

I

ALGEBRE ETEROGENEE E SEGNAZIONE

0.- DEFINIZIONE

Dicesi algebra (eterogenea) una coppia $(\mathcal{J}, 0)$ ove \mathcal{J} è una famiglia di insiemi e 0 una famiglia di operazioni (totali) i cui domini sono prodotti cartesiani tra insiemi di \mathcal{J} , e i codomini sono insiemi di \mathcal{J} .

Se A è un insieme di \mathcal{J} , una costante di A è un elemento $a \in A$ che può essere completamente individuato con una operazione

$$f_a: \{\emptyset\} \rightarrow A$$

(del tutto definita dal suo valore in \emptyset) ponendo $f_a(\emptyset) = a$.

Poichè $\{\emptyset\} = \{f \mid f: \emptyset \rightarrow A\} = A^0$ si può concludere che in un'algebra le costanti sono identificabili con operazioni nullarie.

Gli insiemi della famiglia \mathcal{J} diconsi domini o sostegni dell'algebra.

1.- ESEMPIO

$$\underline{L} = (L, N, B, \vee, ||, +, =, \lambda, 0, 1, T, F)$$

$L \equiv \{a, b\}^*$ i.e l'insieme di stringhe su a, b

$N \equiv$ l'insieme dei naturali $0, 1, 2, \dots$

$B \equiv$ l'insieme dei valori di verità T, F

$\vee: L \times L \rightarrow L$ ove $\alpha \vee \beta$ è la concatenazione delle stringhe α e β

$||: L \rightarrow N$ ove $|\alpha|$ è la lunghezza di α

$+: N \times N \rightarrow N$ " $x+y$ è la somma di x e y

$=: L \times L \rightarrow B$ " $(\alpha = \beta) = T \iff \alpha$ è uguale a β
(segue)

$\lambda \in L$ (stringa vuota) i.e. $\lambda : L^0 \rightarrow L$
 $0, 1 \in N$ i.e. $0, 1 : N^0 \rightarrow N$
 $T, F \in B$ i.e. $T, F : B^0 \rightarrow B$

2.- DEFINIZIONE

Una algebra \underline{L}' dicesi simile ad \underline{L} se i suoi domini sono degli insiemi L', N', B' , in corrispondenza a L, N, B , rispettivamente e le sue operazioni $\vee', ||', +', =', \lambda', 0', 1', T', F'$, in corrispondenza a quelle di \underline{L} sono tali che operazioni corrispondenti agiscono tra domini corrispondenti, cioè

$$\vee' : L' \times L' \rightarrow L'$$

$$||' : L' \rightarrow N'$$

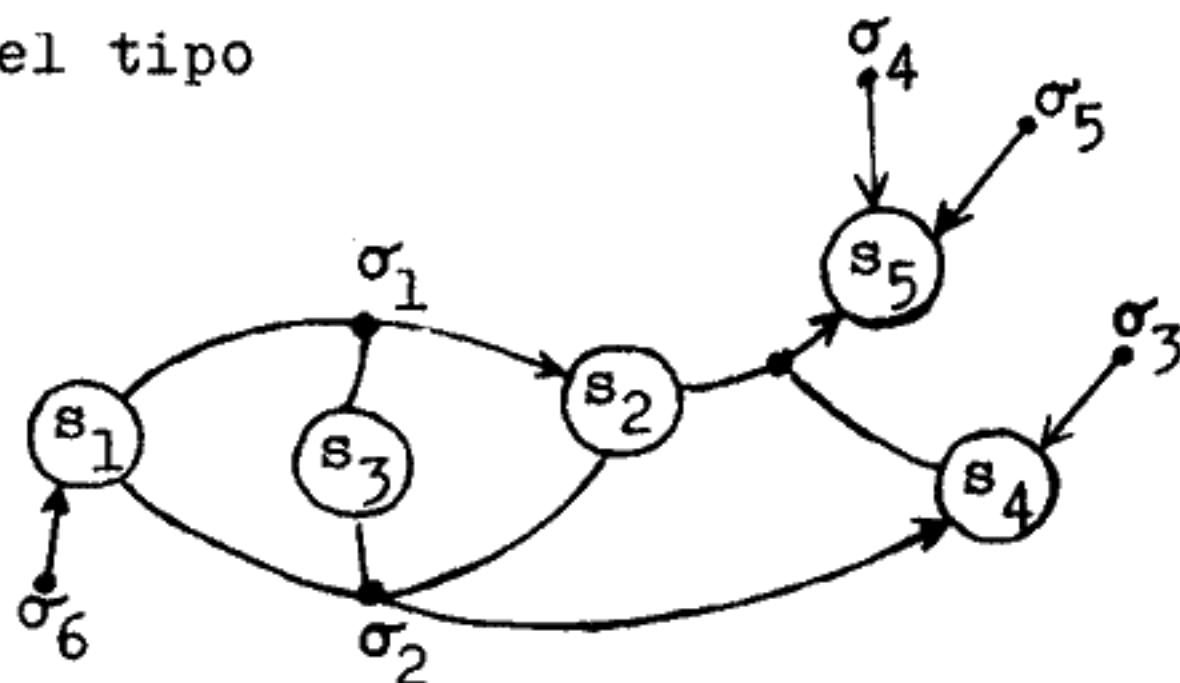
$$+' : N' \times N' \rightarrow N'$$

$$=' : L' \times L' \rightarrow B'$$

$$\lambda' \in L' \quad 0', 1' \in N' \quad T', F' \in B'$$

3.- DEFINIZIONE

Un metodo per trattare comodamente la similarità tra algebre è quello di individuare tipi di similarità con multigrafi dette segnature, ovvero insiemi di nodi collegati da multifrecce aventi più nodi di partenza e un nodo di arrivo, del tipo



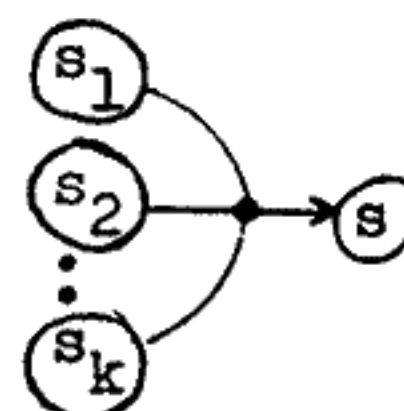
s_1, s_2, s_3, s_4, s_5 , diconsi sorte o tipi

$\sigma_1, \sigma_2, \sigma_3, \sigma_4, \sigma_5, \sigma_6$, diconsi operatori

4. DEFINIZIONE

Una algebra \underline{A} dicesi di segnatura Σ , o Σ -algebra se in \underline{A} vi sono tanti domini A_{s_1}, A_{s_2}, \dots quante sono le sorte s_1, s_2, \dots della segnatura Σ e tante operazioni $\sigma_1^A, \sigma_2^A, \dots$ quante sono le multifrecce (operatori) di Σ in modo tale che se σ è una multifreccia di rango

$$s_1 s_2 \dots s_k \longrightarrow s \quad \text{cioè}$$



(ovvero arietà $s_1 s_2 \dots s_k$ e sorta s)

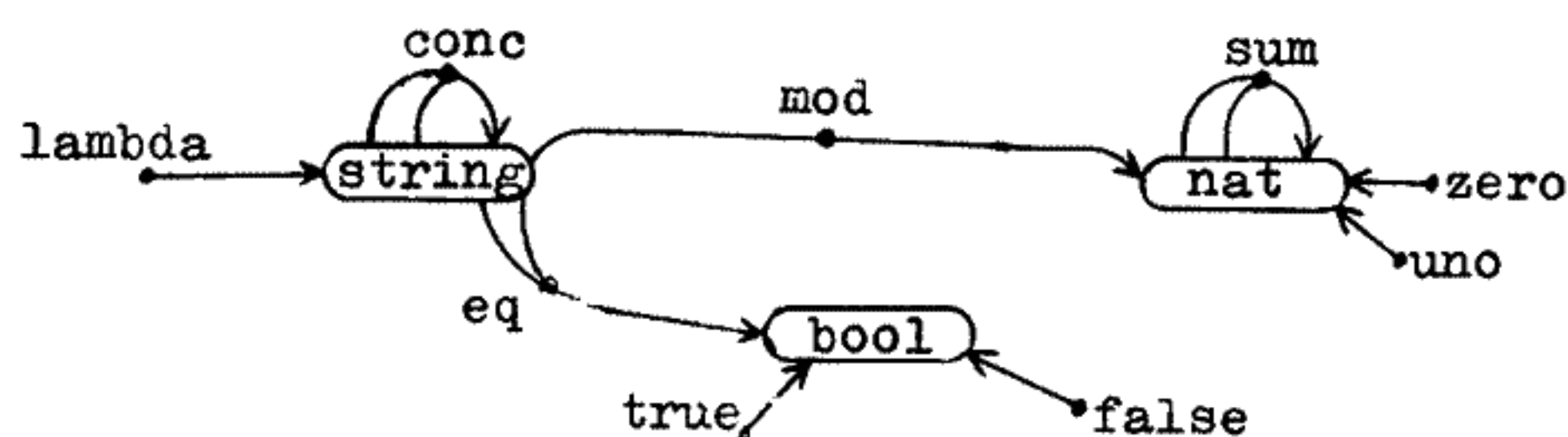
allora in \underline{A} si avrà

$$\sigma^A : A_{s_1} \times A_{s_2} \times \dots \times A_{s_k} \longrightarrow A_s$$

(Le multifrecce senza sorte di partenza individuano operazioni nullarie, cioè costanti)

5. ESEMPIO

L'algebra \underline{L} dell'esempio 1 è una Σ -algebra per la seguente segnatura Σ



ove :

$$L_{\text{string}} = L$$

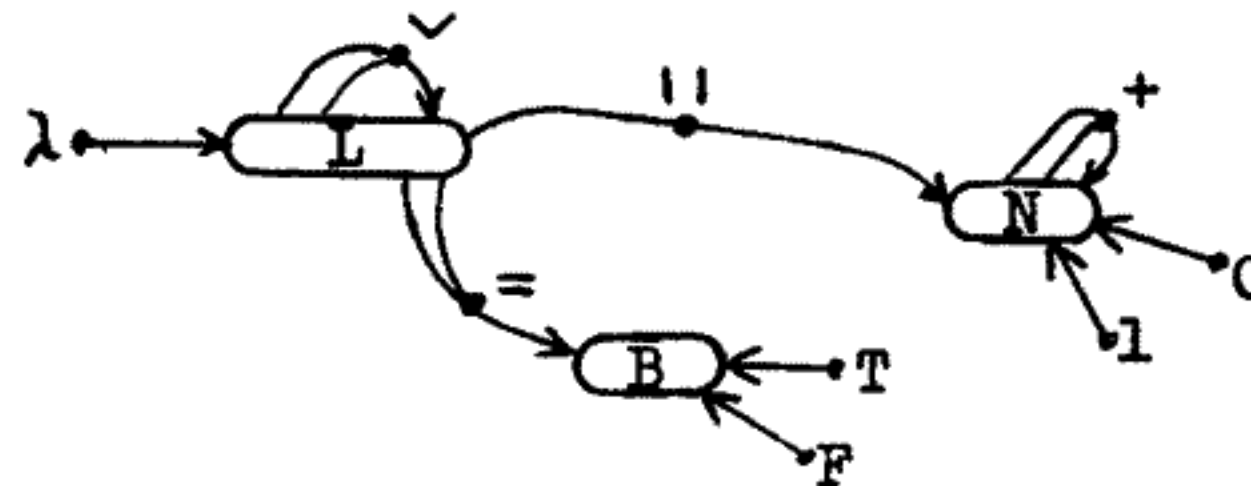
$$L_{\text{nat}} = N$$

$$L_{\text{bool}} = B$$

$$\begin{array}{lll}
\text{conc}^L = \vee & \text{eq}^L = = & \text{uno}^L = 1 \\
\text{mod}^L = || & \text{lambda}^L = \lambda & \text{true}^L = T \\
\text{sum}^L = + & \text{zero}^L = 0 & \text{false}^L = F
\end{array}$$

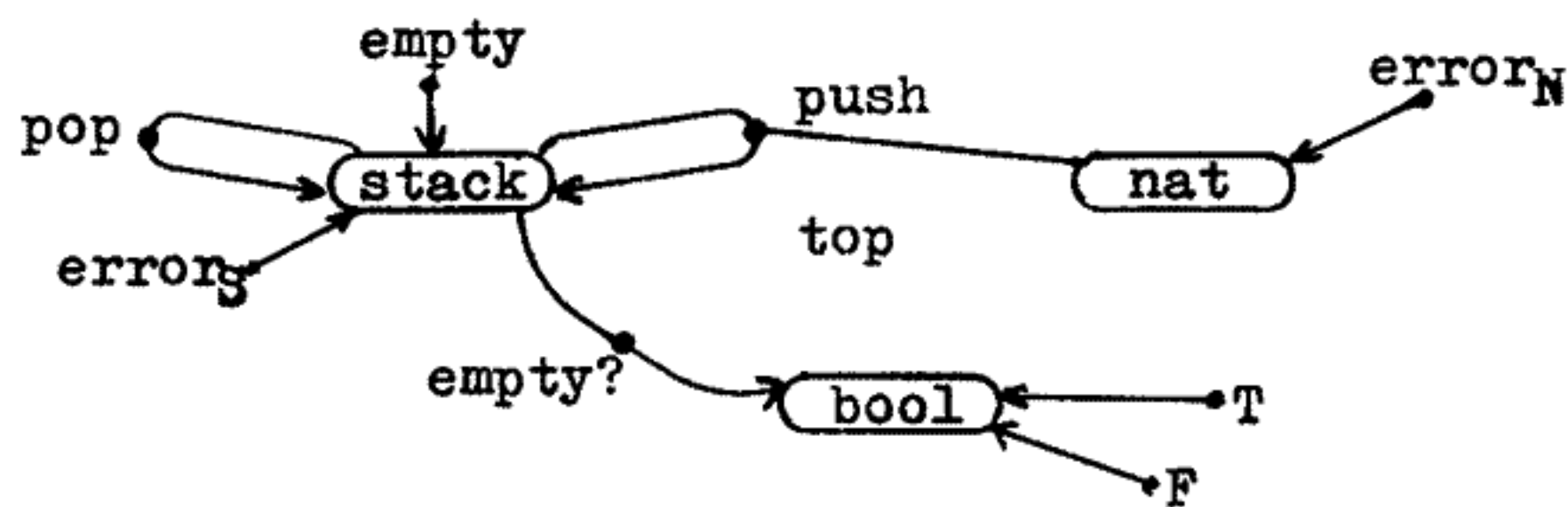
ovvero Σ fornisce un sistema di notazioni per domini e operazioni di \underline{L} .

Possiamo a questo punto indicare la Σ -algebra \underline{L} con un grafo analogo a quello di sopra ove ai nodi sono associati insiemi e alle multifrecce sono associate operazioni:



6. ESEMPIO

Sia Σ la seguente segnatura



\underline{P} è una Σ -algebra, ove

$$\begin{cases}
P_{\text{stack}} &= N^* \cup \{\text{error}_S\} \\
P_{\text{nat}} &= N \cup \{\text{error}_N\} \\
P_{\text{bool}} &= B = \{T, F\}
\end{cases}$$

$$\text{push}^P : P_{\text{nat}} \times P_{\text{stack}} \rightarrow P_{\text{stack}}$$

$$\text{pop}^P : P_{\text{stack}} \rightarrow P_{\text{stack}}$$

$$\text{top}^P : P_{\text{stack}} \rightarrow P_{\text{nat}}$$

$$\text{empty?}^P : P_{\text{stack}} \rightarrow P_{\text{bool}}$$

$$\text{error}_S^P = \text{error}_S \quad ; \quad \text{error}_N^P = \text{error}_N$$

$$\text{empty}^P = \lambda \quad (\text{stringa nulla})$$

$$T^P = T \quad ; \quad F^P = F$$

$$\text{push}^P(n, n_1 n_2 \dots n_k) = (n n_1 n_2 \dots n_k)$$

$$\text{pop}^P(n n_1 n_2 \dots n_k) = (n_1 n_2 \dots n_k)$$

$$\text{top}^P(n n_1 n_2 \dots n_k) = n$$

$$\text{push}^P(\text{error}_N, n_1 n_2 \dots n_k) = \text{push}^P(n, \text{error}_S) = \text{error}_S$$

$$\text{pop}^P(\text{error}_S) = \text{pop}^P(\text{empty}) = \text{error}_S$$

$$\text{top}^P(\text{error}_S) = \text{top}^P(\text{empty}) = \text{error}_N$$

$$\text{empty?}^P(S) = T \iff S = \text{empty}^P$$



7.- CONVENZIONI NOTAZIONALI

1) Nel seguito Σ indica una generica segnatura di sorte \mathcal{S} , inoltre u indicherà un generico elemento di \mathcal{S}^* , ovvero

$$u = s_1 s_2 \dots s_k \quad (k=0 \Rightarrow u = \lambda)$$

con $s_1, s_2, \dots, s_k \in \mathcal{S}$ (insieme di sorte)

2) Sia $(A_s | s \in \mathcal{S})$ una famiglia di insiemi \mathcal{S} -indicizzata e $(f_s | s \in \mathcal{S})$ una famiglia di funzioni \mathcal{S} -indicizzata

$$A_u \text{ sta per } A_{s_1} \times A_{s_2} \times \dots \times A_{s_k} \quad (A_\lambda = \{\emptyset\})$$

$$f_u \text{ " " } f_{s_1} \times f_{s_2} \times \dots \times f_{s_k} \quad (f_\lambda : A_\lambda \rightarrow \dots)$$

ove

$$x \in A_u \iff x = (x_1, x_2, \dots, x_k) \text{ e } x_1 \in A_{s_1} \dots x_k \in A_{s_k}$$

$$f_u x = (f_{s_1} x_1, f_{s_2} x_2, \dots, f_{s_k} x_k)$$

3) Si abbrevia con $\sigma \in \Sigma$ la scrittura più precisa

$$\sigma \in \bigcup_{\substack{s \in \mathcal{S} \\ u \in \mathcal{S}^*}} \Sigma_{u,s}$$

spesso generalizzeremo tale abbreviazione ad una famiglia qualsiasi $\mathcal{F} = (\mathcal{F}_i | i \in I)$, scrivendo $f \in \mathcal{F}$ per $f \in \bigcup_{i \in I} \mathcal{F}_i$

8.- OSSERVAZIONE

Una segnatura può essere equivalentemente definita come una famiglia di insiemi disgiunti

$$\Sigma = (\sum_{u,s} \mid u \in \mathcal{J}^* , s \in \mathcal{J})$$

(\mathcal{J} insieme delle sorte e $\sum_{u,v}$ degli operatori di rango $u \rightarrow s$).

In tal modo una Σ -algebra è individuata da una coppia

$$(A, \alpha)$$

ove

$$A = (A_s \mid s \in \mathcal{J}) \quad e \quad \alpha = (\sigma^A \mid \sigma \in \Sigma)$$

($\sum_{\lambda,s}$ o più semplicemente \sum_s indica l'insieme degli operatori nullari di Σ).

È evidente che algebre di uguale segnatura sono simili e che viceversa date delle algebre simili può trovarsi una segnatura Σ per cui tutte risultino Σ -algebre.

9.- ESERCIZIO

Definire delle segnature e algebre di quelle segnature.

10.- CONVENZIONE

Data una segnatura Σ , Σ -alg indica la classe di tutte le Σ -algebre.