ATTI ACCADEMIA NAZIONALE DEI LINCEI
CLASSE SCIENZE FISICHE MATEMATICHE NATURALI
RENDICONTI

FRANCESCO LACAVA, DONATO SAELI

**Proprietà e model-completamento di alcune varietà
di algebre di Łukasiewicz**

*Atti della Accademia Nazionale dei Lincei. Classe di Scienze Fisiche,
Matematiche e Naturali. Rendiconti, Serie 8, Vol. 60 (1976), n.4, p. 359–367.*

Accademia Nazionale dei Lincei

<http://www.bdim.eu/item?id=RLINA_1976_8_60_4_359_0>

L'utilizzo e la stampa di questo documento digitale è consentito liberamente per motivi di ricerca e studio. Non è consentito l'utilizzo dello stesso per motivi commerciali. Tutte le copie di questo documento devono riportare questo avvertimento.

*Articolo digitalizzato nel quadro del programma
bdim (Biblioteca Digitale Italiana di Matematica)
SIMAI & UMI*

<http://www.bdim.eu/>

Algebra. — *Proprietà e model-completamento di alcune varietà di algebre di Łukasiewicz.* Nota di FRANCESCO LACAVA e DONATO SAELI, presentata (*) dal Corrisp. G. ZAPPA.

SUMMARY. — In this Note some algebraic properties of $\mathbb{L}_n$ -algebras are studied. Model-completion's existence and axioms, for $\mathbb{L}_n$ theories, are found.

1. PROPRIETÀ ALGEBRICHE DELLE $\mathbb{L}_3$ -ALGEBRE

1.0. Riterremo noti i contenuti di [3], [4] e [6] e adotteremo, per ciò che segue, le notazioni di [8], con la sola aggiunta che indicheremo con $\mathcal{L}$ il linguaggio con cui sono « descritte » le varie teorie.

Ricordiamo inoltre che:

$$1) \text{ Posto } C_n = \left\{ 0, \frac{1}{n-1}, \dots, \frac{n-2}{n-1}, 1 \right\} \text{ e se } x, y \in C_n:$$

$$x \oplus y = \min(x + y, 1) \text{ e } x' = 1 - x;$$

$$\mathcal{C}_n = \langle C_n, \oplus, ' ; 0, 1 \rangle \text{ è una } \mathbb{L}\text{-catena per ogni naturale } n \geq 2.$$

2) In ogni MV-algebra:

$$a) \ x + y = 0 \text{ sse } x = 0 \text{ e } y = 0,$$

$$b) \ x \cdot y = 1 \text{ sse } x = 1 \text{ e } y = 1.$$

3) In ogni MV-algebra se $x \vee y = 1$ e x e y sono confrontabili allora $x = 1$ oppure $y = 1$.

1.1. Indichiamo con $\mathbb{L}_3$ e $\mathbb{L}_3 C$ le estensioni di $\mathbb{L}$ e $\mathbb{L}C$ rispettivamente, ottenute aggiungendo ai loro sistemi di assiomi l'assioma:

$$a_{III} \quad x \cdot x \vee (x + x)' \vee (x + x) \cdot (x \cdot x)' = 1.$$

Diremo $\mathbb{L}_3$ -algebre i modelli di $\mathbb{L}_3$ e $\mathbb{L}_3$ -catene i modelli di $\mathbb{L}_3 C$.

LEMMA 1.1.1. *In ogni $\mathbb{L}_3$ -catena se $x \neq 1$ e $x \neq 0$ allora $x = x'$, inoltre se anche $y \neq 1$ e $y \neq 0$ allora $x = y$.*

Dimostrazione. x dove soddisfare a_{III} ; poiché $x \neq 1$ è anche $x \cdot x \neq 1$, da $x \neq 0$ segue che $(x + x)' \neq 1$, così deve essere $x \cdot x \vee (x + x)' \neq 1$ e $(x + x) \cdot (x \cdot x)' = 1$ da cui $x + x = 1$ e $(x \cdot x)' = x' + x' = 1$ cioè $x = x'$. Così anche $y = y'$, ne segue $x' + y = x + y'$ e per a_9 $x = y$.

(*) Nella seduta del 10 aprile 1976.

COROLLARIO 1.1.2. $\mathbb{L}_3\mathbb{C}$ ha (a meno di isomorfismi) due soli modelli: le $\mathbb{L}$ -catene $\mathbb{C}_2$ e $\mathbb{C}_3$, onde è decidibile.

Si verifica facilmente che il Lemma 3 di [4] assume in questo caso la forma:

LEMMA 1.1.3. Ogni $\mathbb{L}_3$ -algebra è prodotto sottodiretto di $\mathbb{L}_3$ -catene.

COROLLARIO 1.1.4. La teoria universale di $\mathbb{L}_3$ è decidibile (1).

1.2. Indichiamo con $T_n(\mathcal{L})$ l'insieme di tutti i termini di $\mathcal{L}$ con al più n delle variabili $x_1, \dots, x_n$.

Se $t_1, t_2 \in T_n(\mathcal{L})$ poniamo:

$$t_1 \sim_3 t_2 \quad \text{sse} \quad \vdash_{\mathbb{L}_3} t_1 = t_2 \quad (\vdash_{\mathbb{L}_3} t_1 = t_2 \text{ sse } \mathbb{C}_3 \models t_1 = t_2)$$

è ovvio che $\sim_3$ è una relazione di equivalenza in $T_n(\mathcal{L})$.

Se $\bar{t}_1$ e $\bar{t}_2 \in T_n(\mathcal{L})/\sim_3$ poniamo:

$$\bar{t}_1 \hat{+} \bar{t}_2 = \overline{t_1 + t_2} \quad \text{e} \quad (\bar{t}_1)^\hat{=} = \bar{t}_1;$$

si verifica immediatamente che queste definizioni non dipendono dai rappresentanti e che la struttura $T_{n,3} = \langle T_n(\mathcal{L})/\sim_3, \hat{+}, \hat{=} ; \bar{0}, \bar{1} \rangle$ è la $\mathbb{L}_3$ -algebra libera su n generatori. Notiamo inoltre che ogni elemento di $T_{n,3}$ può essere riguardato come una funzione da $\mathbb{C}_3^n$ in $\mathbb{C}_3$, inoltre elementi distinti danno luogo a funzioni distinte.

Indichiamo con $F_{n,3}$ l'insieme di tutte le funzioni da $\mathbb{C}_3^n$ in $\mathbb{C}_3$, se f e $g \in F_{n,3}$, poniamo:

$$(f \hat{+} g)(x) = f(x) \oplus g(x) \quad \text{e} \quad (f^\hat{=})(x) = (f(x))' \quad \text{per ogni } x \in \mathbb{C}_3^n;$$

notiamo con $\bar{0}$ e $\bar{1}$ gli elementi di $F_{n,3}$ che assumono valore costante 0 e 1 rispettivamente; la struttura $\mathcal{F}_{n,3} = \langle F_{n,3}, \hat{+}, \hat{=} ; \bar{0}, \bar{1} \rangle$ è una $\mathbb{L}_3$ -algebra.

Se si fissa una relazione di ordine totale su $\mathbb{C}_3^n$ la rappresentazione mediante « tavole di verità » delle funzioni da $\mathbb{C}_3^n$ in $\mathbb{C}_3$ ci suggerisce come ogni tale funzione può essere identificata con un elemento di $\mathbb{C}_3^{3^n}$; risulta così evidente che $\mathcal{F}_{n,3} \simeq \mathbb{C}_3^{3^n}$.

TEOREMA 1.2.1. $T_{n,3}$, è isomorfa alla sottoalgebra $\mathbb{C}_2^{2^n} \otimes \mathbb{C}_3^{(3^n - 2^n)}$ di $\mathbb{C}_3^{3^n}$.

(1) Un risultato più forte (decidibilità della teoria $\mathbb{L}_3$) si può ottenere da fatti generali sulle algebre quasi primali (cfr. [6] e [2]).

Dimostrazione. — Supponiamo di aver elencato ordinatamente tutti gli elementi di C_3^n :

$$\left. \begin{array}{l} (a_{11}, \dots, a_{1n}) \\ (a_{21}, \dots, a_{2n}) \\ \dots\dots\dots \\ (a_{2^{n-1}1}, \dots, a_{2^{n-1}n}) \\ \dots\dots\dots \\ (a_{3^{n-1}1}, \dots, a_{3^{n-1}n}) \end{array} \right\} \begin{array}{l} 2^n \text{ } n\text{-ple in cui non compare l'elemento } 1/2 \\ \\ \\ \\ 3^n - 2^n \end{array}$$

in 2^n di queste n -ple di elementi di C_3 non compare l'elemento $1/2$, supponiamo di aver elencato prima queste e poi tutte le altre.

Definiamo una applicazione φ da $T_n(\mathcal{L})/\sim_3$ in $C_3^{3^n}$ come segue: se $\bar{t} \in T_n(\mathcal{L})/\sim_3$ poniamo:

$$\varphi(\overline{t(x_1, \dots, x_n)}) = \begin{pmatrix} t(a_{11}, \dots, a_{1n}) \\ \dots\dots\dots \\ t(a_{3^{n-1}1}, \dots, a_{3^{n-1}n}) \end{pmatrix}.$$

Si verifica che φ è ben definita ed è un monomorfismo proprio da $T_{n,3}$ in $\mathcal{C}_3^{3^n}$. Osserviamo che se:

$\begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_{3^n} \end{pmatrix} \in \varphi(T_n(\mathcal{L})/\sim_3)$, si ha $b_i \neq 1/2$ per $i = 1, \dots, 2$ ($\mathcal{C}_2$ è sottoalgebra di $\mathcal{C}_3$); da ciò segue che $\varphi(T_{n,3})$ è isomorfa a $\mathcal{C}_2^{2^n} \otimes \mathcal{C}_3^{(3^n - 2^n)}$.

OSSERVAZIONE I. Dato un termine $t(x_1, \dots, x_n) \in T_n(\mathcal{L})$ possiamo scegliere (uniformemente) un rappresentante di $\bar{t} \in T_n(\mathcal{L})/\sim_3$, che diremo una « forma canonica » di $\bar{t}$ in $\mathcal{L}_3$.

Per quanto detto prima si ha: $\bar{t}(a_{j1}, \dots, a_{jn}) = b_j \in C_3$ e se $b_j = 1/2$ vi è almeno un i per cui $a_{ji} = 1/2$; associamo a $(a_{j1}, \dots, a_{jn})$ il termine $s_{j1} \wedge \dots \wedge s_{jn}$ dove:

$$s_{ji} = \begin{cases} (x_i + x_i)' & \text{se } a_{ji} = 0 \quad \text{e } b_j \neq 0 \\ x_i \wedge x_i' & \text{se } a_{ji} = 1/2 \quad \text{e } b_j = 1/2 \\ (x_i + x_i) \cdot (x_i \cdot x_i)' & \text{se } a_{ji} = 1/2 \quad \text{e } b_j = 1 \\ x_i \cdot x_i & \text{se } a_{ji} = 1 \quad \text{e } b_j \neq 0 \\ 0 & \text{se } b_j = 0 \end{cases}$$

il termine $\bigvee_j^{3^n} (\bigwedge_i^b s_{ji}) \in \bar{t}$.

1.3. Sia $\mathcal{B} = \langle B, \vee, \wedge, \bar{}; 0, 1 \rangle$ un'algebra di Boole. Consideriamo il sottoinsieme A di B^2 costituito dalle coppie (x, y) con $x \leq y$ e definiamo in A le seguenti operazioni:

$$(x_1, y_1) + (x_2, y_2) = ((x_1 \wedge y_2^-) \vee (x_2 \wedge y_1^-), y_1 \vee y_2)$$

$$(x, y)' = (x, y^- \vee x);$$

si verifica che la struttura $\mathcal{A} = \langle A, +, ' ; (0, 0), (0, 1) \rangle$ è una $\mathcal{L}_3$ -algebra.

Notiamo che $\mathcal{B}$ si può immergere canonicamente in $\mathcal{A}$ nel seguente modo: per ogni $x \in \mathcal{B}$ poniamo: $\varphi(x) = (0, x)$.

Chiameremo $\mathcal{A}$ la $\mathcal{L}_3$ -algebra associata a $\mathcal{B}$.

Sia ora $\mathcal{A} = \langle A, +, ' ; 0, 1 \rangle$ una $\mathcal{L}_3$ -algebra. Consideriamo il sottoinsieme B degli elementi idempotenti di $\mathcal{A}$ (chiaramente $B = 2A = \{2x : x \in A\}$)⁽²⁾; tale insieme con le restrizioni delle operazioni definite su A è un'algebra di Boole (cfr. [3]). Tale algebra verrà chiamata *algebra di Boole fondamentale di $\mathcal{A}$* .

Sia $\overline{\mathcal{A}}$ la $\mathcal{L}_3$ -algebra associata all'algebra di Boole fondamentale di $\mathcal{A}$. Si ha il seguente risultato:

PROPOSIZIONE 1.3.1. $\mathcal{A}$ è «canonicamente» immergibile in $\overline{\mathcal{A}}$.

Anteponiamo alla dimostrazione alcune premesse.

DEFINIZIONE. Se $x \in A$ diremo l'elemento $((2x)' + x)'$ l'invariante di x ; se $((2x)' + x)' = x$ allora diremo che x è *invariante*.

LEMMA 1.3.2. Sia $\mathcal{A}$ una $\mathcal{L}_3$ -algebra, si ha:

- 1) se $x \in A$, $((2x)' + x)$ è invariante;
- 2) se x e y sono invarianti e $2x = 2y$ allora $x = y$.

Dimostrazione

$$\begin{aligned} 1) \quad & ((2((2x)' + x))' + ((2x)' + x))' = \\ & = (((2x)' + x + (2x)' + x)' + (2x)' + x)' = ((2x)' + x)' \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} 2) \quad & x' + y = (2x)' + x + ((2y)' + y)' = (2y)' + x + ((2y)' + y)' = \\ & = y' + x + (2y + y') = y' + x, \end{aligned}$$

ma

$$\begin{aligned} y' + x &= (y' + x) \vee (y' + x) = \\ &= (y' + x) \vee (x' + y) = 1 \end{aligned}$$

(cfr. [3], § 3), cioè $x = y$.

(2) Si può infatti facilmente dedurre $\vdash_{\mathcal{L}_3} 3x = 2x$.

Dimostrazione (Proposizione 1.3.1.). Definiamo una applicazione ψ da A in $\bar{A}$ come segue: se $z \in A$, $\psi(z) = (2(2z)' + z)', 2z$. Chiaramente $2((2z)' + z)' \leq 2z$. La ψ conserva le operazioni:

$$\begin{aligned} \psi(x') &= (2((2x')' + x)', 2x') = (2((2x)' + x)', (2x)' + 2((2x)' + x)')^{(3)} = \\ &= (2((2x)' + x)', 2x)' = (\psi(x))'. \text{ Analogamente per la somma. La } \psi \\ &\text{ è iniettiva. Infatti sia } \psi(z_1) = \psi(z_2); \text{ allora } 2z_1 = 2z_2 \text{ e } 2((2z_1)' + z_1)' = \\ &= 2((2z_2)' + z_2)'. \text{ Per il Lemma 1.3.2 l'ultima uguaglianza ci dà } ((2z_1)' + z_1)' = \\ &= ((2z_2)' + z_2)'. \text{ Allora } z_1 = (z_1)' = (z_1' + (2z_1 + z_1)')' = ((2z_1)' + ((2z_1)' + z_1)')' = \\ &= ((2z_2)' + ((2z_2)' + z_2)')' = (z_2 + (2z_2 + z_2)')' = z_2. \end{aligned}$$

La dimostrazione è così completata.

2. MODEL COMPLETAMENTO DI $\mathcal{L}_3$.

2.1. TEOREMA 2.1.1. *La teoria $\mathcal{L}_3$ ha la proprietà di amalgamazione.*

Dimostrazione. Siano A_1, A, A' modelli di $\mathcal{L}_3$ e i, i' due immersioni di A_1 rispettivamente in A e A' . Siano B_1, B e B' le algebre di Boole fondamentali rispettivamente di A_1, A, A' . Le restrizioni di i e i' a B_1 danno due immersioni di B_1 in B e B' . Sia H un'algebra di Boole che amalgama B e B' e siano j e j' le immersioni di B e B' in H .

Sia $\bar{H}$ la $\mathcal{L}_3$ -algebra associata ad H . $\bar{H}$ amalgama A e A' . Si ha infatti:

dove $j_1(x) = (j(2((2x)' + x)'), j(2x))$ e $j_1'(x) = (j'(2((2x)' + x)'), j'(2x))$.

COROLLARIO 2.1.2. $\mathcal{L}_3$ ha model completamento.

(3) Infatti si ha:

$$\begin{aligned} (2x)' + 2((2x)' + x)' &= (2x)' + ((2x)' + x)' + ((2x)' + x)' = \\ &= x' + (2x + x')' + ((2x)' + x)' = x' + ((2x)' + x)'; \end{aligned}$$

inoltre

$$(x' + ((2x)' + x)' + x' + x)' = (x + (2x)' + x)' + (2x)' + x + x' = 1;$$

$$(x' + x')' + x'((2x)' + x)' = (2x)' + x + ((2x)' + x)' = 1$$

e quindi

$$2x' = x' + ((2x)' + x)'.$$

Dimostrazione. Segue immediatamente dai risultati di [2] per algebre quasi primali e per il Teorema 2.1.1. Lo stesso risultato si ottiene mediante un teorema di Morley-Waught [1] utilizzando i Teoremi 1.2.1 e 2.1.1.

Da tale teorema si ha anche che il model completamento è $\mathfrak{N}_0$ -categorico.

2.2. LEMMA 2.2.1. *In ogni $\mathfrak{L}_3$ -algebra valgono i seguenti:*

- i) se x è idempotente $x \wedge y = x \cdot y$;
- ii) se x è idempotente e $\bar{\frac{1}{2}}$ è la soluzione dell'equazione $x = x'$ allora $2(\bar{\frac{1}{2}} \cdot x') = 2(x + \bar{\frac{1}{2}})' = x'$;
- iii) se x è invariante e y è idempotente e $(2x) \cdot y = 0$ allora l'invariante di $x + y$ è x .

Dimostrazione.

i) Basta dimostrare che $((y + x')' + x')' \leq (x' + y)'$. Infatti:

$$\begin{aligned} (y + x')' + x' + (x' + y)' &= (y + x')' + x' + x' + (x' + y)' = \\ &= (y + x')' + x' + y + (x + y)' = 1; \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{ii) } \bar{\frac{1}{2}} \cdot x' + \bar{\frac{1}{2}} \cdot x' + x &= (x + \bar{\frac{1}{2}})' + (\bar{\frac{1}{2}} \wedge x') + x = (x + \bar{\frac{1}{2}})' + (x + \bar{\frac{1}{2}}) = 1 \\ (x + \bar{\frac{1}{2}})' \wedge x &= (x + \bar{\frac{1}{2}})' \cdot x = (x + \bar{\frac{1}{2}} + x)' = 0 \end{aligned}$$

quindi

$$2(x + \bar{\frac{1}{2}})' \wedge 2x = 2(x + \bar{\frac{1}{2}})' \wedge x = 0;$$

$$\begin{aligned} \text{iii) } ((2(x + y))' + x + y)' &= ((2x + y)' + y + x)' = \\ &= (((2x)' + y)' + (2x)' + x)' = \\ &= ((2x) \cdot y + (2x)' + x)' = ((2x)' + x)' = x. \end{aligned}$$

TEOREMA 2.2.2. *Sia $\mathcal{A}$ una $\mathfrak{L}_3$ -algebra che ammette soluzione per l'equazione $x = x'$. Sia $\mathcal{B}$ la sua algebra di Boole fondamentale e sia $\bar{\mathcal{A}}$ la $\mathfrak{L}_3$ -algebra associata a $\mathcal{B}$. Allora $\mathcal{A}$ è isomorfa a $\bar{\mathcal{A}}$. (In altre parole comunque presi due elementi $x, y \in \mathcal{B}$ con $x \leq y$ esiste sempre uno ed un solo $z \in \mathcal{A}$ che soddisfa il sistema:*

$$\begin{cases} x = 2((2z)' + z)' \\ y = 2z. \end{cases}$$

Dimostrazione. Sia $z = (x' + \bar{\frac{1}{2}})' + (y' + 2(x' + \bar{\frac{1}{2}}))'$. Osserviamo innanzi tutto che $(x' + \bar{\frac{1}{2}})'$ è invariante. Infatti:

$$((2(x' + \bar{\frac{1}{2}}))' + (x' + \bar{\frac{1}{2}}))' = ((x' + \bar{\frac{1}{2}} + x' + \bar{\frac{1}{2}})' + x' + \bar{\frac{1}{2}})' = (x' + \bar{\frac{1}{2}})'$$

Inoltre

$$(2(x' + \bar{\frac{1}{2}})') \wedge (y' + 2(x' + \bar{\frac{1}{2}})')' = (2(x' + \bar{\frac{1}{2}})') \cdot (y' + 2(x' + \bar{\frac{1}{2}})')' = 0$$

quindi per iii) del Lemma precedente l'invariante di z è $(x' + \bar{\frac{1}{2}})'$.

Per ii) allora si ha che $2((2z)' + z)' = x$. Infine:

$$\begin{aligned} 2z &= 2(x' + \bar{\frac{1}{2}})' + 2(y' + 2(x' + \bar{\frac{1}{2}})')' = x + 2(y' + x) = x + 2(x' \wedge y) = \\ &= x + x' \wedge y + x' \wedge y = (x + x') \wedge (x + y) + x' \wedge y = x + y + x' \wedge y = y. \end{aligned}$$

Il teorema è così dimostrato.

Sia $\exists x_1 \cdots \exists x_n \varphi(x_1, \dots, x_n, \bar{z})$ una formula esistenziale nel linguaggio $\mathcal{L}$ con $\bar{z}$ variabili libere. È evidente che tale formula può essere trasformata in una del linguaggio delle algebre di Boole del tipo:

$$\exists x_1 \cdots \exists x_n \exists y_1 \cdots \exists y_n (x_1 \leq y_1 \wedge \cdots \wedge x_n \leq y_n \wedge \bar{\varphi}(x_1, \dots, x_n, y_1, \dots, y_n, \bar{z}_1, \bar{z}_2))$$

dove $\bar{\varphi}$ è ottenuta da φ sostituendo le operazioni $+$ e $'$ con le corrispondenti operazioni definite per le coppie del § 1.3.

Si ha allora:

COROLLARIO 2.2.3. *Nelle ipotesi del Teorema 2.2.2*

$$A = \exists x_1 \cdots \exists x_n \varphi(x_1, \dots, x_n, \bar{m})$$

sse

$$\begin{aligned} B = \exists x_1 \cdots \exists x_n \exists y_1 \cdots \exists y_n (x_1 \leq y_1 \wedge \cdots \wedge x_n \leq \\ \leq y_n \wedge \bar{\varphi}(x_1, \dots, x_n, y_1, \dots, y_n, \pi_1(\psi \bar{m}), \pi_2(\psi \bar{m})), \end{aligned}$$

ove ψ è l'applicazione definita nella Proposizione I.3.I e π_i $i = 1, 2$ è la proiezione della i -esima coordinata.

LEMMA 2.2.4. *Sia $\mathcal{A}$ una $\mathcal{L}_3$ -algebra che soddisfa $\exists x(x = x')$. Allora esiste una corrispondenza biunivoca fra gli elementi dell'algebra di Boole fondamentale di $\mathcal{A}$ e gli elementi invarianti di $\mathcal{A}$ che conserva l'ordine.*

Dimostrazione. Sia $x \in \mathcal{A}$ un elemento invariante; definiamo $\varphi: x \rightarrow 2x \in \mathcal{B}$.

Viceversa se $y \in \mathcal{B}$, $\varphi^{-1}: y \rightarrow (y' + \bar{\frac{1}{2}})$. Si ha infatti immediatamente dai lemmi precedenti che $\varphi^{-1}(\varphi(x)) = x$ se x è invariante.

Segue banalmente anche che φ conserva l'ordine.

LEMMA 2.2.5. *Sia $\mathcal{A}$ una $\mathcal{L}_3$ -algebra che soddisfa $\exists x(x = x')$. Allora $\mathcal{A}$ e priva di atomi sse $\mathcal{B}$ è priva di atomi.*

Dimostrazione. Basta osservare che un atomo di $\mathcal{A}$ deve essere invariante. Infatti si ha sempre $(x' + \bar{\frac{1}{2}})' \leq x$. L'asserto segue quindi dal lemma precedente.

TEOREMA 2.2.6. *Sia $\mathcal{A}$ una $\mathcal{L}_3$ -algebra priva di atomi che ammette soluzione all'equazione $x = x'$. Allora $\mathcal{A}$ è esistenzialmente chiusa.*

Dimostrazioni. Sia $\mathcal{A}'$ una $\mathcal{L}_3$ -algebra con

$$\mathcal{A} \rightarrow \mathcal{A}' \text{ e } \exists x_1, \dots, \exists x_n \varphi(x_1, \dots, x_n, \bar{m})$$

una formula esistenziale a parametri in A , vera in $\mathcal{A}'$. Allora se $\mathcal{B}'$ è l'algebra di Boole fondamentale di $\mathcal{A}'$ e $\mathcal{B}$ quella di $\mathcal{A}$, si ha che

$$\begin{aligned} \mathcal{B}' &= \exists x_1 \dots \exists x_n \exists y_1 \dots \exists y_n (x_1 \leq y_1 \wedge \dots \wedge x_n \leq \\ &\leq y_n \wedge \bar{\varphi}(x_1, \dots, x_n, y_1, \dots, y_n, \pi_1(\psi(\bar{m})), \pi_2(\psi(\bar{m}))). \end{aligned}$$

e poiché $\mathcal{B}$ è esistenzialmente chiuso

$$\begin{aligned} \mathcal{B} &= \exists x_1 \dots \exists x_n \exists y_1 \dots \exists y_n (x_1 \leq y_1 \wedge \dots \wedge x_n \leq \\ &\leq y_n \wedge \bar{\varphi}(x_1, \dots, x_n, y_1, \dots, y_n, \pi_1(\psi(\bar{m})), \pi_2(\psi(\bar{m}))). \end{aligned}$$

Ma per il Corollario 2.2.3 si ha che $\mathcal{A} = \exists x_1 \dots \exists x_n \varphi(x_1, \dots, x_n, \bar{m})$.

COROLLARIO 2.2.7. *La teoria $\mathcal{L}_3$ con l'aggiunta dei seguenti assiomi:*

- 1) $\exists x (x = x')$
- 2) $\forall x (x \neq 0 \rightarrow \exists y (y \neq 0 \wedge y \neq x \wedge y \leq x))$

è il model completamento di $\mathcal{L}_3$.

Dimostrazione. Immediata dal Teorema 2.2.6 e da noti risultati (cfr. [5]).

OSSERVAZIONE 2. L'unico modello $\mathcal{A}$ del model completamento, in cardinalità $\aleph_0$ non coincide, in questo caso, come per le algebre di Boole, con l'algebra libera su un'infinità numerabile di generatori. Infatti ogni immagine omomorfa di $\mathcal{A}$ deve contenere $\bar{1}$ e quindi la stessa algebra di Boole fondamentale non può essere immagine omomorfa di $\mathcal{A}$.

OSSERVAZIONE 3. Salvo una maggiore complicazione nelle definizioni e nei calcoli, tutti i risultati ottenuti per le $\mathcal{L}_3$ -algebra possono essere generalizzati per le $\mathcal{L}_{n+1}$ -algebre. Naturalmente l'assioma 1) per il model completamento sarà sostituito da 1') $\exists x ((n-1)x = x')$.

BIBLIOGRAFIA

- [1] P. D. BACSICH (1973) - *Primality and model-completions*, « Algebra Universalis », 3 (3).
- [2] S. BURRIS e H. WERNER (1975) - *Sheaf constructions and their elementary properties*, I, II, « Technische Hochschule Darmstadt », Preprint n. 230, Ottobre.
- [3] C. C. CHANG (1958) - *Algebraic analysis of many valued logics*, « Trans. Amer. Math. Soc. », 88, 467-490.

-
- [4] C. C. CHANG (1959) – *A new proof of the completeness of the Lukasiewicz axioms*, «Trans. Amer. Math. Soc.», 93, 74–80.
 - [5] J. HIRSCHFELD e W. WHEELER (1975) – *Forcing, Arithmetic, Division Rings*, Springer-Verlag Berlin Heidelberg, New York.
 - [6] P. MANGANI (1973) – *Su certe algebre connesse con logiche a più valori*, «Bollettino U.M.I.» (4), 8, 68–78.
 - [7] A. ROSE e J. B. ROSSER (1958) – *Fragments of many valued statement calculi*, «Trans. Amer. Math. Soc.», 87, 1–53.
 - [8] D. SAELI – *Problemi di decisione per algebre connesse a logiche a più valori* (in corso di stampa).