

Estratto da

C. Bernardi e P. Pagli (a cura di), *Atti degli incontri di logica matematica*
Volume 2, Siena 5-8 gennaio 1983, 6-9 aprile 1983, 9-12 gennaio 1984, 25-28
aprile 1984.

Disponibile in rete su <http://www.aialogica.it>

ALCUNE BUONE PROPRIETA' DELLA LOGICA DI CHANG.

Antonio Vincenzi

La logica $L(C)$ é stata introdotta da Chang (in [Ch]) come generalizzazione semantica della "Pragmatics" di Montague (v. [Mo]). La sua *sintassi* estende quella del prim'ordine con un operatore C tale che, se φ é una formula e t é un termine (relativi ad un qualsiasi tipo τ), allora anche $Ct\varphi$ é una formula (detta *formula individualizzata*). Le eventuali variabili libere presenti in t restano tali in $Ct\varphi$. La *semantica* di $L(C)$ si basa su delle strutture $\mathcal{A} = \langle \|\mathcal{A}\|, C^{\mathcal{A}} \rangle$, in cui $\|\mathcal{A}\|$ é una ordinaria struttura del prim'ordine (con universo A) e $C^{\mathcal{A}}$ é un'arbitraria funzione da A a $P(P(A))$ e definisce

$$\mathcal{A} \models_C Ct\varphi \iff \{t \in A \mid \langle \mathcal{A}, t \rangle \models_C \varphi(t)\} \in C^{\mathcal{A}}(t).$$

Osservazione. Le logiche $L(Q_{mon})$, $L(Int)$ e le logiche modali (quantificate) MC-T, MC-S4 ed MC-S5 sono casi particolari di $L(C)$ (v. [MM]). C é un quantificatore nel senso specificato in [Mu, III, p.9].

Facendo riferimento a [Ba], [Je] e [Mu] per le notazioni, enunciamo ora i risultati provati in [Vi1] e [Vi2].

Teorema 1. $L(C)$ é una logica generalizzata con relativizzazione.

Teorema 2. (Riduzione alla logica proposizionale) Sia τ un tipo e $\tau(C)$ una sua espansione con testimoni. Sia $Eq' = Eq \cup \{[a = b \rightarrow [Ca\varphi \rightarrow Cb\varphi]] \mid \varphi \text{ formula di } \tau(C)\}$ e sia v una funzione che assegna un valore di verità ad ogni formula

atomica o individualizzata di $\tau(C)$. Allora, per ogni insieme T di C -formule di tipo τ , le seguenti condizioni sono equivalenti:

- (i) \mathcal{A} è una C -struttura di tipo τ $\mathcal{A} \models_C T$;
- (ii) \mathcal{A} è una C -struttura canonica di tipo $\tau(C)$ \mathcal{A}^+ tale che $\mathcal{A}^+ \models_C T$;
- (iii) $T \cup T_{Henkin} \cup Eq'$ è consistente nel senso della logica proposizionale.

Teorema 3. (Compattezza) Ogni insieme T di C -enunciati ha un C -modello sse ogni suo sottoinsieme finito ha un C -modello.

Teorema 4. (Proprietà di Löwenheim-Skolem) Se un insieme T di C -enunciati ha un C -modello, allora ha un C -modello numerabile.

Osservazione. I Teoremi 3 e 4 vengono provati in [Ch] come conseguenze del Teorema di Łos.

Teorema 5. (Proprietà di Fraissé-Ehrenfeucht) Date due C -strutture \mathcal{A} e \mathcal{B} di tipo τ , se \cong_C^ω è la relazione di C -isomorfismo ω -parziale, allora $\mathcal{A} \cong_C^\omega \mathcal{B}$ sse $\mathcal{A} \equiv_C \mathcal{B}$.

Teorema 6. $L(C)$ ha la proprietà di conservazione per i prodotti ma non per le sottostrutture.

Osservazione. I Teoremi 5 e 6 risolvono parzialmente il Problema 2 posto in [Ch].

Teorema 7. Data una C -struttura \mathcal{A} di tipo τ , sia $D_C(\mathcal{A})$ l'insieme degli enunciati atomici o individualizzati di tipo τ_A e delle loro negazioni. Allora, data una funzione

$f: A \rightarrow B$, si ha che:

- (i) f è una C -immersione isomorfa di \mathcal{A} in \mathcal{B} sse $\mathcal{B}_{f(A)} \models_C D_C(\mathcal{A})$;
- (ii) f è una C -immersione elementare di \mathcal{A} in \mathcal{B} sse $\mathcal{B}_{f(A)} \models_C Th_C(\mathcal{A})$.

Teorema 8. (Consistenza di Robinson) Per ogni C -struttura \mathcal{A} di tipo τ' ed ogni C -struttura \mathcal{B} di tipo τ'' tali che $\mathcal{A} \upharpoonright_{\tau'} \cap \tau'' \equiv_C \mathcal{B} \upharpoonright_{\tau'} \cap \tau''$,

esiste una C -struttura \mathcal{M} di tipo $\tau' \cup \tau''$ tale che $\mathcal{M} \upharpoonright_{\tau'} \equiv_C \mathcal{A}$ e $\mathcal{M} \upharpoonright_{\tau''} \equiv_C \mathcal{B}$.

Teorema 9. (Interpolazione di Craig) Se K_1 e K_2 sono due classi C -proiettive disgiunte relative al tipo τ , allora esiste una classe C -elementare H relativa al tipo τ , tale che $K_1 \subseteq H$ e $K_2 \subseteq H^*$ (essendo H^* il complementare di H).

Teorema 10. (Definibilità di Beth) Sia R un simbolo relazione ad n posti ed H una classe C -elementare relativa al tipo $\tau \cup \{R\}$. Se per ogni C -struttura \mathcal{A} di tipo τ esiste al più una struttura $\mathcal{B} \in H$ tale che $\mathcal{A} = \mathcal{B} \upharpoonright_{\tau}$, allora esiste una C -formula φ di tipo τ tale che $R^{\mathcal{B}} = \varphi^{\mathcal{B} \upharpoonright_{\tau}}$, per ogni $\mathcal{B} \in H$.

Teorema 11. (Δ -chiusura) Se K e K^* sono C -proiettive, allora K è C -elementare (relativamente ad un tipo τ).

Osservazione. Gli ultimi quattro Teoremi sono stati ottenuti utilizzando alcuni risultati della Teoria Astratta dei Modelli. I Teoremi 8,9 e 10 risolvono il Problema 3 posto in [Ch].

RIFERIMENTI

- [Ba] Barwise, J.: *An Introduction to First-Order Logic*.
In: Barwise, J. (ed.), *Handbook of Mathematical Logic*. North-Holland (1977).
- [Ch] Chang, C.C.: *Modal model theory*. In: *Proceedings of the Cambridge Summer School in Mathematical Logic*. Springer Lecture Notes in Math. 337 (1971).
- [Je] Jensen, F.V.: *Interpolation and Definability in Abstract Logics*. *Synthese* 27 (1974), 251-257.
- [MM] Makowsky, J.A., Marcja, A.: *Completeness theorems for modal model theory with the Montague-Chang semantics*. *Zeitschr. Math. Logik* 23 (1977), 97-104.
- [Mo] Montague, R.: *Pragmatics*. In: Klibansky, R. (ed.) *Contemporary Philosophy, a survey*. La Nuova Italia (1968).
- [Mu] Mundici, D.: *Lectures on Abstract Model Theory I, II, III*. Quaderni dell'Istituto Matematico "U. Dini" di Firenze, n. 6,7,14 (1981/82).
- [Vi1] Vincenzi, A.: *Robinson Consistency Property for Chang's Logic*. In preparazione.
- [Vi2] Vincenzi, A.: *Back and Forth through Chang's Logic*. In preparazione.