

§2. Modelli Booleani

Sia B un'algebra di Boole completa.

Definizione 2: Una Struttura Booleana (per il linguaggio della teoria degli insiemi), detta anche modello booleano è una terna $\mathcal{M} = (U, I, E)$ così che

U è un insieme (talvolta una classe) ed I, E sono funzioni: $U^2 \rightarrow B$.

Si userà sempre $I(x, y) = \|x=y\|_B$, $E(x, y) = \|x \in y\|_B$ (e si tra-

larerà l'indice B se fissato dal contesto) e si assumerà che valgano

le seguenti condizioni:

$$(2.1) \quad \|x=x\| = 1$$

$$(2.2) \quad \|x=y\| = \|y=x\|$$

$$(2.3) \quad \|x=y\| \cdot \|y=z\| \leq \|x=z\|$$

$$(2.4) \quad \|x \in y\| \cdot \|v=x\| \cdot \|w=y\| \leq \|v \in w\|$$

Si estende allora la definizione di $\| \cdot \|$ ~~stato booleano~~ ponendo,

per ogni formula $\varphi(x_1, \dots, x_n)$ e per ogni n -upla $(a_1, \dots, a_n) \in U^n$

$\|\varphi(a_1, \dots, a_n)\|$, come il valore definito ~~da~~ da I ed E

per le formule atomiche, e induttivamente dalle regole

$$(2.5) \quad \|\neg \varphi(a_1, \dots, a_n)\| = \neg \|\varphi(a_1, \dots, a_n)\|$$

$$(2.6) \quad \|\varphi \wedge \psi\| = \|\varphi\| \cdot \|\psi\|$$

$$(2.7) \quad \|\varphi \vee \psi\| = \|\varphi\| + \|\psi\|$$

$$(2.8) \quad \|\varphi \rightarrow \psi\| = (\neg \|\varphi\|) + \|\psi\|$$

$$(2.9) \quad \|\varphi \leftrightarrow \psi\| = \|\varphi\| \cdot \|\psi\|$$

ove si è sempre sottintesa

la n -uple (a_1, \dots, a_n) di

elementi di \mathcal{U} .

$$(2.10) \quad \|\exists x \varphi(x; a_1, \dots, a_n)\| = \sum_{u \in \mathcal{U}} \|\varphi(u; a_1, \dots, a_n)\|$$

$$(2.11) \quad \|\forall x \varphi(x; a_1, \dots, a_n)\| = \prod_{u \in \mathcal{U}} \|\varphi(u; a_1, \dots, a_n)\|$$

Osservazione 1. È immediato constatare che la nozione di modello booleano generalizza quella di modello, e che la valutazione booleana di una formula φ per un certo assegnamento a_1, \dots, a_n (ovvia $\|\varphi(a_1, \dots, a_n)\|$) generalizza la nozione di soddisfazione in un modello (ovvia $\mathcal{M} \models \varphi(a_1, \dots, a_n)$). In effetti se B è l'algebra booleana $\mathcal{B} = \{0, 1\} = \mathcal{P}(\{0, 1\})$, e se $\mathcal{U} = (\mathcal{U}, \mathcal{I}, \mathcal{E})$ è un modello booleano, ad esso corrisponde un modello (nel senso consueto) $\mathcal{M} = (\mathcal{M}, \mathcal{R})$ ove $\mathcal{M} = \mathcal{U}/\approx$ e $a \approx b \Leftrightarrow_{\text{df}} \|a = b\| = 1$ e $[a] \mathcal{R} [b] \Leftrightarrow_{\text{df}} \|a \in b\| = 1$. (E viceversa ogni modello ordinario si può vedere come modello booleano prendendo per $\|\cdot\|$ il valore di verità di \in in \mathcal{M}).

Osservazione 2. Si dirà che $\varphi(a_1, \dots, a_n)$ è valida in \mathcal{U} se $\|\varphi(a_1, \dots, a_n)\| = 1$.

È immediato che $\varphi \rightarrow \psi$ risulta valida se e solo se $\|\varphi\| \leq \|\psi\|$ e pertanto

le (2.1) -- (2.4) postulano la validità degli assiomi del predicato $=$.

In particolare si ottiene $\|x = y\| \cdot \|\varphi(x)\| \leq \|\varphi(y)\|$ per ogni formula φ .

In modo analogo si può vedere che tutti gli assiomi del calcolo dei pre

dicati del 1° ordine sono validi, e che le regole di deduzione portano
sentenze valide in sentenze valide: pertanto ogni teorema del calcolo dei
predicati ha valore 1, e se due formule sono (dimostrabilmente) equivalenti
i loro valori sono uguali.

Definizione 3 - Un modello booleano \mathcal{U} si dice pieno se per ogni formula

$\varphi(x; x_1, \dots, x_n)$ e per ogni $(a_1, \dots, a_n) \in U^n$ esiste un $a \in U$

t.c. $\|\varphi(a; a_1, \dots, a_n)\| = \|\exists x \varphi(x; a_1, \dots, a_n)\| = \sum_{u \in U} \varphi(u; a_1, \dots, a_n)$

Si osserva che se B è finita ogni modello booleano è pieno.

Se F è un ultrafiltro su B si può definire un modello (ordinario) $\mathcal{U}/F = \mathcal{M}_B = (M, R)$

ponendo $M = U/\equiv_F$ ove $a \equiv_F b \Leftrightarrow \|x=y\| \in F$

$R = \{([a], [b]) \mid \|a \in b\| \in F\}$

(Naturalmente se U è una classe propria occorre definire $[a]$ utilizzando, ad es., il trucco di Scott)

È facile vedere, come nell'osservazione 1, che \mathcal{M}_B viene un modello (ordinario);

in più, se \mathcal{U} è pieno, vale la seguente generalizzazione dell'oss. 1

Lemma 2 Sia \mathcal{U} un modello booleano pieno. Per ogni formula $\varphi(x_1, \dots, x_n)$ e per

ogni $(a_1, \dots, a_n) \in U^n$ si ha

$\mathcal{U}/F \models \varphi([a_1], \dots, [a_n])$ se e solo se $\|\varphi(a_1, \dots, a_n)\| \in F$.

Dim: Si procede per induzione sulla complessità di φ . Se φ è atomica la definizione stessa di \mathcal{U}/F dà la tesi.

D'altra parte, essendo F un ultrafiltro, le (2.5), (2.6) garantiscono che la tesi vale per $\neg\varphi$, $\varphi \wedge \psi$ se vale per φ e ψ .

Infine se $\varphi = \exists x \varphi(x; x_1, \dots, x_n)$ si scelga, ^{dato} ~~per ogni~~ $(a_1, \dots, a_n) \in U^n$, un $a \in U$ in modo che $\|\varphi(a; a_1, \dots, a_n)\| = \|\exists x \varphi(x; a_1, \dots, a_n)\|$ (tale a esiste sempre per la proprietà di \mathcal{U}). Ma allora, evidentemente, si ha (perché F è filtro) $\|\exists x \varphi(x; a_1, \dots, a_n)\| \in F \Leftrightarrow \|\varphi(a; a_1, \dots, a_n)\| \in F$ per qualche $a \in U$, da cui la tesi.

QED

Vogliamo ora definire una generalizzazione del nostro modello base della teoria degli

intieri, in modo che gli assiomi di ZFC siano validi (in senso booleano).

Definizione 4 - Ponzi

$$(4.1) \begin{cases} V_0^B = \emptyset \\ V_\alpha^B = \bigcup_{\gamma \in \lambda} V_\gamma^B & \text{per } \lambda \text{ limite} \\ V_{\alpha+1}^B = \{f \mid f: \text{dom}f \rightarrow B \text{ e } \text{dom}f \subseteq V_\alpha^B\} \end{cases}$$

Si definisca il rango $\rho^B(x) = \min \{\alpha \mid x \in V_{\alpha+1}^B\}$.

Si definiscano allora induttivamente i valori $\|x \in y\|$, $\|x = y\|$ mediante

$$(4.2) \quad \|x \in y\| = \sum_{t \in \text{dom}y} \|x = t\| \cdot y(t)$$

$$(4.3) \quad \|x \leq y\| = \prod_{t \in \text{dom}x} [(-x(t)) + \|t \in y\|]$$

$$(4.4) \quad \|x = y\| = \|x \leq y\| \cdot \|y \leq x\|$$

Procedendo per induzione sulle coppie $(e(x), p(y))$ ordinate lessicograficamente con l'ordinamento per quadrati

si ottiene la definizione di $\|x \in y\|$, $\|x = y\|$ su tutto $V_\alpha^B = \bigcup_{\alpha \text{ ord.}} V_\alpha^B$.

Definito ~~in~~ in tal modo l'universo booleano V^B e le funzioni booleane, si ha:

Teorema 1 \mathcal{V}^B è un modello booleano pieno ed estensionale (i.e. tale che

$$(4.5) \quad \|\forall t (t \in x \leftrightarrow t \in y)\| \leq \|x = y\|$$

Dimo: Occorre anzitutto verificare che valgano le (2.1) - ... (2.4)

Per la (2.1) occorre provare $\|x \subseteq x\| = 1$, ed utilizzando l'operazione booleana

$$x \Rightarrow y = (-x) + y \text{ cioè equivale a provare } (x(t) \Rightarrow \|t \in x\|) = 1 \quad \forall t \in \text{dom } x$$

Ma procedendo per induzione si può supporre $\|t = t\| = 1 \quad \forall t \in \text{dom } x$ e quindi

$$\text{per la (4.2)} \quad x(t) = \|t = t\| \cdot x(t) \leq \|t \in x\| \text{ da cui la tesi.}$$

La (2.2) è ovvia per la simmetria della (4.4). Allora la (2.4) segue dalle

$$(4.6) \quad \|x \in y\| \|x = z\| \leq \|z \in y\|$$

$$\|y \in x\| \|x = z\| \leq \|y \in z\|$$

che si dimostreranno simultaneamente per induzione sulle triple $(p(x), p(y), p(z))$ ordinate lexicograficamente, insieme alla (2.3)

$$(2.3) \quad \|x = y\| \|y = z\| \leq \|x = z\|$$

La (2.3) a sua volta segue se si prova

$$(4.7) \quad \|x \subseteq y\| \cdot \|y = z\| \leq \|x \subseteq z\|$$

Per la (4.3) occorre allora dimostrare, per qualsiasi $t \in \text{dom } x$

$$\|y = z\| \cdot (x(t) \Rightarrow \|t \in y\|) \leq (x(t) \Rightarrow \|t \in z\|)$$

Ma si ha, per ogni $t \in \text{dom } x$

$$\|y = z\| \cdot (x(t) \Rightarrow \|t \in y\|) = \sup \{ p \leq \|y = z\| \mid p \leq \|t \in y\| \text{ ovvero } p \cdot x(t) = 0 \}$$

e, per l'ipotesi induttiva, la seconda delle (4.6) dà

$$\|t \in y\| \cdot \|y = z\| \leq \|t \in z\|$$

Pertanto $\sup \{ p \leq \|y = z\| \mid p \leq \|t \in y\| \} \leq \sup \{ p \leq \|y = z\| \mid p \leq \|t \in z\| \}$ da cui

$$\|y = z\| (x(t) \Rightarrow \|t \in y\|) \leq \sup \{ p \leq \|y = z\| \mid p \leq \|t \in z\| \text{ ovvero } p \cdot x(t) = 0 \} \leq \sup \{ p \in B \mid p \leq \|t \in z\| \text{ ovvero } p \cdot x(t) = 0 \} = (x(t) \Rightarrow \|t \in z\|)$$

Pertanto la (2.3) è provata assumendo le (4.6) e (2.3) come ipotesi induttiva.

La prima delle (4.6) si dimostra allora osservando che, per $t \in \text{dom } y$,

$$\|x = z\| \cdot \|x = t\| \leq \|z = t\| \quad (\text{per l'ipotesi induttiva})$$

Moltiplicando allora per $y(t)$ e sommando su $\text{dom } y$ si ottiene

$$\|x \leq z\| \cdot \sum_{t \in \text{dom } y} (\|x=t\| \cdot y(t)) \leq \sum_{t \in \text{dom } y} \|z=t\| \cdot y(t) = \|z \leq y\|$$

che è precisamente la 1^a delle (4.6) (vedi la def. (4.2)).

Infine, per $t \in \text{dom } x$, la def. (4.3) implica

~~$$\|x \leq z\| \cdot \|t \in z\|$$~~

$$\begin{aligned} x(t) \cdot \|x \leq z\| &= x(t) \prod_{u \in \text{dom } x} (x(u) \Rightarrow \|u \in z\|) \leq x(t) [x(t) \Rightarrow \|t \in z\|] = \\ &= x(t) \cdot \|t \in z\| \leq \|t \in z\| \end{aligned}$$

da cui utilizzando l'ipotesi induttiva per la 1^a delle (4.6)

$$x(t) \cdot \|x \leq z\| \cdot \|y=t\| \leq \|t \in z\| \cdot \|y=t\| \leq \|y \in z\|$$

Sommando allora su $\text{dom } x$ si ottiene la 2^a delle (4.6).

Pertanto \mathcal{V}^B è un modello booleano; prima di dimostrarne la pienezza dimostreremo l'estensionalità (ovvero la (4.5)).

E' ovvio che se $a, b, c \in B$, ~~risulta~~ se $a \leq b$ allora $(a \Rightarrow c) \geq (b \Rightarrow c)$.

Siano allora $x, y \in \mathcal{V}^B$; per ogni $t \in \text{dom } x$ si ha (ricordando $x(t) \leq \|t \in x\|$)

$$\|t \in x\| \Rightarrow \|t \in y\| \leq x(t) \Rightarrow \|t \in y\|$$

e pertanto

$$\prod_{t \in \mathcal{V}^B} (\|t \in x\| \Rightarrow \|t \in y\|) \leq \prod_{t \in \text{dom } x} (x(t) \Rightarrow \|t \in y\|) = \|x \leq y\|$$

Ossia $\|\forall t (t \in x \rightarrow t \in y)\| \leq \|x \leq y\|$ da cui segue la (4.5).

Sia infine $\varphi(x; x_1, \dots, x_n)$ una formula e siano $a_1, \dots, a_n \in \mathcal{V}^B$ (che sottintenderemo per brevit ); poich  ovviamente per $y \in \mathcal{V}^B$ si ha $\|\varphi(y)\| \leq \|\exists x \varphi(x)\|$, occorre

trovare un $y \in \mathcal{V}^B$ per cui sia $\|\varphi(y)\| \geq \|\exists x \varphi(x)\| = b_0$.

Posto $D = \{b \in B \mid \exists x_b \in \mathcal{V}^B \text{ t.c. } b_0 \leq \|\varphi(x_b)\|\}$   immediato constatare

che D   aperto e denso sotto b_0 e, applicando il lemma di Zorn si puo'

trovare un sottinsieme $W \subseteq D$ massimale di elementi a2a2 disgiunti.

Ma allora $\sum_{u \in W} u \geq b_0 \sum_{b \in B} b \geq b_0$.

Ora, per $t \in \bigcup_{u \in W} \text{dom } x_u$, si ponga $y(t) = \sum_{u \in W} u \cdot x_u(t)$

(ove ovviamente si pone $x_u(t) = 0$ se $t \notin \text{dom } x_u$). Poich  W   disgiunto, si ha

per ogni $u \in W$ $u \cdot y(t) = u \cdot x_u(t)$ da cui segue

$$u \leq \|y(t) \Rightarrow x_u(t)\| \cdot \|x_u(t) \Rightarrow y(t)\|$$

ovvia, dalle (4.3), (4.4) $u \leq \|y = x_u\|$.

Ma allora, per $u \in W$ si ha $u \leq \|y = x_u\| \cdot \|\varphi(x_u)\| \leq \|\varphi(y)\|$

e pertanto $b_0 \leq \sum_{u \in W} u \leq \|\varphi(y)\|$.

QED

Osservazione 3. In tutta la dimostrazione precedente si è utilizzato ~~il~~ l'assioma di scelta solo per trovare W massimale, e cioè per dimostrare la pienezza di \mathcal{V}^B ; pertanto anche in ZF si dimostra che \mathcal{V}^B è un modello booleano estensionale.

Esercizio 1. Si dimostrino le relazioni seguenti:

$$(i) \quad \|\exists y \in x\} \varphi(y)\| = \sum_{y \in \text{dom } x} x(y) \cdot \|\varphi(y)\|$$

$$(ii) \quad \|\forall y \in x\} \varphi(y)\| = \prod_{y \in \text{dom } x} x(y) \Rightarrow \|\varphi(y)\|$$

La (4.5) non è che un caso particolare del seguente.

Teorema 2. Per ogni assioma σ di ZFC, si ha in \mathcal{V}^B $\|\sigma\| = 1$.

Prima di procedere alla dimostrazione del teorema 2, conviene definire, per

$x \in V$ un elemento canonico $\check{x} \in V^B$ dato dalla seguente definizione induttiva:

$$(4.8) \quad \text{dom } \check{x} = \{\check{y} \mid y \in x\} \quad \check{x}(t) = 1 \quad \forall t \in \text{dom } \check{x}$$

Si ha allora un'immersione di V in V^B che verifica le proprietà seguenti:

Teorema 3. Sia $\varphi(x_1, \dots, x_n)$ una formula Δ_0 e siano $a_1, \dots, a_n \in V$.

Si ha allora:

$$(4.9) \quad \mathcal{V} \models \varphi [a_1, \dots, a_n] \iff \|\varphi(\check{a}_1, \dots, \check{a}_n)\| = 1$$

Di conseguenza, se φ è Σ_1 , $\varphi(a_1, \dots, a_n) \Rightarrow \|\varphi(\check{a}_1, \dots, \check{a}_n)\| = 1$.

In particolare per $x \in V^B$ si ha

$$(4.10) \quad \|x \text{ ordinale}\| = \sum_{\alpha \text{ ord.}} \|x = \check{\alpha}\|$$

$$(4.11) \quad \|x \text{ costruibile}\| = \sum_{a \in L} \|x = \check{a}\|$$

Dim: Dimostreremo la (4.9) per induzione ~~transfinita~~ nella costruzione della formula φ cominciando a verificare che, per formule atomiche si ha

$$\|\check{a}_1 \in \check{a}_2\| = \begin{cases} 0 & \text{se } a_1 \neq a_2 \\ 1 & \text{se } a_1 \in a_2 \end{cases} \quad \|\check{a}_1 = \check{a}_2\| = \begin{cases} 0 & \text{se } a_1 \neq a_2 \\ 1 & \text{se } a_1 = a_2 \end{cases}$$

Procedendo per induzione sul rango di \check{a}_1 e \check{a}_2 si ha infatti

$$\|\check{a}_1 \in \check{a}_2\| = \sum_{t \in \text{dom} \check{a}_2} \|\check{a}_2(t)\| \|t = \check{a}_1\| = \sum_{t \in \check{a}_2} \|\check{a}_2(t)\| \|t = \check{a}_1\| = \begin{cases} 1 & \text{se } a_1 \in a_2 \\ 0 & \text{se } a_1 \notin a_2 \end{cases}$$

$$\|\check{a}_1 = \check{a}_2\| = \prod_{t \in \text{dom} \check{a}_1} \|\check{a}_1(t) \in \check{a}_2\| \Rightarrow \|t \in \check{a}_2\| = \prod_{t \in \check{a}_1} \|\check{a}_1(t) \in \check{a}_2\| = \begin{cases} 1 & \text{se } a_1 \in a_2 \\ 0 & \text{se } a_1 \notin a_2 \end{cases}$$

Ora supposto che φ e ψ verificano la (4.9) (e assumano solo valori 0 o 1) è immediato che anche $\neg\varphi$, $\varphi \wedge \psi$, $\varphi \vee \psi$, ecc. verificano a loro volta la (4.9), assumendo solo valori 0 o 1.

Sia ora $\varphi(x, x_1, \dots, x_n)$ verificante la (4.9) (e con soli valori 0 o 1); resta da vedere che la quantificazione ristretta mantiene tale proprietà. Ora

$$\|\exists x \in \check{y} \varphi(x, \check{a}_1, \dots, \check{a}_n)\| = \sum_{t \in \text{dom} \check{y}} \|\check{y}(t)\| \|\varphi(t, \check{a}_1, \dots, \check{a}_n)\| = \sum_{t \in \check{y}} \|\varphi(t, \check{a}_1, \dots, \check{a}_n)\|$$

$$\|\forall x \in \check{y} \varphi(x, \check{a}_1, \dots, \check{a}_n)\| = \prod_{t \in \text{dom} \check{y}} \|\check{y}(t)\| \|\varphi(t, \check{a}_1, \dots, \check{a}_n)\| = \prod_{t \in \check{y}} \|\varphi(t, \check{a}_1, \dots, \check{a}_n)\|$$

da cui segue subito che la (4.9) è conservata per quantificazione ristretta,

e vale quindi per ogni formula Δ_0 .

Se ora $\varphi(x_1, \dots, x_n)$ è Σ_1 sarà $\varphi \equiv \exists y \psi(y, x_1, \dots, x_n)$ ove ψ è Δ_0 , e quindi

$$\|\varphi(\check{a}_1, \dots, \check{a}_n)\| = \sum_{t \in V^B} \|\psi(t, \check{a}_1, \dots, \check{a}_n)\| \geq \sum_{t \in V} \|\psi(t, \check{a}_1, \dots, \check{a}_n)\|$$

e quest'ultimo è 1 se $\exists y \psi(y, a_1, \dots, a_n)$ vale in \mathcal{V} .

Per dimostrare le (4.10) e (4.11) si supponga valido il Teorema 2 (in modo che in \mathcal{V}^B gli assiomi di ZFC sono validi).

Anzitutto si ricordi che "x ordinale" è una formula Δ_0 e pertanto

$$\|x = \check{\alpha}\| \leq \|x \text{ ord.}\| = b(x), \text{ da cui } b(x) \geq \sum_{\alpha \text{ ord.}} \|x = \check{\alpha}\|$$

D'altra parte per ogni α si ha $b(x) \leq \|x \in \check{\alpha}\| + \|x = \check{\alpha}\| + \|\check{\alpha} \in x\|$.

$$\text{Ma } \|x \text{ ord.} \wedge x \in \check{\alpha}\| = \sum_{\gamma \in \alpha} \|x = \check{\gamma}\|, \text{ mentre } \|\check{\alpha} \in x\| = \sum_{t \in \text{dom } x} \|x(t) = \check{t}\|$$

e quindi $\{\alpha \mid \|\check{\alpha} \in x\| \neq 0\}$ è un insieme, per cui esiste un ordinale β_x

$$\text{tale che } b(x) \leq \sum_{\alpha < \beta_x} \|x = \check{\alpha}\| \leq \sum_{\alpha \text{ ord.}} \|x = \check{\alpha}\|.$$

La formula "x costruibile" (ossia $x \in L$, i.e. $\exists z (z \text{ ord.} \wedge x \in L_z)$) è Σ_1 e quindi per ogni $\alpha \in L$ si ha $\|\check{\alpha} \text{ costruibile}\| = 1$ da cui

$$\|x = \check{\alpha}\| \leq \|x \text{ costruibile}\| = c(x), \text{ da cui } c(x) \geq \sum_{\alpha \in L} \|x = \check{\alpha}\|$$

Viceversa anche $y = L_\alpha$ è Σ_1 e quindi $\|L_\alpha^\vee = L_\alpha\| = 1$. Allora

$$\begin{aligned} c(x) &= \sum_{z} \|z \text{ ord.}\| \cdot \|x \in L_z\| = \sum_{z} \left(\sum_{\alpha} \|z = \check{\alpha}\| \right) \|x \in L_z\| \leq \sum_{z} \left(\sum_{\alpha} \|x \in L_\alpha^\vee\| \right) = \sum_{\alpha} \|x \in L_\alpha^\vee\| = \\ &= \sum_{\alpha \in L} \|x = \check{\alpha}\| \leq \sum_{\alpha \in L} \|x = \check{\alpha}\| \end{aligned}$$

QED

Procediamo ora alla dimostrazione del Teorema 2, permettendo le seguenti osservazioni:

(i) Una volta dimostrata la validità dello schema di separazione, gli assiomi dell'unione e della potenza si possono dimostrare in forma debole (cioè basta trovare un insieme

$b \geq Ua$ ovvero $\mathcal{P}(a)$, da cui si ottiene poi per separazione l'insieme voluto)

i) Ausiliò lo schema di rimpiazzamento si dimostrerà il cosiddetto "principio di collezione"

$$\forall a \exists b \forall x \in a (\exists y \varphi(x, y) \rightarrow \exists y \in b \varphi(x, y))$$

[i.e. data una "collezione" di classi non vuote $C_x, x \in a$ esiste un insieme b che le interseca tutte]

È facile dimostrare in ZF la validità del principio di collezione (ad esempio si può usare il "trucco di Scott" e porre $b = \bigcup_{x \in a} b_x$ ove

$$b_x = \{z \in C_x \mid \rho(z) \leq \rho(t) \ \forall t \in C_x\}.$$

D'altra parte se φ è una formula "funzionale", l'immagine di a mediante φ si ottiene subito da b per separazione.

ii) Ausiliò l'assioma della scelta si dimostrerà la validità del teorema di Zermelo, nella forma che ogni insieme è contenuto nell'immagine di un insieme bene ordinato.

io premevo, dato che si è già dimostrata l'estensionalità (cfr. (4.5)) si procederà agli altri assiomi uno per uno.

a) Assioma della coppia: Siano $a, b \in V^B$; si definisca $c \in V^B$ mediante

$$\text{dom } c = \{a, b\} \quad c(a) = c(b) = 1.$$

$$\|t \in c \leftrightarrow t = a \vee t = b\| = 1, \text{ ovvia vale l'assioma della coppia}$$

L'elemento c così definito si indica con $\{a, b\}^B$; si può definire anche

la coppia ordinata Booleana ponendo $(a, b)^B = \{\{a\}^B, \{a, b\}^B\}^B$.

b) Schema di separazione: Sia $a \in V^B$ e sia $\varphi(x)$ una formula. Si definisca $b \in V^B$ ponendo

$$\text{dom } b = \text{dom } a, \quad b(t) = a(t) \wedge \varphi(t) \quad \forall t \in \text{dom } a.$$

È immediato constatare che con tale definizione si ha

$$\|b \subseteq a\| = 1 \quad \text{e} \quad \|\forall x \in a (x \in b \leftrightarrow \varphi(x))\| = 1$$

Pertanto tale b rende valido lo schema di separazione per $\varphi(x)$.

c) Ass. dell'unione: Sia $a \in V^B$ e si definisca $b \in V^B$ mediante

$$\text{dom } b = \bigcup_{x \in \text{dom } a} x \quad b(t) = 1 \quad \forall t \in \text{dom } b$$

Un calcolo immediato fornisce $\|(\forall y \in a)(\forall z \in y)(z \in b)\| = 1$ e pertanto l'assioma dell'unione vale in forma debole (cfr. (ii) a p. 14).

d) Ass. della potenza: Si overni anzitutto che ~~dato~~ dato $a \in V^B$ e preso $z \in V^B$, l'elemento $z' \in V^B$ definito da $\text{dom } z' = \text{dom } a$ e $z'(t) = a(t) \cdot \|t \in z\|$ verifica ovviamente $\|z' \subseteq z\| = 1$.

D'altra parte si ha anche $\|z \subseteq a \rightarrow z \subseteq z'\| = 1$. Infatti

$$\left(\prod_{u \in \text{dom } z} z(u) \Rightarrow \|u \in a\| \right) \leq \left(\prod_{t \in \text{dom } z} z(u) \Rightarrow \|u \in z'\| \right) \quad \text{perch\`e}$$

$$\|u \in z'\| = \sum_{t \in \text{dom } a} a(t) \|t \in z\| \|t = u\| \leq \sum_{t \in \text{dom } a} a(t) \|t = u\| = \|u \in a\|.$$

Pertanto ci si pu\`o limitare a considerare elementi del tipo di z' se si vogliono ottenere sottoinsiemi booleani di a . Definendo allora b mediante $\text{dom } b = \{z \in V^B \mid \text{dom } z = \text{dom } a, z(t) \leq a(t) \forall t \in \text{dom } a\}$ e $b(t) = 1 \forall t \in \text{dom } b$ il ragionamento precedente permette di ottenere, per ogni z ,

$$\|z \subseteq a \rightarrow z \in b\| = 1$$

da cui segue la forma debole dell'assioma della potenza.

e) Princ. di collezione: Sia $a \in V^B$ e sia $\varphi(x, y)$ una formula. Si definisca $b \in V^B$ ponendo $\text{dom } b = \bigcup_{t \in \text{dom } a} D_t$ e $b(u) = 1 \forall u \in \text{dom } b$, ove gli insiemi

$$D_t \text{ sono scelti in modo che sia } \sum_{v \in V^B} \|\varphi(t, v)\| = \sum_{v \in D_t} \|\varphi(t, v)\|$$

(si overni che l'esistenza dei D_t segue, p. es., dal principio di collezione per V)

~~Per~~ Si ha allora, se $t \in \text{dom } a$

$$\|\exists y \varphi(t, y)\| = \sum_{v \in V^B} \|\varphi(t, v)\| = \sum_{v \in D_t} \|\varphi(t, v)\| \leq \sum_{v \in \text{dom } b} \|\varphi(t, v)\| = \|\exists y \in b \varphi(t, y)\|$$

Da cui segue subito la validit\`a del princ. di collezione con tale scelta di b .

f) Ass. di fondazione: Sia $a \in V^B$ e poniamo $u = \|\exists x (x \in a) \wedge \forall y \in a \exists z \in (y \cap a)\|$.

Occorre dimostrare che $u=0$. Se così non fosse, sia $b \in V^B$ di rango minimo fra quanti verificano $\|b \in a\| \cdot u \neq 0$. Allora si ha

$$\|b \in a\| \cdot u \leq \|\exists z \in (b \cap a)\| = \|\exists z \in b \cdot (z \in a)\| = \sum_{z \in \text{dom } b} b(z) \cdot \|z \in a\|$$

Pertanto esiste $z \in \text{dom } b$ t.c. $\|z \in a\| \cdot \|b \in a\| \cdot u \neq 0$ contro la minimalità di $\rho_B(b)$.

g) Assioma dell'infinito: "x verifica l'assioma dell'infinito" è una formula Δ_0 , e quindi $\|\check{x} \text{ è infinito}\| = 1$.

h) Assioma della scelta: "x è bene ordinabile" è Σ_1 , e pertanto per ogni $x \in V$ si ha $\|\check{x} \text{ è bene ordinabile}\| = 1$.

Ora sia $a \in V^B$, sia $D = \text{dom } a$ e si definisca $f \in V^B$ mediante

$$\text{dom } f = \{(\check{x}, x)^B \mid x \in D\}, \quad f(t) = 1 \quad \forall t \in \text{dom } f.$$

Un computo diretto permette di verificare immediatamente che

$$\|f \text{ è una funzione}\| = 1, \quad \|\text{dom } f = \check{D}\| = 1, \quad \|a \subseteq \text{Im } f\| = 1$$

Poiché $\|\check{D} \text{ è bene ordinabile}\| = 1$, si ha subito la tesi.

Q.E.D.

Si osservi che l'assioma della scelta è intervenuto in 2 soli punti nella dimostrazione dei teoremi 1, 2, 3: per dimostrare che \mathcal{V}^B è pieno, e per dimostrare che $\|AC\| = 1$.

Prima di concludere il paragrafo dimostriamo un risultato che avrà vasta portata nel seguito, in quanto fornisce un "ultrafiltro canonico" in \mathcal{V}^B .

Prima di concludere il paragrafo dimostriamo un risultato che avrà vasta portata nel seguito, in quanto fornisce un "ultrafiltro canonico" in \mathcal{V}^B .

Prima di concludere il paragrafo dimostriamo un risultato che avrà vasta portata nel seguito, in quanto fornisce un "ultrafiltro canonico" in \mathcal{V}^B .

Prima di concludere il paragrafo dimostriamo un risultato che avrà vasta portata nel seguito, in quanto fornisce un "ultrafiltro canonico" in \mathcal{V}^B .

Prima di concludere il paragrafo dimostriamo un risultato che avrà vasta portata nel seguito, in quanto fornisce un "ultrafiltro canonico" in \mathcal{V}^B .

Lemma 3. Si definisca $G \in V^B$ mediante

$$\text{dom } G = \{b^\vee \mid b \in B\}, \quad G(b^\vee) = b \quad \forall b \in B.$$

Si ha allora

$$(4.12) \left\{ \begin{array}{l} \| \mathcal{G} \text{ è un ultrafiltro su } \check{B} \| = 1 \\ \| \forall \check{E} \in \mathcal{P}(\check{B}) (\check{E} \subseteq \mathcal{G} \rightarrow \bigvee (\check{T}E) \in \mathcal{G}) \| = 1 \end{array} \right.$$

oss: Ovviamente per $b \in B$ si ha $\| \check{b} \in \mathcal{G} \| = b$, e quindi anche $\| \mathcal{G} \subseteq \check{B} \| = 1$.
 Perciò $\| \check{0} \notin \mathcal{G} \| \cdot \| \check{1} \in \mathcal{G} \| \cdot \prod_{b \in B} \| \check{b} \in \mathcal{G} \vee (\check{-}b) \in \mathcal{G} \| = 1$, che non è altro che la prima delle (4.12) (si osservi che $\| \check{B} \text{ è un'alg. di Boole} \| = 1$).
 Ora sia $E \in \mathcal{P}(B)$. Si ha

$$\| \check{E} \subseteq \mathcal{G} \| = \| \forall x \in \check{E} (x \in \mathcal{G}) \| = \prod_{x \in E} \| \check{x} \in \mathcal{G} \| = \prod_{x \in E} x = \| \bigvee (\check{T}E) \in \mathcal{G} \|$$

Pertanto per $E \in \mathcal{P}(B)$ si ha $\| \check{E} \subseteq \mathcal{G} \rightarrow \bigvee (\check{T}E) \in \mathcal{G} \|$ da cui la seconda delle (4.12), cui si fa spesso riferimento dicendo che \mathcal{G} è un ultrafiltro $\mathcal{P}(\check{B})$ -completo su \check{B} .

QED

Osservazione 4 - Si è dunque dimostrato che in \mathcal{V}^B vale l'esistenza di un ultrafiltro $\mathcal{P}(\check{B})$ -completo: si osservi che questo non implica l'esistenza di un ultrafiltro completo, in quanto $\mathcal{P}(\check{B})$ non corrisponde all'insieme potenza di \check{B} in \mathcal{V}^B ; analogamente anche \check{B} è un'algebra di Boole $\mathcal{P}(\check{B})$ -completa, ma non completa in \mathcal{V}^B .

Esercizio 2 - Si dimostri che ~~in~~ in \mathcal{V}^B si ha
 $\| \mathcal{G} \text{ principale} \| = \sum A$
 ove A è l'insieme degli atomi di B .

Esercizio 3 - Si dimostri che se vale l'assioma di costruibilità $V=L$, allora si ha anche
 $\| \mathcal{P}(\check{B}) = \mathcal{P}(\check{B}) \| = 1$, perciò in tal caso
 $\| \text{Esiste un ultrafiltro completo su } \check{B} \| = 1$