

RT-IMECC
IM/4130

APLICAÇÃO DO MÉTODO DE FRAISSÉ
À COMPACTIFICAÇÃO DE LÓGICAS
COM QUANTIFICADORES CO-FILTRO

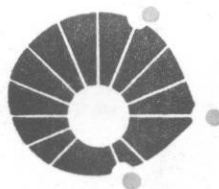
A. M. Sette
e
J. C. Cifuentes

Junho

RP 10/92

Relatório de Pesquisa

**Instituto de Matemática
Estatística e Ciência da Computação**



**UNIVERSIDADE ESTADUAL DE CAMPINAS
Campinas - São Paulo - Brasil**

R.P.
IM/10/92

APLICAÇÃO DO MÉTODO DE FRAISSÉ À COMPACTIFICAÇÃO DE LÓGICAS COM QUANTIFICADORES CO-FILTRO

A. M. S. ...

Abstract - In this paper we adapt the method of Fraïssé (c.f. [Fr]) to the construction of limits of Cauchy sequences of structures for the logic $L_{\omega\omega}^T(Q)$, where τ is a finite type of similarity, and Q is a co-filter quantifier.

As we show, these limits are obtained as inductive limits of certain subsequences of the given sequences.

IMECC - UNICAMP
Universidade Estadual de Campinas
CP 6065
13081 Campinas SP
Brasil

O conteúdo do presente Relatório de Pesquisa é de única responsabilidade dos autores.

Junho - 1992

APLICAÇÃO DO MÉTODO DE FRAISSÉ À COMPACTIFICAÇÃO DE LÓGICAS COM QUANTIFICADORES CO-FILTRO

A. M. Sette e J. C. Cifuentes

Abstract - In this paper we adapt the method of Fraissé (c.f. [Fr]) to the construction of limits of Cauchy sequences of structures for the logic $L_{\omega\omega}^\tau(Q)$, where τ is a finite type of similarity, and Q is a co-filter quantifier.

As we show, this limits are obtained as inductive limits of certain subsequences of the given sequences.

Seja τ um tipo de similaridade finito (que podemos supor, por simplicidade, relacional). Denotamos com St^τ a classe de todas as estruturas de tipo τ munida da topologia elementar cujos abertos são gerados pela seguinte base: $\{\text{Mod}(\varphi)/\varphi \text{ é uma sentença de } L_{\omega\omega}^\tau\}$. Esta topologia, pelo fato de τ ser finito, admite a seguinte estrutura uniforme: $\{\mathcal{U}_m\}_{m \in \omega}$ onde $\mathcal{U}_m = \{(\mathcal{A}, \mathcal{B})/\mathcal{A} \stackrel{m}{\equiv} \mathcal{B}\}$, sendo $\stackrel{m}{\equiv}$ a m -equivalência elementar, i.e. a equivalência elementar para sentenças até grau quantificacional m . A estrutura uniforme assim definida é totalmente limitada pois para cada m existe no máximo um número finito de sentenças, a menos de equivalência lógica, de grau quantificacional $\leq m$.

Em [Fr] Fraissé faz uso da caracterização algébrica, por ele próprio descoberta, da relação $\stackrel{m}{\equiv}$ em termos da existência de m -isomorfismos parciais, para construir um limite de cada sequência de Cauchy de estruturas como um certo limite indutivo, provando, deste modo, a completude do espaço St^τ e, portanto, a sua compacidade (pois sendo o espaço totalmente limitado, ambas as noções coincidem).

Seja Q um quantificador (monádico) e $St^\tau(Q)$ a classe de todos os pares $\langle \mathcal{A}, F_Q(\mathcal{A}) \rangle$ onde $\mathcal{A} = \langle A, \dots \rangle \in St^\tau$ e F_Q é uma aplicação que a cada conjunto A associa a coleção $F_Q(A) \subseteq \mathcal{P}(A)$. $F_Q(A)$ fornece o que podemos chamar de "interpretação standard" do quantificador Q na estrutura \mathcal{A} e só depende do domínio A respectivo.

Q é um **quantificador co-filtro** se para todo conjunto A , a coleção $F_Q(A)$ é um co-filtro, i.e. satisfaz:

- c_1) (monotonicidade) Se $X \in F_Q(A)$ e $Y \supseteq X$, então $Y \in F_Q(A)$, e
 - c_2) (distributividade) Se $X \cup Y \in F_Q(A)$, então $X \in F_Q(A)$ ou $Y \in F_Q(A)$;
- estas duas condições significam que a coleção "dual" $\bar{F}_Q(A) = \{X \subseteq A / X^c \notin F_Q(A)\}$ é um filtro sobre A . São exemplos particularmente importantes de quantificadores co-filtro os quantificadores cardinais Q_α , α um ordinal, onde $F_{Q_\alpha}(A) = \{X \subseteq A / |X| \geq \omega_\alpha\}$.

Por $L_{\omega\omega}^\tau(Q)$ denotamos a extensão de $L_{\omega\omega}^\tau$ mediante o quantificador Q decretando que

como subclasse de $St_w^\tau(Q)$, mediante a coleção de todas as sentenças de $L_{\omega\omega}^\tau(Q)$ que envolvem o quantificador Q , e que são satisfeitas por todos os $F_Q(A)$.

Definição 1. Sejam $\langle \mathcal{A}, F_Q(A) \rangle, \langle \mathcal{B}, F_Q(B) \rangle \in St^\tau(Q)$,

i) um isomorfismo parcial $f : \langle \mathcal{A}, F_Q(A) \rangle \rightarrow \langle \mathcal{B}, F_Q(B) \rangle$ (ou abreviadamente 0-iso) é uma função $f : \text{dom } f \subseteq A \rightarrow \text{im } f \subseteq B$ tal que $f \upharpoonright \text{dom } f$ é um isomorfismo de $\mathcal{A} \upharpoonright \text{dom } f$ em $\mathcal{B} \upharpoonright \text{im } f$.

ii) seja $f : \langle \mathcal{A}, F_Q(A) \rangle \rightarrow \langle \mathcal{B}, F_Q(B) \rangle$ um n -iso; dizemos que f é um $(n+1)$ -iso se as seguintes condições são satisfeitas:

a) para todo $a \in A$ existem $b \in B$ e $\bar{f} \supseteq f$ tais que \bar{f} é um n -iso, $a \in \text{dom } \bar{f}$ e $\bar{f}(a) = b$; além disso, definido para $S \subseteq A : [a]_S^n = \{a' \in A / \text{existe um } n\text{-iso } g : \langle \mathcal{A}, F_Q(A) \rangle \rightarrow \langle \mathcal{A}, F_Q(A) \rangle \text{ tal que } g \upharpoonright S = \text{id e } g(a) = a'\}$, temos que $[a]_{\text{dom } f}^n \in F_Q(A)$ implica $[b]_{\text{im } f}^n \in F_Q(B)$.

b) para todo $b \in B$ existem $a \in A$ e $\bar{f} \supseteq f^{-1}$ tais que \bar{f} é um n -iso, $b \in \text{dom } \bar{f}$, $\bar{f}(b) = a$ e $[b]_{\text{im } f}^n \in F_Q(B)$ implica $[a]_{\text{dom } f}^n \in F_Q(A)$.

iii) $\langle \mathcal{A}, F_Q(A) \rangle \stackrel{n}{\cong} \langle \mathcal{B}, F_Q(B) \rangle$ se existe um n -iso f de $\langle \mathcal{A}, F_Q(A) \rangle$ em $\langle \mathcal{B}, F_Q(B) \rangle$, ou equivalentemente, se ϕ é um n -iso de $\langle \mathcal{A}, F_Q(A) \rangle$ em $\langle \mathcal{B}, F_Q(B) \rangle$.

Proposição 2.

i) para todo $n \in \omega$ e todo $S \subseteq A$ finito, os conjuntos $[a]_S^n$ formam uma partição finita de A .

ii) para todo $n \in \omega : \langle \mathcal{A}, F_Q(A) \rangle \stackrel{n}{\cong} \langle \mathcal{B}, F_Q(B) \rangle$ see $\langle \mathcal{A}, F_Q(A) \rangle \stackrel{n}{\cong} \langle \mathcal{B}, F_Q(B) \rangle$.

Demonstração. (cf. [Ca] pag. 94, teorema 5.1 (a)) ■

Observação. É claro que na definição de $\stackrel{n}{\cong}$ podemos substituir cada estrutura \mathcal{A} pela sua expansão n -FULL, i.e., por $\mathcal{A}_{n\text{-FULL}} = \langle A, \{R_\varphi / \varphi \text{ é uma fórmula de } L_{\omega\omega}^\tau(Q) \text{ com } qr(\varphi) \leq n\} \rangle$, onde para quaisquer $a_1, \dots, a_r \in A$, $R_\varphi(a_1, \dots, a_r) \Leftrightarrow \mathcal{A} \models \varphi[a_1, \dots, a_r]$. Este fato não altera o resultado dado na proposição 2, sendo que a parte (ii) adota a forma seguinte: para todo $n \in \omega$, $\langle \mathcal{A}_{n\text{-FULL}}, F_Q(A) \rangle \stackrel{n}{\cong} \langle \mathcal{B}_{n\text{-FULL}}, F_Q(B) \rangle$ see $\langle \mathcal{A}, F_Q(A) \rangle \stackrel{n}{\cong} \langle \mathcal{B}, F_Q(B) \rangle$.

Proposição 3. (Construção de Fraïssé). Seja $(\langle \mathcal{A}_n, F_Q(\mathcal{A}_n) \rangle)_{n \in \omega}$ uma sequência de Cauchy em $St^\tau(Q)$, que abreviaremos simplesmente por (\mathcal{A}_n) , então existe um diagrama $(\langle \mathcal{B}_n, f_n \rangle)$ associado a (\mathcal{A}_n) satisfazendo as seguintes condições:

1. (\mathcal{B}_n) é uma subsequência de (\mathcal{A}_n)
2. para todo n , $f_n : \mathcal{B}_n \rightarrow \mathcal{B}_{n+1}$ é um n -iso com $\text{im } f_n \subseteq \text{dom } f_{n+1}$
3. $\text{dom } f_n$ é finito para todo n .
4. para todo $a \in \mathcal{B}_n$ existem $b \in \text{dom } f_{n+1}$ e $\bar{f}_n \supseteq f_n$ tal que \bar{f}_n é um $(n-1)$ -iso e $\bar{f}_n(a) = b$.

Demonstração. O diagrama $(\langle \mathcal{B}_n, f_n \rangle)$ será construído por indução. Deve-se observar que (\mathcal{A}_n) é de Cauchy see para todo m existe k_m tal que para quaisquer $i, j \geq k_m$ tem-se que $\langle \mathcal{A}_i, F_Q(\mathcal{A}_i) \rangle \stackrel{m}{\cong} \langle \mathcal{A}_j, F_Q(\mathcal{A}_j) \rangle$, i.e., $\phi : \mathcal{A}_i \rightarrow \mathcal{A}_j$ é um m -iso.

$n = 0$: tomando $m = 1$ existe k_1 (que podemos supor mínimo) tal que para $i, j \geq k_1$, $\mathcal{A}_i \cong \mathcal{A}_j$, i.e., $\phi: \mathcal{A}_i \rightarrow \mathcal{A}_j$ é um 1-iso.

Consideremos a subsequência $\mathcal{A}_{k_1} \xrightarrow{\phi} \mathcal{A}_{k_1+1} \xrightarrow{\phi} \mathcal{A}_{k_1+2} \xrightarrow{\phi} \dots$ e definamos $\mathcal{B}_0 = \mathcal{A}_{k_1}$, $\mathcal{B}_1 = \mathcal{A}_{k_1+1}$ e $f_0 = \phi$ que satisfazem trivialmente as condições 1 - 4. Observa-se que na sequência construída $\mathcal{B}_0 \xrightarrow{f_0} \mathcal{B}_1 \xrightarrow{\phi} \mathcal{A}_{k_1+2} \xrightarrow{\phi} \dots$ todas as funções subsequentes são 1-iso e tem domínio finito, e em toda a sequência a imagem de uma função está contida no domínio da seguinte.

$n > 0$: em geral, como hipótese indutiva para o passo n suporemos construída uma subsequência

$$\mathcal{B}_0 \xrightarrow{f_0} \mathcal{B}_1 \xrightarrow{f_1} \dots \mathcal{B}_{n-1} \xrightarrow{f_{n-1}} \mathcal{B}_n \xrightarrow{g} \mathcal{A}_k \rightarrow \mathcal{A}_{k+1} \rightarrow \dots$$

para um certo k , onde f_0, \dots, f_{n-1} satisfazem as condições 1 - 4, as funções subsequentes são n -iso e tem domínio finito, e em toda a sequência a imagem de uma função está contida no domínio da seguinte.

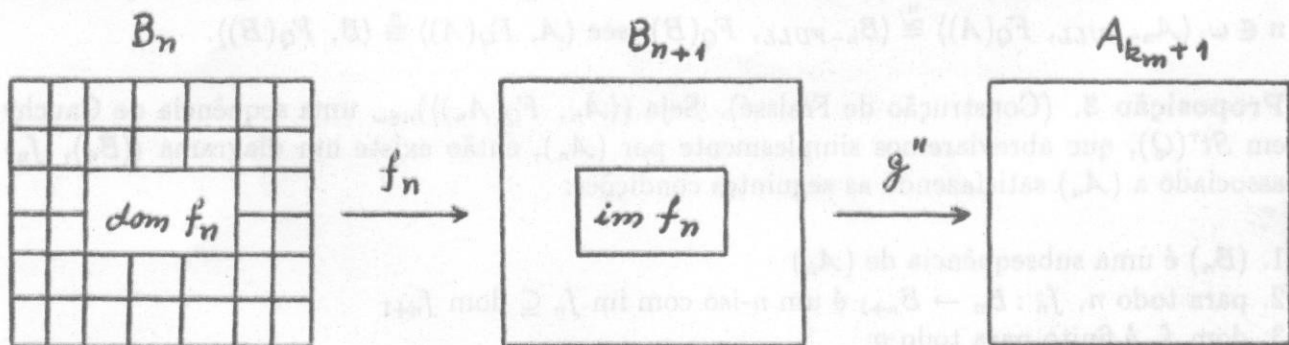
Seja $m = d + n\ell_n + (n + 1)$ onde $d = |\text{dom } g|$ e $\ell_n = |\{[b]_{\mathcal{B}_n}^n / b \in \mathcal{B}_n \setminus \text{dom } g\}|$, então existe $k_m \geq k$ (mínimo) tal que para $i, j \geq k_m$, $\phi: \mathcal{A}_i \rightarrow \mathcal{A}_j$ é um m -iso. Temos então

$$\mathcal{B}_0 \xrightarrow{f_0} \mathcal{B}_1 \xrightarrow{f_1} \dots \mathcal{B}_{n-1} \xrightarrow{f_{n-1}} \mathcal{B}_n \xrightarrow{g} \dots \xrightarrow{h} \mathcal{A}_{k_m} \xrightarrow{\phi} \mathcal{A}_{k_m+1} \xrightarrow{\phi} \dots;$$

observa-se que $g' = h \circ \dots \circ g$ é um n -iso por hipótese indutiva. Podemos definir então $\mathcal{B}_{n+1} = \mathcal{A}_{k_m}$ e $f_n = g'$ e tem-se, também por hipótese indutiva, que $\text{im } f_{n-1} \subseteq \text{dom } f_n (= \text{dom } g' = \text{dom } g)$.

A seguir construiremos as funções subsequentes de tal maneira que sejam $(n + 1)$ -iso e em toda a sequência a imagem de uma função esteja contida no domínio da seguinte.

Estendemos o m -iso $\phi: \mathcal{B}_{n+1} \rightarrow \mathcal{A}_{k_m+1}$ a $\text{im } f_n$, a qual tem d elementos, obtendo um $n\ell_n + (n + 1)$ -iso que chamaremos de g'' . Agora consideremos a partição de \mathcal{B}_n dada por $\{[b]_{\mathcal{B}_n}^n / b \in \mathcal{B}_n\}$ sendo $S = \text{dom } f_n = \text{dom } g$; então temos a seguinte configuração:



De cada classe $[b]_{\mathcal{B}_n}^n$ com $b \notin \text{dom } f_n$ escolhemos no máximo n elementos, então, como f_n é um n -iso, para cada um deles, digamos c , existe um elemento $d \in \mathcal{B}_{n+1} \setminus \text{im } f_n$ e uma extensão $\bar{f}_n \supseteq f_n$ que é um $(n - 1)$ -iso tal que $\bar{f}_n(c) = d$. Percorrendo todas as classes $[b]_{\mathcal{B}_n}^n$ obtemos em $\mathcal{B}_{n+1} \setminus \text{im } f_n$ no máximo $n\ell_n$ elementos. Finalmente estendemos g'' a esses $n\ell_n$ elementos obtendo um $(n + 1)$ -iso $g''' : \mathcal{B}_{n+1} \rightarrow \mathcal{A}_{k_m+1}$ tal que $\text{dom } g'''$ é finito e $\text{im } f_n \subseteq \text{dom } g'''$. Deve-se

observar que $\text{dom } g'''$ será tomado como $\text{dom } f_{n+1}$ no passo indutivo seguinte.

O processo se conclui estendendo $\phi : \mathcal{A}_{k_m+1} \rightarrow \mathcal{A}_{k_m+2}$ a $\text{im } g'''$, que tem no máximo $d+n\ell_n$ elementos, obtendo um $(n+1)$ -iso, e repetindo-o para as subsequentes funções ϕ .

É importante observar que a partição de B_n , módulo a existência de um n -iso em $\langle B_n, F_Q(B_n) \rangle$, foi escolhida justamente para satisfazer a condição 4, já que se $a \in B_n$, existe $a' \in [a]_S^n$ que, pelo processo anterior, é levado por uma extensão \bar{f}_n de f_n a $\text{dom } f_{n+1}$ ($= \text{dom } g'''$) ■

Definição 2. Se (\mathcal{A}_n) é de Cauchy em $St^r(Q)$ e $\langle (B_n), f_n \rangle$ é um diagrama que satisfaz as condições 1 - 4 da proposição 3, definimos $\ell(B_n) = \langle \varinjlim B_n | \text{dom } f_n, \hat{q} \rangle$ onde

i) $\varinjlim B_n | \text{dom } f_n = \langle B, \{R_\varphi / \varphi \text{ é uma fórmula de } L_{\omega\omega}^r(\varphi)\} \rangle$ com $B = \{ \langle a, n \rangle / n \in \omega \text{ e } a \in \text{dom } f_n \} / \sim$, sendo que a relação \sim é dada por: $\langle a, n \rangle \sim \langle b, m \rangle$ com $n \leq m$ se $f_{n,m}(a) = f_{m-1} \circ \dots \circ f_n(a) = b$. Além disso, denotando com $[a, n]$ a classe de equivalência de $\langle a, n \rangle$, define-se para cada $\varphi(x_1, \dots, x_r) \in L_{\omega\omega}^r(\varphi) : R_\varphi([a_1, n_1], \dots, [a_r, n_r])$ see $B_n \models \varphi[f_{n_1, n}(a_1), \dots, f_{n_r, n}(a_r)]$ onde $n = \max(qr(\varphi), n_1, \dots, n_r)$. É claro que, neste caso, se $m \geq n$, então $B_m \models \varphi[f_{n_1, m}(a_1), \dots, f_{n_r, m}(a_r)]$.

ii) $\ell(\mathcal{A}_n) \models \varphi[[a_1, n_1], \dots, [a_r, n_r]]$ see $R_\varphi([a_1, n_1], \dots, [a_r, n_r])$, i.e., see para todo $m \geq \max(qr(\varphi), n_1, \dots, n_r)$, $B_m \models \varphi[f_{n_1, m}(a_1), \dots, f_{n_r, m}(a_r)]$. Um caso particular é o seguinte: se φ é uma sentença, $\ell(\mathcal{A}_n) \models \varphi$ see para todo $m \geq qr(\varphi)$, $B_m \models \varphi$.

iii) \hat{q} define-se como a coleção de todos os subconjuntos $X \subseteq B$ para os quais existe uma fórmula $\varphi(x, x_1, \dots, x_r)$ e parametros $b_1, \dots, b_r \in B$ tais que $X = \{ b \in B / \ell(\mathcal{A}_n) \models \varphi[b, b_1, \dots, b_r] \}$ e $\ell(\mathcal{A}_n) \models Qx\varphi[b_1, \dots, b_r]$.

Proposição 4. (\mathcal{A}_n) converge a $\ell(\mathcal{A}_n)$ em $St_w^r(Q)$.

Demonstração. Seja φ uma sentença em $L_{\omega\omega}^r(Q)$ tal que $\ell(\mathcal{A}_n) \models \varphi$, então, pela Definição 2 parte (i), existe n tal que para todo $m \geq n$, $B_m \models \varphi$, logo, a subsequência (B_n) converge a $\ell(\mathcal{A}_n)$, portanto, como (\mathcal{A}_n) é de Cauchy, a própria sequência (\mathcal{A}_n) converge a $\ell(\mathcal{A}_n)$ ■

Observações.

1. O diagrama $\langle (B_n), f_n \rangle$, associado a uma sequência de Cauchy (\mathcal{A}_n) , não é único pois a própria construção dele depende de uma escolha dos elementos de $\text{dom } f_n$ para cada n . Além disso, o limite indutivo introduzido na definição 2 parte (i) é um tanto diferente do limite indutivo usual, onde todas as estruturas são de mesmo tipo de similaridade. Ele pode ser considerado como limite da sequência acima onde cada B_n é substituído pela sua expansão n -FULL $B_{n, n-FULL}$ correspondente.

2. A proposição anterior significa que $\ell(\mathcal{A}_n) \in CSt^r(Q)$. Portanto, pelo corolário da proposição 1, \hat{q} , como definida acima, é um co-filtro.

3. \hat{q} não é, em geral, a interpretação standard de Q em $\ell(\mathcal{A}_n)$. Uma construção puramente

algébrica de \hat{q} é dada em [S - S] para o caso dos quantificadores cardinais Q_α .

4. A definição de satisfação para o limite indutivo $\ell(\mathcal{A}_n)$ não é trivial, ela é sugerida pelo fato da sequência $\langle (\mathcal{B}_n), f_n \rangle$ preservar fórmulas de grau quantificacional cada vez maior. Ela é suscetível de demonstração uma vez que se tenha uma construção algébrica de \hat{q} .

5. Aplicando a construção de Fraissé à sequência constante (\mathcal{A}) obtemos uma estrutura $\ell(\mathcal{A})$ que pode ser mergulhada em forma natural como uma subestrutura elementar de \mathcal{A} , pois, salvo identificações, podemos considerar as funções f_n como inclusões e, neste caso, a definição 2 parte (ii) acima fornece: $\ell(\mathcal{A}) \models \varphi[a_1, \dots, a_r]$ se e só se $\mathcal{A} \models \varphi[a_1, \dots, a_r]$. Sendo o domínio de $\ell(\mathcal{A})$ enumerável teríamos uma versão do Teorema de Löwenheim - Skolem relativo às interpretações $F_Q(\mathcal{A})$ de \mathcal{A} e \hat{q} de $\ell(\mathcal{A})$, i.e. $\langle \ell(\mathcal{A}), \hat{q} \rangle \prec \langle \mathcal{A}, F_Q(\mathcal{A}) \rangle$

REFERÊNCIAS

[Ca] Caicedo, X. *Back-and Forth Systems for Arbitrary Quantifiers*. In Math. Logic in Latin America (Arruda, Chuaqui, da Costa Eds.). North Holland Pub. Comp., 1980, 83-102.

[Fr] Fraissé, R. *Course of Mathematical Logic*. Vol. 2 Model Theory. D. Reidel Pub. , 1974.

[M - T] Makowsky, J. A. e Tulipani, S. *Some Model Theory for Monotone Quantifiers*. Arch. Math. Logik 18 (1977) 115-134.

[S - C] Sette, A. M. e Cifuentes, J. C. *Compactificação de $L_{\omega\omega}^\tau(Q)$ com τ finito*. Relatório de Pesquisa 02/92. IMECC-UNICAMP, 1992.

[S - S] Sette, A. M. e Sette, J. S. A aparecer

RELATÓRIOS DE PESQUISA — 1992

- 01/92 **Uniform Approximation the: Non-locally Convex Case** — *João B. Prolla.*
- 02/92 **Compactificação de $L^r_{\omega}(Q)$ com τ Finito** — *A. M. Sette and J. C. Cifuentes.*
- 03/92 **Um Modelo para Aquisição da Especificação** — *Cecilia Inés Sosa Arias and Ariadne Carvalho.*
- 04/92 **Convergence Estimates for the Wavelet Galerkin Method** — *Sônia M. Gomes and Elsa Cortina.*
- 05/92 **Optimal Chemotherapy: A Case Study with Drug Resistance, Saturation Effect and Toxicity** — *M. I. S. Costa, J. L. Boldrini and R. C. Bassanezi.*
- 06/92 **On the Paper “Cauchy Completeness of Elementary Logic” of D. Mundici and A. M. Sette** — *J. C. Cifuentes.*
- 07/92 **What is the EM Algorithm for Maximum Likelihood Estimation in PET and How to Accelerate it** — *Alvaro R. De Pierro.*
- 08/92 **Bifurcation from infinity and multiple solutions for an elliptic system** — *Raffaele Chiappinelli and Djairo G. de Figueiredo.*
- 09/92 **Approximation Processes for Vector-Valued Continuous Functions** — *João B. Prolla.*