

Construções relativas de novo*

Luiz Arthur Pagani (UFPR)

`http://www.ufpr.br/~arthur`
`arthur@ufpr.br`

*Esta apresentação foi preparada no sistema L^AT_EX, através de uma de suas implementações para Linux — o T_EXLive — e de um programa de integração (*IDE*) — o Kile — ambos instalados em computadores funcionando com o sistema operacional Kurumin (Linux), dentro das diretrizes do chamado *software livre*.

1 Introdução

- Resumo de Borges (1999, cap. 8), sobre as construções relativas na Gramática Categorial
- Críticas à solução de Borges
- Nova proposta de solução

2 Borges 1999, cap. 8

- Três tipos de construções relativas:
 - Sociolingüisticamente não-marcada e só na escrita
 - * “Padrão”
 - Sociolingüisticamente marcadas
 - * “Cortadora”
 - * Com “pronome ressumptivo”

2.1 Exemplos

- Relativas de sujeito:
 - “Uma amiga que é ótima” (padrão/cortadora)
 - “Uma amiga que ela é ótima” (pronome ressumptivo)
- Relativas de objeto direto:
 - “Uma amiga que você conhece” (padrão/cortadora)
 - “Uma amiga que você conhece ela” (pronome ressumptivo)
- Relativas oblíquas (de objeto indireto):
 - “Uma amiga de que eu gosto”(padrão)
 - “Uma amiga que eu gosto”(cortadora)
 - “Uma amiga que eu gosto dela”(pronome ressumptivo)

2.2 Recursos da Gramática Categorical

- R1:
 - $X/Y : \phi \quad Y : \alpha \rightarrow X : \phi(\alpha)$
 - $Y : \alpha \quad Y \setminus X : \phi \rightarrow X : \phi(\alpha)$
- Redução- β : $\lambda x.\phi(\alpha) \rightarrow \phi^{x \mapsto \alpha}$
- Exemplo:

Pedro	corre
$\frac{}{N : p} \quad Lx$	$\frac{}{N \setminus S : \lambda x.C(x)} \quad Lx$
$\frac{}{S : \lambda x.C(x)(p)} \quad R1$	
$=_{red.\beta} C(p)$	

2.3 Padrão/cortadora de sujeito

$$\begin{array}{c}
 \text{que} \qquad \qquad \qquad \text{conhece Pedro} \\
 \hline
 \qquad \qquad \qquad Lx \qquad \qquad \qquad \qquad \qquad \qquad \qquad \qquad \qquad D \\
 \begin{array}{c}
 (N_C \setminus N_C) / (N \setminus S) : \\
 \lambda P_2. \lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge P_2(x))
 \end{array}
 \qquad \qquad \qquad
 \begin{array}{c}
 N \setminus S : \\
 C(p)
 \end{array} \\
 \hline
 \qquad R1 \\
 \begin{array}{c}
 N_C \setminus N_C : \\
 \lambda P_2. \lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge P_2(x))(C(p)) \\
 =_{red.\beta} \lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge C(p)(x))
 \end{array}
 \end{array}$$

<i>uma</i>	<i>amiga</i>	<i>que conhece Pedro</i>	
————— <i>Lx</i>	————— <i>Lx</i>	————— <i>D</i>	
<i>N/N_C :</i> $\lambda P_3. \lambda P_4. \exists z. (P_3(z) \wedge P_4(z))$	<i>N_C :</i> <i>A</i>	<i>N_C \ N_C :</i> $\lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge C(p)(x))$	
	————— <i>R1</i>		
	<i>N_C :</i> $\lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge C(p)(x))(A)$ $=_{red.\beta} \lambda x. (A(x) \wedge C(p)(x))$		<i>R1</i>
	————— <i>R1</i>		
	<i>N :</i> $\lambda P_3. \lambda P_4. \exists z. (P_3(z) \wedge P_4(z))(\lambda x. (A(x) \wedge C(p)(x)))$ $=_{red.\beta} \lambda P_4. \exists z. (\lambda x. (A(x) \wedge C(p)(x))(z) \wedge P_4(z))$ $=_{red.\beta} \lambda P_4. \exists z. ((A(z) \wedge C(p)(z)) \wedge P_4(z))$		

2.4 Padrão/cortadora de objeto direto

que <hr style="width: 80%; margin: 0 auto;"/> $(N_C \setminus N_C) / (S/N) :$ $\lambda P_2. \lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge P_2(x))$	Lx	Pedro conhece <hr style="width: 80%; margin: 0 auto;"/> $S/N :$ $\lambda y. C(y)(p)$	D
		$R1$	
$N_C \setminus N_C :$ $\lambda P_2. \lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge P_2(x)) (\lambda y. C(y)(p))$ $=_{red.\beta} \lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge \lambda y. C(y)(p)(x))$ $=_{red.\beta} \lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge C(x)(p))$			

<i>uma</i>		<i>amiga</i>		<i>que Pedro conhece</i>	
$N/N_C :$	Lx	$N_C :$	Lx	$N_C \setminus N_C :$	D
$\lambda P_3. \lambda P_4. \exists z. (P_3(z) \wedge P_4(z))$		A		$\lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge C(x)(p))$	
		$N_C \setminus N_C :$			$R1$
		$=_{red.\beta} \lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge C(x)(p))(A)$			
		$=_{red.\beta} \lambda x. (A(x) \wedge C(x)(p))$			
		$N :$			$R1$
		$\lambda P_3. \lambda P_4. \exists z. (P_3(z) \wedge P_4(z))(\lambda x. (A(x) \wedge C(x)(p)))$			
		$=_{red.\beta} \lambda P_4. \exists z. (\lambda x. (A(x) \wedge C(x)(p))(z) \wedge P_4(z))$			
		$=_{red.\beta} \lambda P_4. \exists z. ((A(z) \wedge C(z)(p)) \wedge P_4(z))$			

2.5 Pronome ressumptivo de sujeito

<p>que</p> <hr style="width: 80%; margin: 0 auto;"/> $(N_C \setminus N_C) / S^* :$ $\lambda P_2. \lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge P_2(x))$	Lx	<p>ela conhece Pedro</p> <hr style="width: 80%; margin: 0 auto;"/> $S^* :$ $\lambda y. C(p)(y)$	D
$N_C \setminus N_C :$ $\lambda P_2. \lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge P_2(x)) (\lambda y. C(p)(y))$ $=_{red.\beta} \lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge \lambda y. C(p)(y)(x))$ $=_{red.\beta} \lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge C(p)(x))$		$R1$	

<i>uma</i>		<i>amiga</i>		<i>que ela conhece Pedro</i>	
$N/N_C :$	Lx	$N_C :$	Lx	$N_C \setminus N_C :$	D
$\lambda P_3. \lambda P_4. \exists z. (P_3(z) \wedge P_4(z))$		A		$\lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge C(p)(x))$	
		$N_C \setminus N_C :$			$R1$
		$=_{red.\beta} \lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge C(p)(x))(A)$			
		$=_{red.\beta} \lambda x. (A(x) \wedge C(p)(x))$			
		$N :$			$R1$
		$\lambda P_3. \lambda P_4. \exists z. (P_3(z) \wedge P_4(z))(\lambda x. (A(x) \wedge C(p)(x)))$			
		$=_{red.\beta} \lambda P_4. \exists z. (\lambda x. (A(x) \wedge C(p)(x))(z) \wedge P_4(z))$			
		$=_{red.\beta} \lambda P_4. \exists z. ((A(z) \wedge C(p)(z)) \wedge P_4(z))$			

2.6 Pronome ressumptivo de objeto direto

que	Pedro conhece ela
$(N_C \setminus N_C) / S^* :$	$S^* :$
$\lambda P_2. \lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge P_2(x))$	$\lambda y. C(y)(p)$
$\lambda P_2. \lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge P_2(x))(\lambda y. C(y)(p))$	$\lambda y. C(y)(p)$
$=_{red.\beta} \lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge \lambda y. C(y)(p)(x))$	$\lambda y. C(y)(p)$
$=_{red.\beta} \lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge C(x)(p))$	$\lambda y. C(y)(p)$

<i>uma</i>		<i>amiga</i>		<i>que Pedro conhece ela</i>
—————	<i>Lx</i>	—————	<i>Lx</i>	—————
$N/N_C :$		$N_C :$		$N_C \setminus N_C :$
$\lambda P_3. \lambda P_4. \exists z. (P_3(z) \wedge P_4(z))$		A		$\lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge C(x)(p))$
		—————		<i>R1</i>
		$N_C \setminus N_C :$		
		$=_{red.\beta} \lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge C(x)(p))(A)$		
		$=_{red.\beta} \lambda x. (A(x) \wedge C(x)(p))$		
		—————		<i>R1</i>
		$N :$		
		$\lambda P_3. \lambda P_4. \exists z. (P_3(z) \wedge P_4(z))(\lambda x. (A(x) \wedge C(x)(p)))$		
		$=_{red.\beta} \lambda P_4. \exists z. (\lambda x. (A(x) \wedge C(x)(p))(z) \wedge P_4(z))$		
		$=_{red.\beta} \lambda P_4. \exists z. ((A(z) \wedge C(z)(p)) \wedge P_4(z))$		

3 Críticas

- Só funciona quando as “lacunas” aparecem nas extremidades das expressões, mas não em sintagmas como “uma amiga que Pedro conhece desde o ano passado”.
- Postulação da categoria S^* , com denotação do mesmo tipo que a de $N \setminus S$ ($\langle e, t \rangle$).
- A categoria N , quando identifica sintagmas como “uma amiga que Pedro conhece” é um quantificador generalizado, então deveria corresponder a $S / (N \setminus S)$, quando no sujeito, e a $(S / N) \setminus S$, quando no objeto direto. (Ou antes, ambos como $N \uparrow S$, mas isso nos levaria muito além do escopo desta apresentação.)

4 Soluções

4.1 Conectivo \uparrow

$$\begin{array}{c}
 \text{--- } n \\
 \vdots \quad A : y \quad \vdots \\
 \vdots \quad \vdots \quad \vdots \\
 \hline
 B : \alpha \\
 \hline
 B \uparrow A : \lambda y. \alpha \quad \uparrow I^n
 \end{array}$$

4.1.1 “que Pedro conhece desde o ano passado”

$$\begin{array}{c}
 \begin{array}{c}
 \text{que} \\
 \hline
 (N_C \setminus N_C) / (S \uparrow N) : \\
 \lambda P_2. \lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge P_2(x))
 \end{array}
 \quad Lx \quad
 \begin{array}{c}
 \text{Pedro} \\
 \hline
 N : \\
 p
 \end{array}
 \quad Lx \quad
 \begin{array}{c}
 \text{conhece} \\
 \hline
 (N \setminus S) / N : \\
 C
 \end{array}
 \quad Lx \quad
 \begin{array}{c}
 \hline
 N : \\
 y
 \end{array}
 \quad 1 \quad
 \begin{array}{c}
 \dots \\
 \hline
 S \setminus S : \\
 AP
 \end{array}
 \quad D \\
 \hline
 \begin{array}{c}
 S : \\
 AP(C(y)(p))
 \end{array}
 \quad D \\
 \hline
 \begin{array}{c}
 S \uparrow N : \\
 \lambda y. AP(C(y)(p))
 \end{array}
 \quad \uparrow I^1 \\
 \hline
 \begin{array}{c}
 N_C \setminus N_C : \\
 \lambda P_2. \lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge P_2(x)) (\lambda y. AP(C(y)(p))) \\
 =_{red.\beta} \lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge \lambda y. AP(C(y)(p)) (x)) \\
 =_{red.\beta} \lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge AP(C(x)(p)))
 \end{array}
 \quad R1
 \end{array}$$

4.2 Conectivo \uparrow

$$\begin{array}{c}
 \vdots \quad \vdots \quad \vdots \\
 \vdots \quad B \uparrow A : \alpha \quad \vdots \\
 \hline \quad \uparrow E^n \quad \\
 \vdots \quad B : x \quad \vdots \\
 \hline \\
 \vdots \quad \vdots \quad \vdots \\
 \hline A : \beta \\
 \hline A : \alpha(\lambda x. \beta) \quad n
 \end{array}$$

4.2.1 “uma amiga que Pedro conhece ela”

$\frac{}{\lambda P_2. \lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge P_2(x))} \quad Lx$	$\frac{}{N : p} \quad Lx$	$\frac{}{(N \setminus S) / N : C} \quad Lx$	$\frac{}{N \uparrow S : \lambda z. z} \quad Lx$
			$\frac{}{N : y} \quad \uparrow E^0$
			$\frac{}{S : C(y)(p)} \quad D$
			$\frac{}{S : \lambda z. z(\lambda y. C(y)(p))} \quad 0$
			$\frac{}{=_{red.\beta} \lambda y. C(y)(p)} \quad 0$
			$\frac{}{N_C / N_C : \lambda P_2. \lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge P_2(x))(\lambda y. C(y)(p))} \quad R1$
			$\frac{}{=_{red.\beta} \lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge \lambda y. C(y)(p)(x))} \quad R1$
			$\frac{}{=_{red.\beta} \lambda P_1. \lambda x. (P_1(x) \wedge C(x)(p))} \quad R1$

5 Conclusões

- Unificação de $(N_C \setminus N_C)/(N \setminus S)$ e $(N_C \setminus N_C)/(S/N)$ como $(N_C \setminus N_C)/(S \uparrow N)$.
- Eliminação de S^* .
- Perspectiva: unificar $(N_C \setminus N_C)/(S \uparrow N)$ e $(N_C \setminus N_C)/S$