
Midiendo programas para demostrar terminación

Pablo Barenbaum

UNQ/CONICET & ICC/UBA

Cristian Sottile

ICC/UBA/CONICET & UNQ

V Jornadas de Investigadores en Formación en Ciencia y Tecnología
Departamento de Ciencia y Tecnología
Universidad Nacional de Quilmes

Bernal, Buenos Aires, Argentina

28 de Septiembre de 2023



Outline

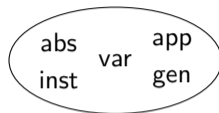
- ▶ Terminación de programas
- ▶ Medidas decrecientes
- ▶ La medida de Turing
- ▶ El cálculo auxiliar sin borrado λ^m
- ▶ La medida \mathcal{W} : basada en operaciones sobre λ^m
- ▶ La medida \mathcal{T}^m : generalización de una medida dada por Turing

Terminación de programas

La propiedad de Terminación

- ▶ Resoluble en lenguajes no Turing completos como λ^{\rightarrow} , λ^2 , *CoC*, *Coq*, *Agda* (TC se recupera con *fix* que permite loops)
- ▶ Terminación en el cálculo λ tipado: normalización fuerte (SN)
- ▶ ¿Por qué demostrar terminación?
 - ▶ Correctitud del lenguaje
 - ▶ Correspondencia entre la lógica y la programación (paradigma de “propositions as types”)
- ▶ Técnicas de demostración
 - ▶ Semánticas
 - ▶ Sintácticas

fix



Medidas decrecientes

Definition (Medida decreciente)

$$\# : \Lambda \rightarrow WFO$$

$$M \rightarrow_{\beta} N \implies \#(M) > \#(N)$$

Una medida decreciente implica SN

Motivación (vs. otras técnicas)

- ▶ Aporta más información
- ▶ Permite un análisis más profundo (e.g. pasos restantes de computación)

Nuestro trabajo

- ▶ Dos medidas: \mathcal{W} y \mathcal{T}^m
- ▶ Contribución a la comprensión de por qué los programas del λ^{\rightarrow} terminan

La medida de Turing

Definición

Redexes y grados

redex
 $...(\lambda x.t)s...$

altura de un tipo
e.g. $h((\tau \rightarrow \tau) \rightarrow (\tau \rightarrow \tau)) = 2$

grado de un redex
e.g. $\delta((\lambda x.x^{\tau \rightarrow \tau})t) = 2$

Ejemplo

$$\begin{array}{llll} I = \lambda x^{\tau}.x & \delta(I x) & = & h(\tau \rightarrow \tau) & = & 1 \\ K = \lambda x^{\tau}.\lambda y^{\tau}.x & \delta(K (I x)) & = & h(\tau \rightarrow \tau \rightarrow \tau) & = & 2 \end{array} \quad \frac{K \left(\frac{I x}{1} \right) \left(\frac{I x}{1} \right)}{2}$$

Dos observaciones importantes [Turing, 1940s]

- ▶ la contracción de un redex **no** puede **crear redexes de igual o mayor grado**
- ▶ la contracción de un redex puede **copiar redexes de cualquier grado**
- ▶ eligiendo correctamente el redex a contraer podemos dar una **medida decreciente débil**

Idea: multiconjunto de los grados de los redexes de M

$$\mathcal{T}(M) = [d \mid R \text{ es un redex de grado } d \text{ en } M] \quad [2, 1, 1]$$

El cálculo auxiliar sin borrado λ^m

Motivación: definir una medida decreciente a partir de una creciente (bajo WCR y WN)

Definición

$$t ::= x \mid \lambda x.t \mid tt \mid t\{t\} \quad (\lambda x.t)s \rightarrow_m t[s/x]\{s\} \quad t \underbrace{\{s\{r\}\}\{u\}}_L \implies tL$$

peso de un término: cantidad de memorias

$$w(x\{y\{z\}\}\{w\}) = 3$$

Lemma

1. λ^m satisface preservación de tipos
2. λ^m es confluente

Simplificación

- ▶ $S_D(t)$: contracción simultánea de los redexes D
- ▶ $S_*(t)$: iteración $S_i(t) \quad S_1(\dots S_D(t)\dots) \quad (D \max \delta)$

Lemma

3. $t \rightarrow_m^* S_*(t)$
4. $S_*(t)$ forma normal de t

Relación de olvido

$$t\{s\} \triangleright t \quad e.g. \quad It \rightarrow_m t\{t\} \triangleright t$$

Lemma

5. \triangleright conmuta con \rightarrow_m
6. $M \rightarrow_\beta N$ implica $M \rightarrow_m s \triangleright N$

Contando memorias

La medida \mathcal{W}

λ^m es **creciente**: $w(t)$

$$(\lambda x.t)\mathbb{L}s \rightarrow_m t[s/x]\{s\}\mathbb{L}$$

Idea: la forma normal de M tiene más memorias que la de N

Definition

$$\mathcal{W}(M) = w(S_*(M))$$

$$M \xrightarrow{\beta} N$$

$$S_*(M) \triangleright S_*(N)$$

$$w(S_*(M)) > w(S_*(N))$$

Theorem

$$M \rightarrow_{\beta} N \quad \implies \quad \mathcal{W}(M) > \mathcal{W}(N)$$

Generalización de la medida de Turing

Medida de Turing: generalización a cualquier redex

- ▶ La medida original requiere elegir el redex correcto
- ▶ Un redex puede copiar otros redexes de igual o mayor grado

Por ejemplo

- ▶ $M \xrightarrow[\beta]{R} N$
- ▶ R with $\delta(R) = 1$ copies a redex S with $\delta(S) = 2$

$$\mathcal{T}(M) = \begin{bmatrix} 2, & 1 \\ S & R \end{bmatrix} \qquad \mathcal{T}(N) = \begin{bmatrix} 2, & 2 \\ S', & S'' \end{bmatrix}$$

Nuestra propuesta: adaptar la medida para que decrezca ante la contracción de *cualquier* redex

Un enfoque “naive” \mathcal{T}'

Problema: un redex puede copiar otros redexes de igual o mayor grado

Idea

i) generalizar \mathcal{T} a una familia de medidas indexadas por grado

$$\mathcal{T}'_2(M) = \left[\frac{2}{S}, \frac{1}{R} \right] \quad \text{y} \quad \mathcal{T}'_1(M) = \left[\frac{1}{R} \right]$$

ii) en vez de contar redexes de manera aislada, consideramos además información sobre los redexes restantes

$$\mathcal{T}'_2(M) = \left[\left(\frac{2}{S}, \mathcal{T}'_1(M) \right), \left(\frac{1}{R}, [] \right) \right] \quad \mathcal{T}'_1(M) = \left[\left(\frac{1}{R}, [] \right) \right]$$

Definition

- ▶ $\mathcal{T}'_D(M) = [(i, \mathcal{T}'_{i-1}(M)) \mid R \text{ es un redex de grado } i \leq D \text{ en } M]$
- ▶ $\mathcal{T}'(M) = \mathcal{T}'_D(M)$ donde D es el grado máximo de los redexes en M

No funciona para los casos en que se copian redexes de igual grado

La medida \mathcal{T}^m

Información a considerar

- ▶ Un **desarrollo de un conjunto de redexes** es una **secuencia de reducción** donde cada paso corresponde a un **residuo** de un redex **en el conjunto**. Notación: $\rho : M \xrightarrow{D}_m^* M'$
- ▶ Un **residuo** es una copia de un redex que aparece luego de la contracción de otro redex

Idea

- i)* generalizar \mathcal{T} a una familia de medidas indexadas por grado \mathcal{T}_D^m
- ii)* en vez de contar redexes de manera aislada, consideramos
 - ▶ del conjunto de redexes de grado de D
 - ▶ del final M' de cada desarrollo $\rho : M \xrightarrow{D}_m^* M'$
 - ▶ el multiconjunto de sus medidas para un grado menor $\mathcal{T}_{D-1}^m(M')$

Definition

$$\mathcal{T}_D^m(t) = [(i, \mathcal{V}_i^m(t)) \mid R \text{ es un redex de grado } i \leq D \text{ en } t]$$

$$\mathcal{V}_D^m(t) = [\mathcal{T}_{D-1}^m(t') \mid \rho : t \xrightarrow{D}_m^* t']$$

Theorem

$$M \rightarrow_\beta N \quad \Longrightarrow \quad \mathcal{T}^m(M) > \mathcal{T}^m(N)$$

Conclusiones y trabajo futuro

Conclusiones

- ▶ Terminación de programas
- ▶ Medidas decrecientes
- ▶ Cálculo auxiliar sin borrado λ^m
- ▶ Medida \mathcal{W} : basada en el peso (o memoria acumulada) de los términos en λ^m
- ▶ Medida \mathcal{T}^m : basada en multiconjuntos anidados de medidas de resultados de desarrollos

Trabajo futuro

- ▶ Extender las medidas a System F (λ^{\rightarrow} con polimorfismo)
- ▶ Formalizar las demostraciones en un asistente de pruebas

The auxiliary λ^m -calculus

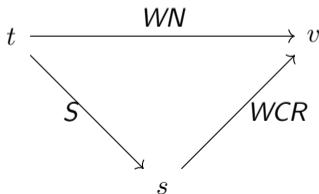
Motivation

β is erasing

$$(\lambda x.y)t \rightarrow_{\beta} y$$

A motivation not to erase

- ▶ Klop-Nederpelt lemma $INC \wedge WCR \wedge WN \implies SN \wedge CR$
- ▶ We can obtain a decreasing measure from $INC \wedge WCR \wedge WN$
 - ▶ by WN there is a normal form v for any t
 - ▶ by WCR it is the same for every reduct s of t
 - ▶ by INC $inc(t) < inc(s) < inc(v)$
 - ▶ $dec(t) = inc(v) - inc(t)$



Turing's measure "failing" example

Example: copying a redex of greater degree

$$I_1 = \lambda x^\tau . x$$

$$I_2 = \lambda x^{\tau \rightarrow \tau} . x$$

$$K = \lambda x^\tau . \lambda y^\tau . x$$

$$S_{KI} = \lambda x^\tau . K x (I_1 x)$$

$$\delta(I_1 x) = \mathbf{h}(\tau \rightarrow \tau) = 1$$

$$\delta(I_2 I_1) = \mathbf{h}((\tau \rightarrow \tau) \rightarrow (\tau \rightarrow \tau)) = 2$$

$$\delta(K _) = \mathbf{h}(\tau \rightarrow \tau \rightarrow \tau) = 2$$

$$\delta(S_{KI} _) = \mathbf{h}(\tau \rightarrow \tau) = 1$$

$$\mathcal{T}(\underbrace{S_{K I}}_{\substack{S_2 \ T_1}} \underbrace{(I_2 I_1 x)}_{U_2}) = \{2, 2, 1, 1\}$$

R1

$$\mathcal{T}(\underbrace{K}_{U'_2} \underbrace{(I_2 I_1 x)}_{U'_2} \underbrace{(I_1 (I_2 I_1 x))}_{T_1}) = \{2, 2, 2, 1\}$$

A first attempt: \mathcal{T}' measure

A working? example ($>$)

Definition

- ▶ $\mathcal{T}'_D(M) = [(d, \mathcal{T}'_{d-1}(M)) \mid R \text{ is a redex of degree } d \leq D \text{ in } M]$
- ▶ $\mathcal{T}'(M) = \mathcal{T}'_D(M)$ where D is the maximum degree of M

Example

$$M = \frac{S_{\underline{K} \ \underline{I}} \quad \frac{(I_2 \ I_1 \ x)}{U_2}}{S_2 \ T_1} \quad \xrightarrow{\beta} \quad \frac{K \ (I_2 \ I_1 \ x) \ (I_1 \ (I_2 \ I_1 \ x))}{\frac{U'2}{S_2} \quad \frac{U''2}{T_1}} = N$$

$$\mathcal{T}'_2(M) = [(2, \mathcal{T}'_1(M)), (2, \mathcal{T}'_1(M)), (1, \square), (1, \square)] \quad \mathcal{T}'_1(M) = [(1, \square), (1, \square)]$$

$$\mathcal{T}'_2(N) = [(2, \mathcal{T}'_1(M)), (2, \mathcal{T}'_1(M)), (2, \mathcal{T}'_1(M)), (1, \square)] \quad \mathcal{T}'_1(N) = [(1, \square)]$$

$$(2, [(1, \square), (1, \square)]) > (2, [(1, \square)])$$

A first attempt: \mathcal{T}' measure

A failing example (=)

Definition

- ▶ $\mathcal{T}'_D(M) = [(d, \mathcal{T}'_{d-1}(M)) \mid R \text{ is a redex of degree } d \leq D \text{ in } M]$
- ▶ $\mathcal{T}'(M) = \mathcal{T}'_D(M)$ where D is the maximum degree of M

Example Example

$$M = \frac{S_{\underline{K} \ \underline{I}} \ (\underline{I_1 x})}{\frac{S_2 \ T_1 \ \underline{U_1}}{R_1}} \quad \longrightarrow_{\beta} \quad \frac{K \ (\underline{I_1 x}) \ ((\underline{I_1 x}))}{\frac{U'_1}{S_2} \ \frac{U''_1}{T_1}} = N$$

$$\mathcal{T}'_2(M) = [(2, \mathcal{T}'_1(M)), (1, \square), (1, \square), (1, \square),]$$

$$\mathcal{T}'_1(M) = [(1, \square), (1, \square), (1, \square),]$$

$$\mathcal{T}'_2(N) = [(2, \mathcal{T}'_1(M)), (1, \square), (1, \square), (1, \square),]$$

$$\mathcal{T}'_1(N) = [(1, \square), (1, \square), (1, \square),]$$

$$(2, [(1, \square), (1, \square), (1, \square)]) = (2, [(1, \square), (1, \square), (1, \square)])$$

A second attempt: \mathcal{T}^β measure

Definition

$$\mathcal{T}_D^\beta(M) = [(i, \mathcal{V}_i^\beta(M)) \mid R \text{ is a redex of degree } i \leq D \text{ in } M]$$

$$\mathcal{V}_D^\beta(M) = [\mathcal{T}_{D-1}^\beta(M') \mid \rho : M \xrightarrow{\beta}^* M']$$

Reasoning about the auxiliar measure \mathcal{V}_D^β

Consider

$$M \xrightarrow[\beta]{R} N \quad \mathcal{T}_D^\beta(M) > \mathcal{T}_D^\beta(N) \quad \mathcal{V}_D^\beta(M) > \mathcal{V}_D^\beta(N)$$

1. Copying a redex of same degree (=)

▶ injective mapping from devs of $\mathcal{V}_D^\beta(N)$ to devs of $\mathcal{V}_D^\beta(M)$ $R\rho : M \xrightarrow{\beta} N \xrightarrow{\beta}^* N'$

$$\mathcal{V}_D^\beta(M) > \mathcal{V}_D^\beta(N) \quad \mathcal{T}_D^\beta(M) > \mathcal{T}_D^\beta(N)$$

2. Copying a redex of higher degree (>)

▶ not clear the same can be done: a ρ may erase R

$$\mathcal{V}_D^\beta(M') = \mathcal{V}_D^\beta(N') \quad \mathcal{T}_D^\beta(M') = \mathcal{T}_D^\beta(N')$$