

MARIA ALBERTA MONTRUCCOLI (\*)

## La comonade $\Sigma$ associata ad una varietà $\Sigma^*$ di algebre (\*\*)

Sia  $\mathcal{L}$  un sistema di operatori e  $\Sigma$  un insieme di equazioni di  $\mathcal{L}$ ; data una categoria  $\mathbf{C}$  con prodotti finiti, indichiamo con  $\mathcal{L}(\mathbf{C})$  la categoria delle  $\mathcal{L}$ -algebre e degli omomorfismi, con  $\Sigma(\mathbf{C})$  la sottocategoria delle  $\mathcal{L}$ -algebre che soddisfano le equazioni di  $\Sigma$ . Se  $\Sigma_1$  è l'insieme delle equazioni dei gruppi abeliani è noto che  $\Sigma_1\Sigma_1(\mathbf{Set}) \approx \Sigma_1(\mathbf{Set})$ , anzi, per ogni categoria  $\mathbf{C}$  con prodotti finiti, il funtore dimenticante

$$(1) \quad U_{\Sigma_1(\mathbf{C})}: \Sigma_1\Sigma_1(\mathbf{C}) \xrightarrow{\approx} \Sigma_1(\mathbf{C})$$

è un isomorfismo.

Nel tentativo di generalizzare la (1) ci si accorge che non vale per un insieme qualunque di equazioni; infatti se  $\Sigma_2$  è l'insieme degli assiomi dei gruppi, si ha che  $\Sigma_2(\mathbf{Set}) = \mathbf{Gr}$ , mentre  $\Sigma_2\Sigma_2(\mathbf{Set}) \approx \mathbf{Ab}$  (è chiaro che  $\mathbf{Gr} \approx \mathbf{Ab}$ ). Abbiamo quindi analizzato più accuratamente il risultato espresso dalla (1); per questo, dato un insieme qualunque di equazioni  $\Sigma$ , abbiamo esteso l'operatore che ad ogni categoria  $\mathbf{C}$  con prodotti finiti associa  $\Sigma(\mathbf{C})$ , ad un funtore

$$\Sigma: (\mathbf{Cat}) \rightarrow (\mathbf{Cat}),$$

dove  $(\mathbf{Cat})$  è la categoria delle categorie con prodotti finiti e dei funtori che li conservano. Nel caso dei gruppi abeliani il funtore  $\Sigma_1$ , opportunamente completato è una comonade. Nel presente lavoro si perviene ad una generalizzazione di quest'ultimo risultato attraverso la seguente articolazione: in **1** si definisce il funtore  $\Sigma$ ; successivamente, in **2**, si individua un insieme di equazioni  $\Sigma_0$  che permetta di definire una trasformazione naturale  $\gamma: \Sigma \rightarrow \Sigma\Sigma$ , per

(\*) Indirizzo: Istituto di Matematica, Università, 43100 Parma, Italy.

(\*\*) Lavoro eseguito nell'ambito del G.N.S.A.G.A. (C.N.R.). — Ricevuto: 9-VII-1981.

ogni  $\Sigma \supset \Sigma_0$ ; in  $\mathfrak{B}$  si osserva che il funtore dimenticante  $U_{\mathbf{C}}: \Sigma(\mathbf{C}) \rightarrow \mathbf{C}$  è naturale in  $\mathbf{C}$  e si dimostra che la terna  $(\Sigma, \gamma, U_{(-)})$  è una comonade in  $(\mathbf{Cat})$ . Sempre in  $\mathfrak{B}$  si dimostra che (contrariamente a quanto affermato in [2]) il funtore dimenticante  $U_{\Sigma(\mathbf{C})}: \Sigma\Sigma(\mathbf{C}) \rightarrow \Sigma(\mathbf{C})$  non è pieno, non può essere dunque una equivalenza e tanto meno un isomorfismo, confermando così l'impossibilità di generalizzare la (1). La caratterizzazione delle coalgebre per la comonade  $\Sigma$  conclude il lavoro.

**1** - Sia  $\Sigma$  un insieme di equazioni; definiamo un funtore  $\Sigma: (\mathbf{Cat}) \rightarrow (\mathbf{Cat})$  come segue  $\Sigma: \mathbf{C} \mapsto \Sigma(\mathbf{C})$ , e se  $F: \mathbf{A} \rightarrow \mathbf{B}$ , allora  $\Sigma(F)$  è così definito

$$(2) \quad \Sigma(F): \mathbf{A} \mapsto (FU(\mathbf{A}), \dots, F(f^A)\alpha_A^n, \dots),$$

dove  $\alpha_A^n$  è l'isomorfismo canonico:  $F(\mathbf{A})^n \xrightarrow{\cong} F(\mathbf{A}^n)$ ; si osservi che dal fatto che  $F$  conserva i prodotti finiti segue che  $\Sigma(F)(\mathbf{A}) \in \Sigma(\mathbf{B})$  (si confronti ad esempio [1]); se  $h: \mathbf{A} \rightarrow \mathbf{B}$  <sup>(1)</sup>, si ponga

$$(3) \quad \Sigma(F)(h) = F(h).$$

Notiamo infine che, poichè  $h$  è un omomorfismo e  $\alpha_n: F(-)^n \xrightarrow{\cong} F(-^n)$ ,  $\Sigma(F)(h)$  è un omomorfismo.

**Teorema 1.** *Il funtore  $\Sigma(F)$  conserva i prodotti finiti.*

**Dim.** Posto  $\beta = \langle \Sigma(F)(\varepsilon_1), \Sigma(F)(\varepsilon_2) \rangle$ , è immediato verificare che  $\beta = \langle F(\varepsilon_1), F(\varepsilon_2) \rangle$ , e questo è un isomorfismo perchè  $F$  conserva i prodotti finiti.

Ricordando la definizione degli isomorfismi canonici si dimostra che  $\Sigma$  conserva le identità e la composizione, risultando così un funtore da  $(\mathbf{Cat})$  in  $(\mathbf{Cat})$ .

**2** - Esaminando la dimostrazione della (1), si osserva che, nel caso dei gruppi abeliani, l'associativa e la commutativa assicurano che ciascuna operazione è un omomorfismo. In generale possiamo considerare la sottoclasse di  $\mathcal{L}(\mathbf{C})$  costituita dalle algebre  $A$  tali che

$$(4) \quad f^A: A^n \rightarrow A \quad \text{per ogni simbolo funzionale } f.$$

Per ora cerchiamo di tradurre in equazioni la condizione (4).

(1) Con l'abituale abuso di linguaggio identifichiamo ogni omomorfismo con il morfismo sottogiacente.

Iniziamo con l'introdurre alcune notazioni: per  $h, k \geq 2$ , consideriamo la matrice  $h \times k$  delle  $hk$  proiezioni  $(hk)$ -arie, il cui elemento di posto  $i, j$  è  $\varepsilon_{i+(j-1)h}$ ; indichiamo con  $\mu_j$  l'acuta della  $j$ -ma riga e con  $\eta_i$  l'acuta della  $i$ -ma colonna. Siano ora  $A \in \Sigma(\mathbf{C})$ ,  $f$  un simbolo funzionale  $h$ -ario e  $g$  un simbolo funzionale  $k$ -ario con  $h, k \geq 2$ ;

$$\begin{array}{ccccc}
 & & g^{A^h} & & \langle g^{A^h} \eta_1, \dots, g^{A^h} \eta_h \rangle \\
 & & \longrightarrow & & A^h \longleftarrow A^{hk} \\
 (A^h)^k & & & & \\
 \downarrow (f^A)^k & & (I) & & f^A & & (II) & & \downarrow \langle f^A \mu_1, \dots, f^A \mu_k \rangle \\
 A^k & & & & A & & & & A^k \\
 & & g^A & & & & g^A & & 
 \end{array}$$

chiedere che  $f^A$  sia compatibile con  $g$ , è chiedere che sia commutativo il diagramma (I). La commutatività di (I) equivale alla commutatività di (II) come si vede componendo con gli isomorfismi canonici. A sua volta il diagramma (II) è commutativo se e solo se in  $A$  valgono le equazioni

$$(5) \quad f \langle g \eta_1, \dots, g \eta_h \rangle = g \langle f \mu_1, \dots, f \mu_k \rangle .$$

Equazioni analoghe si ottengono considerando valori di  $h$  e  $k$  anche minori di 2. È chiaro che la richiesta che tutte le operazioni di  $A$  siano omomorfismi equivale a quella che in  $A$  valgano tutte le equazioni della forma (5).

Da ora in poi indicheremo con  $\Sigma$  un insieme di equazioni contenente quelle della forma (5). Ne segue che in ogni algebra di  $\Sigma(\mathbf{C})$  ogni operazione è un omomorfismo, cioè un morfismo di  $\Sigma(\mathbf{C})$ .

Definiamo ora un funtore  $\gamma_{\mathbf{C}}: \Sigma(\mathbf{C}) \rightarrow \Sigma\Sigma(\mathbf{C})$  nel modo seguente

$$(6) \quad \gamma_{\mathbf{C}}: A \mapsto (A, \dots, f^A, \dots), \quad (7) \quad \gamma_{\mathbf{C}}: h \mapsto h .$$

Mostriamo che  $\gamma_{\mathbf{C}}$  risulta naturale in  $\mathbf{C}$ , ovvero che per ogni  $F: \mathbf{C} \rightarrow \mathbf{B}$ , si ha

$$(8) \quad \Sigma\Sigma(F)\gamma_{\mathbf{C}} = \gamma_{\mathbf{B}}\Sigma(F) .$$

Sia  $A \in \Sigma(\mathbf{C})$ , tenendo presente le definizioni (2) e (6), tutto si riduce a dimostrare che  $\Sigma(F)(f^A) = F(f^A)$ , e questa è ovvia per la (3). Se poi  $h: A \rightarrow B$ , utilizzando la (7) e la (3), si ha subito che  $\Sigma\Sigma(F)\gamma_{\mathbf{C}}(h) = \gamma_{\mathbf{B}}\Sigma(F)(h)$ . Otteniamo così una trasformazione naturale  $\gamma: \Sigma \rightarrow \Sigma\Sigma$ .

3 - È di facile verifica il fatto che  $U_C: \Sigma(\mathbf{C}) \rightarrow \mathbf{C}$  è naturale in  $\mathbf{C}$ , perciò abbiamo un'altra trasformazione naturale  $U_{(-)}: \Sigma \rightarrow \text{Id}_{(\mathbf{Cat})}$ .

**Teorema 2.** *La terna  $(\Sigma, \gamma, U_{(-)})$  è una comonade in  $(\mathbf{Cat})$ .*

Dim. Dimostriamo che

$$(8) \quad \Sigma(\gamma_C)\gamma_C = \gamma_{\Sigma(\mathbf{C})}\gamma_C.$$

Sia  $A \in \Sigma(\mathbf{C})$ ; ricordando la (6) e la (2), basta dimostrare che  $(\gamma_C(A), \dots, \gamma_C(f^A)\alpha_A^1, \dots) = (\gamma_C(A), \dots, f^A, \dots)$  e questa segue dalla (7); sia ora  $h: A \rightarrow B$ , per la (7) e la (3)  $\Sigma(\gamma_C)\gamma_C(h) = \gamma_{\Sigma(\mathbf{C})}\gamma_C(h)$ . Resta così provata la (8). Rimane da dimostrare che

$$(9) \quad U_{\Sigma(\mathbf{C})}\gamma_C = I_{\Sigma(\mathbf{C})}, \quad (10) \quad \Sigma(U_C)\gamma_C = I_{\Sigma(\mathbf{C})};$$

sia  $A \in \Sigma(\mathbf{C})$ , allora  $U_{\Sigma(\mathbf{C})}\gamma_C(A) = U_{\Sigma(\mathbf{C})}(A, \dots, f^A, \dots) = A$ , e anche, se  $h: A \rightarrow B$ , allora  $U_{\Sigma(\mathbf{C})}\gamma_C(h) = h$  come segue dalla (7). La (10) si dimostra in modo analogo.

A conclusione del paragrafo mostriamo con un esempio che  $U_{\Sigma(\mathbf{C})}$  non è necessariamente un'equivalenza. In un linguaggio costituito da un unico simbolo funzionale binario, sia  $\Sigma$  l'insieme delle equazioni dei semigrupp abeliani. È chiaro che  $\Sigma$  contiene le equazioni della forma (5). Siano  $A = (A, +) \in \Sigma(\mathbf{Set})$  e  $\mathfrak{A} = (A, *) \in \Sigma\Sigma(\mathbf{Set})$  definiti da  $A = \{1, 2\}$ ,  $x * x = 2 = 2 + 2$ ,  $x + 1 = 1 + x = 1$ . Si vede facilmente che  $+$  e  $*$  sono commutative e associative; notiamo che  $(a + b) * (a' + b') = (a * a') + (b * b')$ , dunque  $*$  è un omomorfismo.

Prendendo ora  $h$  costante di valore 1, è facile verificare che  $h$  è un endomorfismo di  $A$ , ma non è un endomorfismo di  $\mathfrak{A}$ , giacchè  $1 = h(a * b) \neq 2 = h(a) * h(b)$ .

4 - **Teorema 3.** *Sia  $F: A \rightarrow \Sigma(A)$  per  $A \in (\mathbf{Cat})$ . Condizione necessaria e sufficiente perchè  $(A, F)$  sia una  $\Sigma$ -coalgebra è che*

$$(11) \quad U_A F = 1_A.$$

Dim. Ricordiamo che per definizione,  $(A, F)$  è una  $\Sigma$ -coalgebra se e solo se oltre la (11) soddisfa anche la

$$(12) \quad \gamma_A F = \Sigma(F) F.$$

Osserviamo che la (11) significa che: (i) per ogni  $A \in \text{Ob } \mathbf{A}$ , l'algebra  $F(A)$

ha come oggetto sottogiacente  $A$  stesso; (ii)  $F$  opera in modo identico sui morfismi.

Il teorema è provato una volta provato che dalla (11) deriva la (12).

Sia  $h: A \rightarrow B$ , e dimostriamo che

$$(13) \quad \gamma_A F(h) = \Sigma(F)F(h).$$

Dalla (11) abbiamo che  $F(h) = FU_A F(h)$ , da cui, mediante la (7) e la (3), otteniamo la (13). Sia ora  $A \in \text{Ob } \mathcal{A}$  e dimostriamo che  $\gamma_A F(A) = \Sigma(F)F(A)$  cioè che

$$(F(A), \dots, f^{F(A)}, \dots) = (FU_A F(A), \dots, F(f^{F(A)})\alpha_A^n, \dots),$$

ricordando la (11), basterà dimostrare che  $\alpha_A^n = 1_{A^n}$  e questa segue dalla definizione di prodotto diretto di algebre e dalla proprietà universale del prodotto.

### Bibliografia

- [1] T. MONTALI, *Un'osservazione sui funtori che conservano i prodotti finiti*, Riv. Mat. Univ. Parma (2) **11** (1970), 239-243.
- [2] M. MONTRUCCOLI, *Una comonade e relative coalgebre*, Tesi di laurea, Università di Parma, Marzo 1981.

### S u m m a r y

For  $\Sigma$  a set of equations and  $(\mathbf{Cat})$  the category of all categories with finite products, let  $\Sigma: (\mathbf{Cat}) \rightarrow (\mathbf{Cat})$  be the functor which assigns to each  $\mathbf{C} \in (\mathbf{Cat})$  the category  $\Sigma(\mathbf{C})$  whose objects are the models of  $\Sigma$  in  $\mathbf{C}$ . For suitable  $\Sigma$ , we find a natural transformation  $\gamma: \Sigma \rightarrow \Sigma\Sigma$ , such that  $(\Sigma, \gamma, U_{(-)})$  is a comonad, if  $U_{\mathbf{C}}: \Sigma(\mathbf{C}) \rightarrow \mathbf{C}$  is the forgetfull functor. We find a necessary and sufficient condition for a functor  $F: \mathcal{A} \rightarrow \Sigma(\mathcal{A})$  to be a coalgebra for  $\Sigma$ .

\* \* \*

