

RT-IMECC  
IM/4130

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

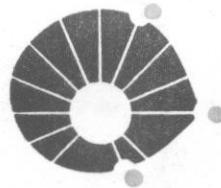
*A. M. Sette*  
e  
*J. C. Cifuentes*

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. SILVA & E. C. SILVA

**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  $\tau$  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  $\tau$  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.

Seja  $\tau$  um tipo de similaridade finito (que podemos supor, por simplicidade, relacional). Denotamos com  $St^\tau$  a classe de todas as estruturas de tipo  $\tau$  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  $\tau$  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 própria 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  $St^\tau$  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  $Q_\alpha$ ,  $\alpha$  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  $\phi$  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  $\mathcal{A}_{n\text{-FULL}} = \langle \mathcal{A}, \{R_\varphi / \varphi \text{ é uma fórmula de } L_{\omega\omega}^\tau(Q) \text{ com } qr(\varphi) \leq n\} \rangle$ , 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  $\mathcal{B}_0 \xrightarrow{f_0} \mathcal{B}_1 \xrightarrow{f_1} \mathcal{A}_{k_1+2} \xrightarrow{\phi} \dots$  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.

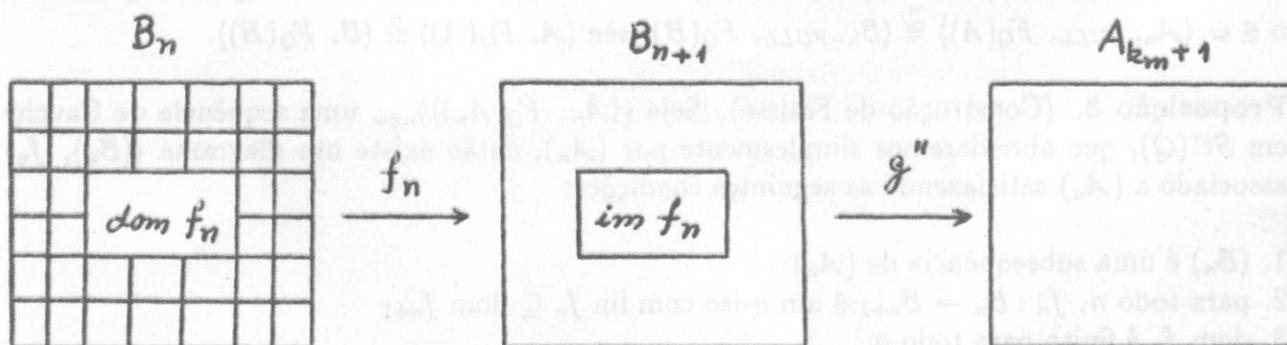
Seja  $m = d + n\ell_n + (n + 1)$  onde  $d = |\text{dom } g|$  e  $\ell_n = |\{[b]_S^n / b \in B_n \setminus \text{dom } g\}|$ , então existe  $k_m \geq k$  (mínimo) tal que para  $i, j \geq k_m$ ,  $\phi: \mathcal{A}_i \rightarrow \mathcal{A}_j$  é um  $m$ -iso. Temos então

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

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  $B_n$  dada por  $\{[b]_S^n / b \in B_n\}$  sendo  $S = \text{dom } f_n = \text{dom } g$ ; então temos a seguinte configuração:



De cada classe  $[b]_S^n$  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  $d \in B_{n+1} \setminus \text{im } f_n$  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  $[b]_S^n$  obtemos em  $B_{n+1} \setminus \text{im } f_n$  no máximo  $n\ell_n$  elementos. Finalmente estendemos  $g''$  a esses  $n\ell_n$  elementos obtendo um  $(n + 1)$ -iso  $g''': B_{n+1} \rightarrow \mathcal{A}_{k_m+1}$  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  $\phi$ .

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  $\varphi$  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  $\varphi$  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  $Q_\alpha$ .

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  $\tau$  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  $L^r_{\omega\omega}(Q)$  com  $\tau$  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.*