hom}_{\mathcal{P}}(P, C)$ es una subálgebra de C^P , y está en la categoría \mathcal{C} .

$$\begin{array}{ccccccc} E, D : & \mathcal{C} & \cong & \mathcal{P} \\ & A & \mapsto & \text{Hom}_{\mathcal{C}}(A, C) \\ & \text{Hom}_{\mathcal{P}}(P, C) & \leftarrow & P \end{array}$$

Teorema 1 (3). Los funtores D y E , descritos arriba, establecen una dualidad entre las categorías \mathcal{C} y \mathcal{P} . Más exactamente,

- dado $P \in \mathcal{P}$, $P \approx ED(P)$, via la función de evaluación

$$ev : P \rightarrow \text{Hom}_{\mathcal{C}}(\text{Hom}_{\mathcal{P}}(P, C), C) \\ x \mapsto \begin{cases} ev_x : \text{Hom}_{\mathcal{P}}(P, C) \rightarrow C \\ \varphi \mapsto \varphi(x), \end{cases}$$

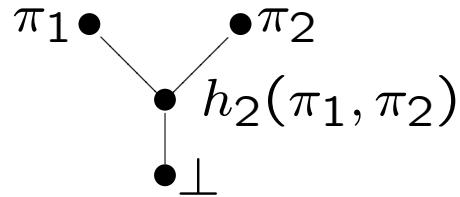
- dado $A \in \mathcal{C}$, A se sumerge en $DE(A)$, via la función de evaluación

$$ev : A \rightarrow \text{Hom}_{\mathcal{P}}(\text{Hom}_{\mathcal{C}}(A, C), C) \\ a \mapsto \begin{cases} ev_a : \text{Hom}_{\mathcal{C}}(A, C) \rightarrow C \\ \psi \mapsto \psi(a). \end{cases}$$

Existe $A_7 \in \mathcal{C}$ con $|A_7| = 7$ y $|DE(A_7)| = 11$.

Ejemplo 2. $A_7 = \{UU, UT, UF, TU, FU, TT, FF\}$
is a subalgebra of C^2 .

$$P = \text{Hom}_{\mathcal{C}}(A_7, C) = \{\perp, \pi_1 \wedge \pi_2, \pi_1, \pi_2\}$$



π_1	U	U	U	F	T	F	T	T	T	F	F
π_2	U	T	F	U	U	F	T	T	F	T	F
$h_2(\pi_1, \pi_2)$	U	U	U	U	U	F	T	U	U	U	U
\perp	U										

Estructura adicional en los espacios topológicos

$$h_n : \begin{array}{ccc} C^n & \rightarrow & C \\ (x_1, \dots, x_n) & \mapsto & \begin{cases} U & \text{si algún } x_i = U \\ T & \text{si todo } x_i = T \\ F & \text{si todo } x_i = F \end{cases} \end{array}$$

$$\mathbf{C} = \langle C, \leq, (h_n | n \in \mathbb{N}), \tau \rangle$$

donde τ es la topología discreta.

$$\mathcal{P} = IS_c P(\mathbf{C})$$

Con este nuevo \mathcal{P} , aún tenemos

$$E(A) \in \mathcal{P}, \text{ para cada } A \in \mathcal{C},$$

y

$$D(P) \in \mathcal{C}, \text{ para cada } P \in \mathcal{P}.$$

Teorema 3. *Los funtores D y E , descritos arriba, establecen una equivalencia dual entre las categorías \mathcal{C} y \mathcal{P} . Más exactamente,*

- dado $P \in \mathcal{P}$, $P \approx ED(P)$, via la función de evaluación,
- dado $A \in \mathcal{C}$, $A \approx DE(A)$, via la función de evaluación.

Lema 4. Sea $P \in \mathcal{P}$ y $\psi : P \rightarrow C$. Si ψ preserva h_2 entonces preserva el orden parcial.

Prueba.

$$\text{dom}(h_2) = \{UU, UT, UF, TU, FU, TT, FF\}$$

$$h_2(a, b) = \min(a, b), \text{ para cualquier } (a, b) \in \text{dom}(h_2).$$

$P \subseteq C^I$. Supongamos que $x, y \in P$ son tales que $x \leq y$.

$$x_i \leq y_i \text{ para todo } i \in I$$

$$(x_i, y_i) \in \text{dom}(h_2), \text{ con } h_2(x_i, y_i) = x_i$$

$$h_2(x, y) = x$$

Como ψ preserva la operación parcial h_2

$$(\psi(x), \psi(y)) \in \text{dom}(h_2) \text{ y}$$

$$h_2(\psi(x), \psi(y)) = \psi(h_2(x, y)) = \psi(x)$$

ó sea $\psi(x) \leq \psi(y)$. □