Garantías de terminación en λ -cálculos polimórficos

Cristian Sottile

Universidad de Buenos Aires & CONICET & Universidad Nacional de Quilmes

7mo Día del ICC DC, Exactas, UBA 14 de agosto de 2025













Background

Formalismo para representar a todas las funciones computables

Variables x

Funciones λ

Aplicaciones @

Formalismo para representar a todas las funciones computables

Variables x

Funciones λ

Aplicaciones @

Intuición



Formalismo para representar a todas las funciones computables

Variables x

Functiones λ

Aplicaciones @

Intuición

Cristian Sottile



Cómputo

Transformaciones sucesivas en el árbol

Garantías de terminación en λ -cálculos polimórficos

Formalismo para representar a todas las funciones computables

Variables x

Funciones λ

Aplicaciones @

Intuición



Cómputo

Transformaciones sucesivas en el árbol



Formalismo para representar a todas las funciones computables

Variables x

Funciones λ

Aplicaciones @

Intuición



Cómputo

Transformaciones sucesivas en el árbol





Formalismo para representar a todas las funciones computables

Variables x

Funciones λ

Aplicaciones @

Intuición



Cómputo

Transformaciones sucesivas en el árbol







Formalismo para representar a todas las funciones computables

Variables x

Funciones λ

Aplicaciones @

Intuición



Cómputo

Transformaciones sucesivas en el árbol







Formalismo para representar a todas las funciones computables

Variables x

Funciones λ

Aplicaciones @

Intuición



Cómputo

Transformaciones sucesivas en el árbol

(al juntar @ y λ)







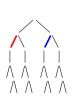
 $\xrightarrow{\beta}$

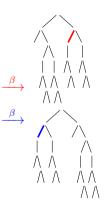
Terminación

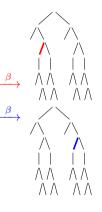
Árbol sin posibles transformaciones

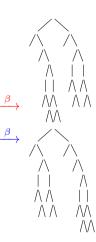
(no hay @ y λ juntos)

El árbol de ejecución

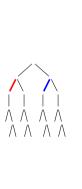


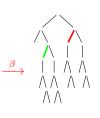


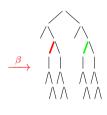


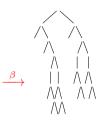


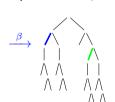
El árbol de ejecución

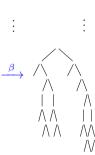




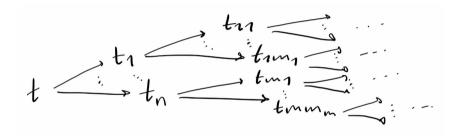


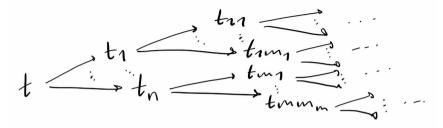




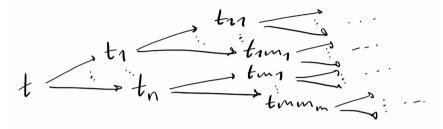


El árbol de ejecución



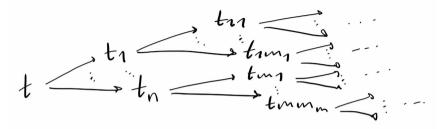


Todas las ramas del árbol de ejecución son finitas



Todas las ramas del árbol de ejecución son finitas

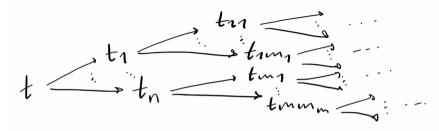
► Es conocida para sistemas clásicos



Todas las ramas del árbol de ejecución son finitas

- Es conocida para sistemas clásicos
- **E**s **importante** para λ -cálculos tipados

nos interesa demostrarla cuando definimos un nuevo cálculo



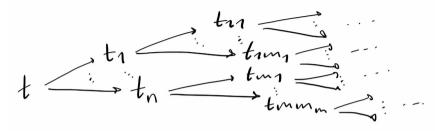
Todas las ramas del árbol de ejecución son finitas

- Es conocida para sistemas clásicos
- Es **importante** para λ -cálculos tipados

nos interesa demostrarla cuando definimos un nuevo cálculo

Es de las más difíciles de probar

nos interesa seguir encontrando formas de demostrarla



Todas las ramas del árbol de ejecución son finitas

- Es conocida para sistemas clásicos
- ► Es importante para λ-cálculos tipados

nos interesa demostrarla cuando definimos un nuevo cálculo

Es de las más difíciles de probar

nos interesa seguir encontrando formas de demostrarla

Dos técnicas

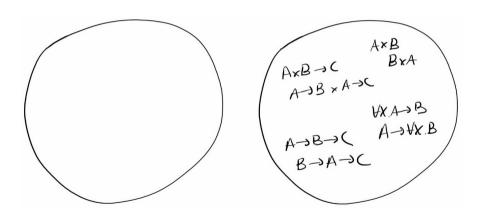
semántica reducibilidad sintáctica medidas decrecientes

Trabajo en progreso

con Alejandro Díaz-Caro

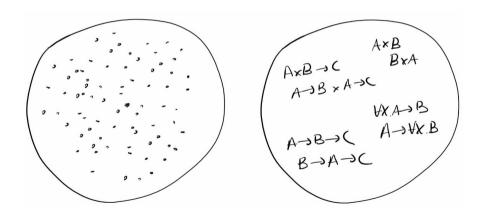
El método (semántico) de reducibilidad [Tait'67, Girard'72]

interpretación de tipos en conjuntos con buenas propiedades



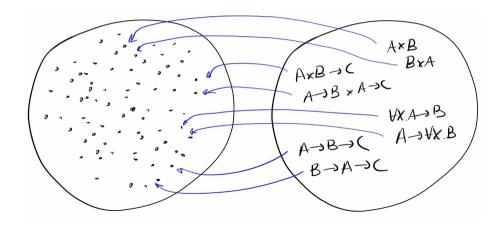
El método (semántico) de reducibilidad [Tait'67, Girard'72]

interpretación de tipos en conjuntos con buenas propiedades

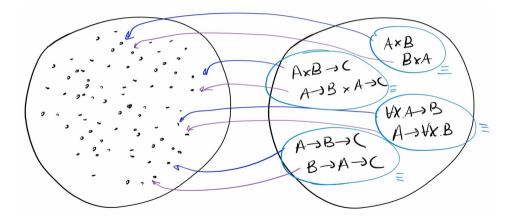


El método (semántico) de reducibilidad [Tait'67, Girard'72]

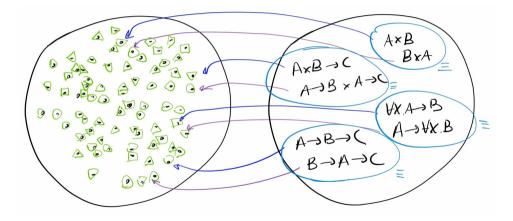
interpretación de tipos en conjuntos con buenas propiedades



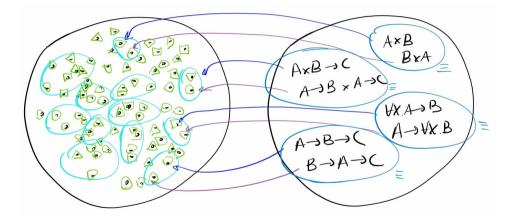
 λ -cálculo polimórfico módulo isomorfisos: equivalencias en tipos y en programas Los desafíos de terminación bajo isomorfismos



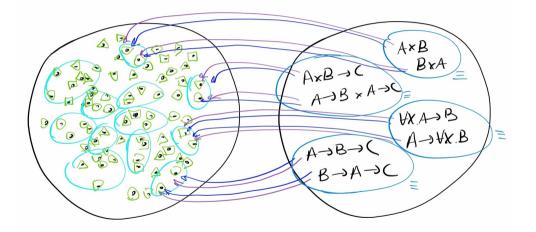
Reducibilidad à la Parigot: agregamos estructura a los candidatos



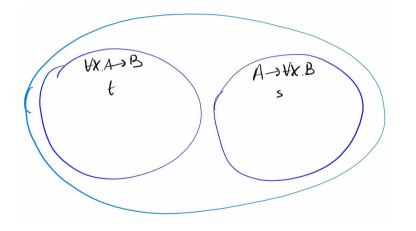
Candidatos nuevos uniendo existentes por isomorfismo



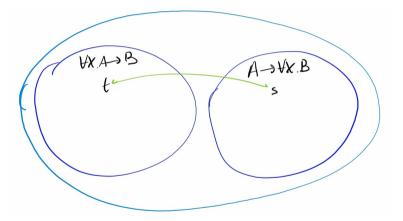
Asociación/interpretación compuesta: cómo asociar clases con clases



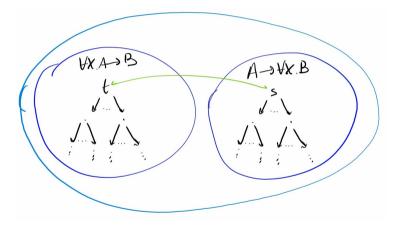
Metiéndonos en una clase de equivalencia de tipos



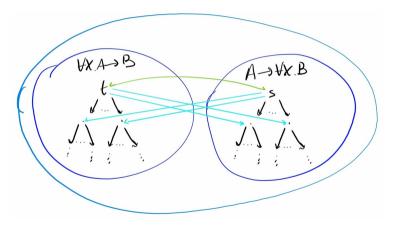
Hay programas relacionados por isomorfismo



Considerando el árbol de ejecución



Ahora comparten pasos de computación



equivalencia entre tipos

equivalencia entre términos WIP

Otro trabajo

con Pablo Barenbaum y Simona Ronchi della Rocca

El método (sintáctico) de medidas decrecientes [Gandy'80, de Vrijer'87]

función de programas en un orden bien fundado tal que decrece con cada paso de computación

$$\#: \Lambda \to \mathsf{Ord}$$
 $t \to s \implies \#(t) > \#(s)$

[Barenbaum, Ronchi della Rocca, S.'25]

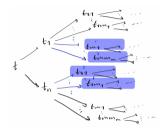
- Existen medidas decrecientes
 - ► Kfoury & Wells'95
 - ► Boudol'03
- La nuestra introduce mejoras
 - dominio más simple: números naturales
 - es completa: funciona para todas las ramas

[Barenbaum, Ronchi della Rocca, S.'25]

[Barenbaum, Ronchi della Rocca, S.'25]

1. Enriquecemos el árbol

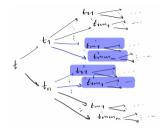




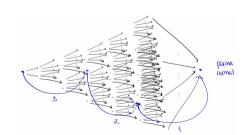
[Barenbaum, Ronchi della Rocca, S.'25]

1. Enriquecemos el árbol





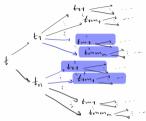
2. Reconstruimos parcialmente el árbol



[Barenbaum, Ronchi della Rocca, S.'25]

1. Enriquecemos el árbol





2. Reconstruimos parcialmente el árbol

3. Buscamos nodos irreproducibles post-ejecución

