

CARLO MARCHINI (*)

Modelli di Kripke e modelli algebrici per \mathcal{S}_{τ_1} (**)

1 - Preliminari algebrici

Sia $\tau_1 = \langle 0, 2 \rangle$ un tipo di algebre e sia $\mathbf{B} = (B, 1, \rightarrow)$ una algebra di tale tipo con elemento privilegiato, 1, e una operazione binaria \rightarrow . Per le definizioni di algebre implicative, di implicazione positiva (chiamate anche algebre di Hilbert in [1]) e filtri (implicativi) si veda [6].

Definizione 1. Sia H un filtro di \mathbf{B} . Si considerino le seguenti condizioni: siano b, c, d, b' e c' elementi di B ,

- (1) se $b \in H$ allora $(c \rightarrow b) \in H$;
- (2) se $(b \rightarrow c) \in H$ e $(c \rightarrow d) \in H$ allora $(b \rightarrow d) \in H$;
- (3) se $(b \leftrightarrow b') \subseteq H$ ⁽¹⁾ e $(c \leftrightarrow c') \subseteq H$ allora $((b \rightarrow c) \rightarrow (b' \rightarrow c')) \in H$;
- (4) $(b \rightarrow b) \in H$;
- (5) $(b \rightarrow (c \rightarrow b)) \in H$;
- (6) $((b \rightarrow (c \rightarrow d)) \rightarrow ((b \rightarrow c) \rightarrow (b \rightarrow d))) \in H$.

Se H soddisfa le condizioni (1), (2), (3) e (4) sarà detto *normale* ⁽²⁾. Se H soddisfa le condizioni (5) e (6) sarà detto *forte* ⁽³⁾.

(*) Indirizzo: Istituto di Matematica, Università, Parma, Italy.

(**) Lavoro eseguito nell'ambito del G.N.S.A.G.A.(C.N.R.).—Ricevuto: 12-VII-1979.

⁽¹⁾ Con la notazione $(b \leftrightarrow b')$ si indicherà l'insieme $\{(b \rightarrow b'), (b' \rightarrow b)\}$.

⁽²⁾ Le suddette condizioni vengono prese in esame in [4]. Con la terminologia di tale lavoro (\mathbf{B}, H) è una matrice quasi-implicativa se H è un filtro normale.

⁽³⁾ Tali condizioni vengono prese in esame in [1].

Notazione. Sia H un filtro di \mathbf{B} e siano $b, c \in B$. Si porrà $b \leq_H c$ se $(b \rightarrow c) \in H$ e $b \equiv_H c$ se $(b \leftrightarrow c) \subseteq H$.

Proposizione 1. (a) Ogni filtro forte è normale.

(b) Se H è un filtro normale allora \leq_H è una relazione di quasi ordine su \mathbf{B} tale che $1 \leq_H b$ se e solo se $b \in H$.

(c) Se H è un filtro normale allora \equiv_H è una congruenza su \mathbf{B} e \mathbf{B}/\equiv_H è un'algebra implicativa.

(d) Se H è un filtro forte allora \mathbf{B}/\equiv_H è un'algebra di implicazione positiva.

(e) Se Θ è una congruenza su \mathbf{B} tale che \mathbf{B}/Θ sia un'algebra implicativa (di implicazione positiva), allora $H = \{b \in B: b\Theta 1\}$ è un filtro normale (forte) di \mathbf{B} e $\Theta = \equiv_H$.

Dimostrazione. (a) Per la dimostrazione che un filtro forte soddisfa le condizioni (1), (2) e (4) si veda [5]. La dimostrazione che ogni filtro forte soddisfa la condizione (3) si ottiene in modo analogo alla dimostrazione di II.2.3 di [6].

(b) Le condizioni (2) e (4) permettono di affermare che se H è un filtro normale \leq_H è un quasi ordine su B . La seconda parte viene dalla condizione (1) e dal fatto che H è un filtro.

(c) Ovviamente da (b) si ha che \equiv_H è una relazione di equivalenza su B . Ma la condizione (3) permette di concludere la tesi.

(d) Per (a) e (c), se H è un filtro forte, la relazione \equiv_H è una relazione di congruenza su \mathbf{B} . Il resto è ovvio (cfr. [1] teorema 1, pag. 5).

(e) Detto $h: \mathbf{B} \rightarrow \mathbf{B}/\Theta$ l'omomorfismo canonico, si ha $b \in H$ se e solo se $h(b) = 1$ e da ciò, essendo l'algebra quoziente un'algebra implicativa, si ha l'equivalenza delle affermazioni $h(b) = h(c)$, $b \equiv_H c$, $(b \leftrightarrow c) \subseteq H$ e $b\Theta c$. È ora facile provare che $1 \in H$ e se $(b \rightarrow c) \in H$ e $b \in H$, allora $1 = h(b \rightarrow c) = h(b) \rightarrow h(c) = 1 \rightarrow h(c)$ e quindi $h(c) = 1$, cioè H è un filtro. La verifica che H soddisfa pure le condizioni (1), (2) e (4) è immediata. Dal fatto che $(b \leftrightarrow b') \subseteq H$ e $(c \leftrightarrow c') \subseteq H$ si ha $h(b) = h(b')$ e $h(c) = h(c')$. Da queste eguaglianze si deduce poi che H soddisfa pure la condizione (3). Se l'algebra quoziente è un'algebra di implicazione positiva la conclusione richiesta segue immediatamente.

Notazione. Se $f: \mathbf{B} \rightarrow \mathbf{B}'$ è un omomorfismo tra algebre di tipo τ_1 , si porrà $\ker(f) = \{b \in B: f(b) = 1\}$.

Corollario 2. Se $f: \mathbf{B} \rightarrow \mathbf{B}'$ e \mathbf{B}' è un'algebra di implicazione positiva, $\ker(f)$ è un filtro forte di \mathbf{B} .

Dimostrazione. Discende dalla Proposizione 1(e) e dal fatto che la classe delle algebre di implicazione positiva è una varietà equazionale (cfr. [1]).

Proposizione 3. Sia H un filtro forte di \mathbf{B} , allora si ha:

(a) Se K è un filtro di \mathbf{B} e $H \subseteq K$ allora K è un filtro forte di \mathbf{B} .

(b) Per ogni $b \in B$, $\langle H, b \rangle = \{x \in B: (b \rightarrow x) \in H\}$ è il filtro forte generato da H e da b .

Dimostrazione. (a) Ovvio per la definizione di filtro forte.

(b) Si ha ovviamente che $b \in \langle H, b \rangle$, essendo, per la Proposizione 1(a) $(b \rightarrow b) \in H$. Sfruttando il fatto che H è un filtro ed è forte si conclude che $\langle H, b \rangle$ è un filtro. Poichè $H \subseteq \langle H, b \rangle$, per (a) $\langle H, b \rangle$ è un filtro forte. Se poi K è un filtro contenente H e b , ogni volta che $(b \rightarrow x) \in H$ si ha $x \in K$ e dunque $\langle H, b \rangle \subseteq K$.

Osservazione 1. Se \mathbf{B} è un'algebra di implicazione positiva ogni filtro è forte, essendo forte il filtro minimo $\{1\}$.

Definizione 2. Un'algebra sarà detta coerente se ha un filtro forte proprio.

Osservazione 2. Se \mathbf{B} è una algebra di tipo τ_1 assolutamente libera allora è coerente. Infatti detto A un insieme di generatori di \mathbf{B} , esiste \mathbf{B}' algebra di implicazione positiva, libera su A (cfr. [1]). Poichè \mathbf{B}' è ottenuta quotientando \mathbf{B} rispetto ad una congruenza, per la Proposizione 1(e) esiste un filtro forte di \mathbf{B} , proprio.

2 - Modelli

Sia $\mathbf{P} = (P, \leq)$ un insieme quasi ordinato.

Definizione 3. Siano A un insieme, \mathbf{B} un'algebra di tipo τ_1 .

(a) Una coppia ordinata (A, \models) sarà detta una *prestruttura in \mathbf{P}* , A sarà detto il *sostegno* della prestruttura e \models sarà detto *operatore di conseguenza* (brevemente o.c.) della prestruttura se $A \neq \emptyset$ e $\models \subseteq P \times A$.

(b) Una coppia ordinata (\mathbf{B}, \models) sarà detta una *struttura in P* se (\mathbf{B}, \models) è una prestruttura in \mathbf{P} ed inoltre, per ogni $p \in P$, per ogni $b, c \in B$

(I) $p \models 1$, (II) sono equivalenti

$$(1) \quad p \models (b \rightarrow c)$$

$$(2) \quad (\forall q \in P)(q \leq p \text{ et } q \models b \Rightarrow q \models c).$$

(c) Una prestruttura in \mathbf{P} , (A, \models) , sarà detta un *premodello in P* se per ogni $p, q \in P$ e per ogni $x \in B$

$$(3) \quad p \models x \text{ et } q \leq p \Rightarrow q \models x.$$

(d) Una struttura in \mathbf{P} , (\mathbf{B}, \models) sarà detta un *modello in P* se (\mathbf{B}, \models) è un premodello in \mathbf{P} .

(e) Una (pre)struttura sarà detta *propria* se l'o.c. non è la corrispondenza totale.

Osservazione 3. Sia $M = (\mathbf{B}, \models)$ una struttura in \mathbf{P} , allora vale la (3) per ogni elemento x di B della forma $(b \rightarrow c)$, con $b, c \in B$.

Notazione. Se $M = (\mathbf{B}, \models)$ è una struttura in \mathbf{P} , si scriverà $M \models b$, o più semplicemente, $\models b$ se per ogni $p \in P$, $p \models b$.

Definizione 4. (a) Siano (A, \models) e (A', \models') due prestrutture in \mathbf{P} . Si dirà che $f: A \rightarrow A'$ è un *morfismo di prestrutture* (in \mathbf{P}), in simboli $f: (A, \models) \rightarrow (A', \models')$ se per ogni $p \in P$ e per ogni $a \in A$, $p \models a$ se e solo se $p \models' f(a)$.

(b) Siano (\mathbf{B}, \models) e (\mathbf{B}', \models') due strutture in \mathbf{P} . Un omomorfismo $f: \mathbf{B} \rightarrow \mathbf{B}'$ si dirà un *morfismo di strutture* (in \mathbf{P}), in simboli, $f: (\mathbf{B}, \models) \rightarrow (\mathbf{B}', \models')$ se $f: (\mathbf{B}, \models) \rightarrow (\mathbf{B}', \models')$.

(c) Sia $M = (\mathbf{B}, \models)$ una struttura in \mathbf{P} , l'insieme $N(M) = \{b \in B: M \models b\}$ sarà detto il *nucleo* della struttura M .

Teorema 4. Sia $M = (\mathbf{B}, \models)$ una struttura in \mathbf{P} , allora $N(M)$ è un filtro normale di \mathbf{B} . Se M è un modello in \mathbf{P} allora $N(M)$ è un filtro forte.

Dimostrazione. È immediata dalle Definizioni 1 e 3.

Osservazione 4. Se (\mathbf{B}, \models) è un modello in \mathbf{P} , proprio, allora \mathbf{B} è un'algebra coerente.

Teorema 5. *Siano $M = (\mathbf{B}, \models)$ una struttura (modello) in \mathbf{P} , \mathbf{B}' un'algebra implicativa (di implicazione positiva) e $h: \mathbf{B} \rightarrow \mathbf{B}'$ un omomorfismo suriettivo. Allora sono equivalenti*

(i) *esiste una unica struttura (modello) in \mathbf{P} , (\mathbf{B}', \models') tale che*

$$h: (\mathbf{B}, \models) \rightarrow (\mathbf{B}', \models');$$

(ii) *$\ker(h)$ è un filtro normale (forte) e $\ker(h) \subseteq N(M)$.*

Dimostrazione. Si supponga la (i). Con semplici calcoli, in virtù delle Definizioni 3 e 4 si ottiene $\ker(h) \subseteq N(M)$. Facilmente si verifica che $\ker(h)$ è un filtro normale (forte), utilizzando la Proposizione 1(e) ed il Corollario 2.

Si supponga ora (ii). Per soddisfare la (i) lo o.c. \models' deve essere definito ponendo, per ogni $p \in P$ e per ogni $b \in B$, $p \models' h(b)$ se e solo se $p \models b$. Tale definizione dipende solo dall'elemento $h(b)$ e non già da b . Facilmente si controlla che (\mathbf{B}', \models') è la struttura (modello) in \mathbf{P} con le proprietà richieste.

Corollario 6. *Una struttura in \mathbf{P} , $M = (\mathbf{B}, \models)$ è un modello se e solo se $N(M)$ è un filtro forte.*

Dimostrazione. Per il Teorema 4 è sufficiente provare che se $N(M)$ è un filtro forte, allora M è modello in \mathbf{P} . Per semplicità si indichi con N il nucleo $N(M)$. Per la Proposizione 1(d) $\mathbf{B}' = \mathbf{B}/\equiv_N$ è un'algebra di implicazione positiva; inoltre se $h: \mathbf{B} \rightarrow \mathbf{B}'$ è l'omomorfismo canonico, $\ker(h) = N$. Per il Teorema 5 è possibile definire una struttura in \mathbf{P} , (\mathbf{B}', \models') tale che $h: (\mathbf{B}, \models) \rightarrow (\mathbf{B}', \models')$. In ogni algebra di implicazione positiva si ha $x = (1 \rightarrow x)$ (cfr. [1]), allora per ogni $p \in P$ e per ogni $b \in B$, essendo $h(b) = (1 \rightarrow h(b)) = h(1 \rightarrow b)$, sono equivalenti $p \models b$, $p \models' h(b)$, $p \models' h(1 \rightarrow b)$, $p \models (1 \rightarrow b)$.

Se $p \models b$ e $q \in P$ con $q \leq p$, per la (I) si ha $q \models b$. Perciò M è un modello in \mathbf{P} .

3 - Modelli di Kripke

Sia (A, \models) una prestruttura (premodello) in \mathbf{P} e sia $\mathbf{B}(A) = (B(A), 1, \rightarrow)$ l'algebra assolutamente libera su A di tipo τ_1 . Indicata con $i: A \rightarrow B(A)$ la immersione dei generatori, si può formulare il seguente

Teorema 7. *Se (A, \models) è una prestruttura (premodello) in \mathbf{P} , è possibile definire un unico o.c. $\models' \subseteq P \times B(A)$ tale che*

(i) $(\mathbf{B}(A), \models')$ *sia una struttura (modello) in \mathbf{P} ;*

(ii) $i: (A, \models) \rightarrow (B(A), \models')$;

(iii) per ogni struttura (\mathbf{B}', \models') e per ogni $f: (A, \models) \rightarrow (B', \models')$, se $h: \mathbf{B}(A) \rightarrow \mathbf{B}'$ è l'unico omomorfismo tale che $f = h \circ i$, allora

$$h: (\mathbf{B}(A), \models^i) \rightarrow (\mathbf{B}', \models').$$

Dimostrazione. Detti, come in [2], « parole » gli elementi di $B(A)$ e lunghezza di una parola il numero dei segni \rightarrow presenti in essa, la definizione dell'o.c. $\models^i \subseteq P \times B(A)$ viene data per induzione sulla lunghezza delle parole: per ogni $p \in P$

- (a) $p \models^i 1$;
- (b) $p \models^i i(a)$ se e solo se $p \models a$ ($a \in A$);
- (c) $p \models^i (w' \rightarrow w'')$ se e solo se

$$(\forall q \in P)(q \leq p \text{ et } q \models^i w' \Rightarrow q \models^i w'')(w', w'' \in B(A)).$$

Con questa definizione è immediato provare che $(\mathbf{B}(A), \models^i)$ è una struttura in \mathbf{P} e che $i: (A, \models) \rightarrow (\mathbf{B}(A), \models^i)$. L'unicità è poi ovvia. Se inoltre (A, \models) è un premodello in \mathbf{P} , per la (3) e dalla Osservazione 3 si ha che $(\mathbf{B}(A), \models^i)$ è un modello in \mathbf{P} .

Per dimostrare (iii) si deve provare che, per ogni $p \in P$ e per ogni $w \in B(A)$ $p \models^i w$ se e solo se $p \models h(w)$ e questa si ottiene ancora per induzione sulla lunghezza di w .

Definizione 5. (a) Data (A, \models) prestruttura in \mathbf{P} , $(\mathbf{B}(A), \models^i)$ definita da (a), (b) e (c) si dirà la struttura (in \mathbf{P}) libera generata da (A, \models) .

(b) Si dirà *modello di Kripke* (in breve *K-modello*) in \mathbf{P} , ogni struttura libera che sia un modello.

Ogni struttura avente come sostegno un'algebra assolutamente libera di tipo τ_1 è una struttura libera, come si può desumere dalla seguente

Osservazione 5. Se $(\mathbf{B}(A), \models)$ è una struttura in \mathbf{P} , allora la « restrizione » di \models ad A , indicata ancora con \models è tale che (A, \models) è una prestruttura in \mathbf{P} e $i: (A, \models) \rightarrow (\mathbf{B}(A), \models)$. Si ha inoltre che la struttura libera generata da (A, \models) coincide con $(\mathbf{B}(A), \models)$.

Quanto sopra osservato si può generalizzare come segue

Corollario 8. Sia (\mathbf{B}', \models') una struttura (modello) in \mathbf{P} .

(a) Se $f: A \rightarrow B'$ allora esiste una unica prestruttura (premodello) in \mathbf{P} , (A, \models) , tale che $f: (A, \models) \rightarrow (\mathbf{B}', \models')$.

(b) Se $f: \mathbf{B}(A) \rightarrow \mathbf{B}'$ allora esiste una unica struttura (modello) in \mathbf{P} , $(\mathbf{B}(A), \models)$ tale che $f: (\mathbf{B}(A), \models) \rightarrow (\mathbf{B}', \models')$.

Dimostrazione. (a) Basta porre $\models = (\text{id}_P \times f)^{-1}[\models']$.

(b) Poichè $f \circ i: A \rightarrow \mathbf{B}'$, applicando (a) e il Teorema 7 si ottiene quanto richiesto.

Se w_1 e w_2 sono due elementi di $B(A)$, si può associare ad essi una applicazione $\sigma: B(A) \rightarrow B(A)$, la sostituzione di w_1 con w_2 in ogni parola contenente w_1 come sottoparola. Con tali notazioni si ha

Proposizione 9. Sia $M = (\mathbf{B}(A), \models)$ un K -modello in \mathbf{P} e siano w_1 e w_2 tali che $(w_1 \leftrightarrow w_2) \subseteq N(M)$. Allora per ogni $p \in P$ e per ogni $w \in B(A)$, $p \models w$ se e solo se $p \models \sigma(w)$.

Dimostrazione. Sia $a_0 \notin A$ e sia $A' = A \cup \{a_0\}$. Siano $f_1, f_2: A' \rightarrow B(A)$ definiti da $f_j(a) = i(a)$, per ogni $a \in A$ e per $j = 1, 2$; $f_j(a_0) = w_j$, per $j = 1, 2$. Per il Corollario 8 esistono due premodelli in \mathbf{P} , (A', \models_j) ($j = 1, 2$), tali che f_j siano morfismi di premodelli. Ma per le definizioni e per le ipotesi poste si conclude facilmente che $p \models_1 x$ se e solo se $p \models_2 x$, per ogni $p \in P$ e per ogni $x \in A'$. Dunque $\models_1 = \models_2$. Se ora $(\mathbf{B}(A'), \models')$ è il modello in \mathbf{P} libero, generato da (A', \models_1) esistono due morfismi di strutture $h_1, h_2: (\mathbf{B}(A'), \models') \rightarrow (\mathbf{B}(A), \models)$, tali che $f_j = h_j \circ i$.

Ovviamente si ha che per ogni $w \in B(A)$, esiste una unica parola $w' \in B(A')$ tale che $w = h_1(w')$ e $\sigma(w) = h_2(w')$. Sono allora equivalenti $p \models w$, $p \models' w'$, $p \models \sigma(w)$, per ogni $p \in P$ e per ogni $w \in B(A)$. Da ciò l'asserto.

Osservazione 6. Sia $M = (\mathbf{B}, \models)$ un modello (proprio) in \mathbf{P} e sia per ogni $p \in P$, $H_p = \{b \in B: p \models b\}$. Allora H_p è un filtro contenente $N(M)$. Infatti utilizzando la (I) si ha che $1 \in H_p$. Dalla (II) e dal fatto che \leq è riflessiva si conclude che H_p è un filtro. Per il Teorema 4 e la Proposizione 3(a) si può affermare che H_p è un filtro forte. Inoltre se M è un modello proprio, allora per qualche $p \in P$ si ha che H_p è un filtro proprio.

È possibile ora invertire il risultato della Osservazione 4 mediante il seguente

Teorema 10. Se \mathbf{B} è un'algebra coerente, detto P l'insieme dei filtri forti propri di \mathbf{B} e posto $\mathbf{P} = (P, \supseteq)$, si può definire un unico o.c. \models tale che (\mathbf{B}, \models) sia un modello proprio in \mathbf{P} e per ogni $p \in P$, $H_p = p$.

Dimostrazione. Dalla definizione data \mathbf{P} è un insieme (quasi) ordinato. Posto

$$(4) \quad p \models b \quad \text{se e solo se } b \in p,$$

la (I) è soddisfatta in virtù della definizione di filtro. Ricordando poi che l'ordine su \mathbf{P} è \supseteq , si ha immediatamente la (3) ed il fatto che la (1) implichi la (2). Viceversa si supponga che non valga la (1), cioè $(b \rightarrow c) \notin p$. Si consideri $p' = \langle p, b \rangle$; per la Proposizione 3(b) e per definizione, si ha $c \notin p'$. Dunque $p' \in P$. Poichè $b \in p'$ si è così provata la negazione di (2). L'unicità è ovvia in virtù del fatto che $H_p = p$ equivale alla (4). Infine, poichè \mathbf{B} è coerente (\mathbf{B}, \models) è un modello in \mathbf{P} proprio.

Il modello così costruito è « canonico » nel senso di [7].

Corollario 11. *Sia \mathbf{B} una algebra coerente e H un filtro forte proprio di \mathbf{B} , allora esistono un insieme quasi ordinato \mathbf{P} ed un o.c. \models tali che $M = (\mathbf{B}, \models)$ sia un modello proprio in \mathbf{P} e $H = N(M)$.*

Dimostrazione. Sia $\mathbf{B}' = \mathbf{B}/\equiv_H$ e sia $h: \mathbf{B} \rightarrow \mathbf{B}'$ l'omomorfismo canonico. Per la Proposizione 1(d) \mathbf{B}' è un'algebra di implicazione positiva ed è coerente, visto che H è proprio. Per il Teorema 10 esistono un insieme quasi ordinato \mathbf{P} ed un o.c. \models' tali che (\mathbf{B}', \models') sia un modello proprio in \mathbf{P} . Posto ora $\models = (\text{id}_p \times h)^{-1}[\models'] \subseteq P \times \mathbf{B}$ si ha che $M = (\mathbf{B}, \models)$ è un modello in \mathbf{P} e $H = N(M)$. Perciò M è proprio.

Con le notazioni introdotte in [6], sia \mathcal{L} un linguaggio formalizzato di ordine zero individuato da un insieme non vuoto A (non necessariamente infinito) e da un unico connettivo binario \rightarrow . Ogni algebra di tipo τ_1 è un'algebra associata al linguaggio \mathcal{L} . L'algebra delle formule di \mathcal{L} , F , è l'algebra assolutamente libera su A , di tipo $\tau_2 = \langle 2 \rangle$; perciò la immersione $i: A \rightarrow B(A)$ si estende alla immersione $j: F \rightarrow B(A)$, omomorfismo tra algebre di tipo τ_2 . È ovvio constatare che $B(A)$ può essere considerata come l'algebra libera di tipo τ_2 generata da $A \cup \{1\}$.

Nel seguito si useranno le definizioni di \mathcal{S}_{π_i} , di valutazione di \mathcal{L} in un'algebra \mathbf{B} e di modello di una teoria $\mathcal{S}(I)$, con $I \subseteq F$, come date in [6].

Definizione 6. Sia $M = (\mathbf{B}, \models)$ un modello in \mathbf{P} e sia $h: F \rightarrow \mathbf{B}$ un morfismo di tipo τ_2 .

(a) Si dirà che la coppia ordinata (M, h) è un modello in \mathbf{P} per $\alpha \in F$, o che α è vera in (M, h) , in simboli, $(M, h) \models \alpha$, se $M \models h(\alpha)$.

(b) Se $\Gamma \subseteq F$ si porrà $(M, h) \models \Gamma$, se per ogni $\alpha \in \Gamma$, $(M, h) \models \alpha$.

(c) Sia $v: A \rightarrow B'$ una valutazione di \mathcal{L} in \mathbf{B}' , algebra di implicazione positiva, si dirà che (M, h) e v sono associati se per ogni $\alpha \in F$ si ha

$$(5) \quad \alpha_{B'}(v) = 1 \quad \text{se e solo se } (M, h) \models \alpha.$$

Notazione. Sia $v: A \rightarrow B$ e sia \mathbf{B} algebra di tipo τ_1 ; con $v_1: \mathbf{B}(A) \rightarrow \mathbf{B}$ e $v_2: \mathbf{F} \rightarrow \mathbf{B}$ si indicheranno gli omomorfismi di tipo τ_1 e τ_2 , rispettivamente, che estendono v .

Proposizione 12. (a) Siano $M = (\mathbf{B}, \models)$ un modello in \mathbf{P} , $h: \mathbf{F} \rightarrow \mathbf{B}$ un omomorfismo di tipo τ_2 . Esiste un K -modello in \mathbf{P} , $(\mathbf{B}(A), \models')$ tale che, per ogni $p \in P$, $\alpha \in F$, $p \models h(\alpha)$ se e solo se $p \models' j(\alpha)$.

(b) Una formula $\alpha \in F$ è vera in ogni (M, h) , con M modello in \mathbf{P} se e solo se è vera in ogni (M, j) con M K -modello in \mathbf{P} con sostegno $\mathbf{B}(A)$.

Dimostrazione. (a) Detto $h' = (h_{\uparrow A})_1: \mathbf{B}(A) \rightarrow \mathbf{B}$, si ha $h = h' \circ j$. Per il Corollario 8(b) esiste un unico modello $(\mathbf{B}(A), \models')$ tale che $h': (\mathbf{B}(A), \models') \rightarrow (\mathbf{B}, \models)$. Ma allora sono equivalenti $p \models h'(j(\alpha))$ e $p \models' j(\alpha)$.

(b) Una implicazione è ovvia, l'altra discende da (a).

4 - K -modelli e modelli algebrici

In questo paragrafo si vuole fornire un confronto tra le nozioni di K -modello e di modello (algebrico) nel senso di [6].

Teorema 13. Sia \mathbf{B} una algebra di implicazione positiva coerente. Esiste un insieme quasi ordinato \mathbf{P} tale che per ogni valutazione v di \mathcal{L} in \mathbf{B} esiste un K -modello in \mathbf{P} , $M = (\mathbf{B}(A), \models)$ tale che (M, j) e v sono associati ⁽⁴⁾.

Dimostrazione. La dimostrazione non è dissimile da quella data in [3] a pag. 25. Si ottiene considerando come \mathbf{P} l'insieme di tutti i filtri propri di \mathbf{B} ed applicando il Teorema 10 ed il Corollario 8(b).

(4) Per brevità si sottointenderà spesso l'omomorfismo $j: \mathbf{F} \rightarrow \mathbf{B}(A)$.

Osservazione 7. Per le condizioni poste nel Teorema 13 si ha che il modello M è proprio se e solo se la valutazione v è non costante di valore 1.

Lemma 14. Sia v una valutazione di \mathcal{L} in \mathbf{B} , con \mathbf{B} algebra di implicazione positiva e sia M un K -modello in \mathbf{P} tale che M e v siano associati. Si ha allora

(a) per ogni formula α tale che $v_2(\alpha) = 1$ esiste un omomorfismo di tipo τ_2 , $h_\alpha: \mathbf{B}(A) \rightarrow \mathbf{F}$ tale che $v_2 \circ h_\alpha = v_1$ e $h_\alpha \circ j = \text{id}_{\mathbf{F}}$;

(b) per ogni $w \in B(A)$ si ha $v_1(w) = 1$ se e solo se $M \models w$.

Dimostrazione. (a) Si è già osservato che $\mathbf{B}(A)$ può essere considerata l'algebra di tipo τ_2 libera su $A \cup \{1\}$; sia allora σ l'endomorfismo di tipo τ_2 che manda 1 in $j(\alpha)$. Ad ogni $w \in B(A)$ si può far corrispondere una unica formula $h_\alpha(w)$ tale che $j(h_\alpha(w)) = \sigma(w)$. Ovviamente $h_\alpha: \mathbf{B}(A) \rightarrow \mathbf{F}$. È poi facile constatare che le restrizioni di $v_2 \circ h_\alpha$ e v_1 a $A \cup \{1\}$ coincidono. Perciò $v_2 \circ h_\alpha = v_1$. In modo analogo si prova $h_\alpha \circ j = \text{id}_{\mathbf{F}}$.

(b) Sia $\alpha \in F$ tale che $1 = v_2(\alpha) = \alpha_{\mathbf{B}}(v)$. Per il Teorema 13 si ha $M \models j(\alpha)$. È allora $(1 \leftrightarrow j(\alpha)) \subseteq N(M)$ e per la Proposizione 9, per ogni $w \in B(A)$ si ha $M \models w$ se e solo se $M \models j(h_\alpha(w))$. Ma è pure $v_1(w) = 1$ se e solo se $v_2(h_\alpha(w)) = 1$. Dal Teorema 13 si conclude allora che $v_2(h_\alpha(w)) = 1$ equivale a $M \models j(h_\alpha(w))$ e con ciò risulta provata la tesi.

Osservazione 8. Siano v una valutazione di \mathcal{L} in \mathbf{B} , algebra di implicazione positiva e sia M un K -modello in \mathbf{P} tale che M e v siano associati. Con tali posizioni la (5) può essere espressa dalla seguente eguaglianza

$$(5') \quad \ker(v_1) \cap j[F] = N(M) \cap j[F].$$

La asserzione del Lemma 14(b) equivale allora ad affermare che dalla (5') si deduce $\ker(v_1) = N(M)$. Più in generale si può provare

Proposizione 15. Se H e K sono filtri forti propri di $\mathbf{B}(A)$ tali che $K \cap j[F] = H \cap j[F]$ allora $K = H$.

Dimostrazione. Per il Corollario 11 esistono un insieme quasi ordinato \mathbf{P} ed un o.c. $\models \subseteq P \times B(A)$ tale che $M = (\mathbf{B}(A), \models)$ è un modello in \mathbf{P} e $H = N(M)$. Siano ora $\mathbf{B}' = \mathbf{B}(A) / \equiv_K$ e $k: \mathbf{B}(A) \rightarrow \mathbf{B}'$ l'omomorfismo canonico. Per la Proposizione 1(d) \mathbf{B}' è un'algebra di implicazione positiva ed è coerente. Se si pone $v = k \circ i$, dalla ipotesi che K e H ristretti a $j[F]$ coincidano,

si ha che M e v sono associati. Inoltre $v_1 = k$, sicchè $\ker(v_1) = \ker(k) = K$. Per il Lemma 14(b) e per la Osservazione precedente si ha $K = H$.

Si vuole ora associare ad ogni K -modello in \mathbf{P} una valutazione. A tale scopo si potrebbe ripetere la costruzione data in [3] a pag. 24. Qui si fornisce una versione alternativa che potrebbe rivestire qualche interesse.

Teorema 16. *Sia $M = (\mathbf{B}(A), \models)$ un K -modello in \mathbf{P} . Detta $\mathbf{B} = \mathbf{B}(A)/\equiv_N$, dove $N = N(M)$ e $h: \mathbf{B}(A) \rightarrow \mathbf{B}$ è l'omomorfismo canonico, si ha che \mathbf{B} è un'algebra di implicazione positiva e $v_0 = h \circ i$ è una valutazione di \mathcal{L} in \mathbf{B} tale che M e v_0 sono associati.*

Dimostrazione. Per il Teorema 4 $N(M)$ è un filtro forte e perciò, per la Proposizione 1(d) \mathbf{B} è un'algebra di implicazione positiva. Essendo, per ogni $\alpha \in F$, $\alpha_{\mathbf{B}}(v_0) = h(j(\alpha))$, segue immediatamente l'asserto.

Osservazione 9. Se il K -modello M è proprio, allora l'algebra \mathbf{B} costruita nel Teorema precedente è coerente.

Siano \mathbf{B} e v_0 costruiti come detto nel Teorema 16 e sia v una valutazione di \mathcal{L} in \mathbf{B}' , con \mathbf{B}' algebra di implicazione positiva. Si ha il seguente

Teorema 17. *Se M e v sono associati allora esiste un unico omomorfismo iniettivo $f: \mathbf{B} \rightarrow \mathbf{B}'$ tale che per ogni formula $\alpha \in F$, $\alpha_{\mathbf{B}'}(v) = f(\alpha_{\mathbf{B}}(v_0))$.*

Dimostrazione. Con le notazioni precedentemente introdotte si ha che $\alpha_{\mathbf{B}}(v_0) = h \circ j(\alpha)$ e $\alpha_{\mathbf{B}'}(v) = v_1 \circ j(\alpha)$. Ma se M e v sono associati, per il Lemma 14(b) si ha $\ker(v_1) = N(M)$. Pertanto le congruenze indotte dagli omomorfismi v_1 e h coincidono, per la Proposizione 1. Esiste allora un unico omomorfismo iniettivo $f: \mathbf{B} \rightarrow \mathbf{B}'$ tale che $v_1 = f \circ h$ e quindi si ottiene la tesi.

Conseguenza importante dei teoremi precedenti è il teorema di completezza in forma forte (per quello in forma debole si veda [7]).

Corollario 18. *Per ogni L_{π} -teoria $\mathcal{S}(\Gamma)$ e per ogni $\alpha \in F$ si ha che α è un teorema di $\mathcal{S}(\Gamma)$ se e solo se per ogni \mathbf{P} e per ogni K -modello in \mathbf{P} , M , tale che $M \models \Gamma$, $M \models \alpha$.*

Bibliografia.

- [1] A. DIEGO, *Les Algèbres de Hilbert*, Gauthier-Villars, Paris 1966.
- [2] P. M. COHN, *Universal Algebra*, Harper and Row, New York 1965.

- [3] M. C. FITTING, *Intuitionistic logic model theory and forcing*, North Holland, Amsterdam 1969.
- [4] M. MADUCH, *On three-valued implicative systems*, *Studia Logica* **37** (1978), 351-385.
- [5] T. OGASAWARA, *Relation between intuitionistic logic and lattice*, *J. Sci. Hiroshima Univ. Sez. A* **9** (1939), 157-164.
- [6] H. RASIOWA, *An algebraic approach to non-classical logics*, North Holland, Amsterdam 1974.
- [7] K. SEGERBERG, *Propositional logics related to Heyting's and Johansson's*, *Theoria* **34** (1968), 26-61.

S u m m a r y

Kripke models and algebraic models (in the sense of [6]) are compared in order to get an alternative proof of the strong completeness theorem for \mathcal{S}_π .

* * *