Inferencia de Tipos

Paradigmas de Lenguajes de Programación

Facultad de Ciencias Exactas y Naturales Universidad de Buenos Aires

Abril - 2018

Tema del día

Inferencia

- Dada una expresión, ¿tiene tipo? ¿cuál es este tipo? ¿es el más general?
- Árbol Sintáctico
- Algoritmo de inferencia.
 unificación, sustituciones, variables de tipos, contextos, etc.

Algoritmo de inferencia (W)

Dado un término U sin anotaciones de tipos, hallar un término M tipable, un contexto Γ y un tipo σ , tal que:

- **1** Γ ▷ *M* : σ
- ② Erase(M)=U

si U es tipable, y demostrar que no lo es en caso contrario.

Ejemplos

• $(\lambda x.x)$ true

Algoritmo de inferencia (W)

Dado un término U sin anotaciones de tipos, hallar un término M tipable, un contexto Γ y un tipo σ , tal que:

- **1** Γ ▷ *M* : σ
- ② Erase(M)=U

si U es tipable, y demostrar que no lo es en caso contrario.

Ejemplos

• $(\lambda \ x.x) \ true \xrightarrow{\mathsf{algoritmo} \ \mathsf{W}} \emptyset \triangleright (\lambda \ x : \mathsf{Bool}.x) \ true : \mathsf{Bool}$

Algoritmo de inferencia (W)

Dado un término U sin anotaciones de tipos, hallar un término M tipable, un contexto Γ y un tipo σ , tal que:

- **1** Γ ▷ *M* : σ
- ② Erase(M)=U

si U es tipable, y demostrar que no lo es en caso contrario.

- $(\lambda x.x)$ true $\xrightarrow{\text{algoritmo W}} \emptyset \triangleright (\lambda x : Bool.x)$ true : Bool
- $(\lambda x.x)$ true y

Algoritmo de inferencia (W)

Dado un término U sin anotaciones de tipos, hallar un término M tipable, un contexto Γ y un tipo σ , tal que:

- **1** Γ ▷ *M* : σ

si U es tipable, y demostrar que no lo es en caso contrario.

- $(\lambda \ x.x) \ true \xrightarrow{\mathsf{algoritmo} \ \mathsf{W}} \emptyset \triangleright (\lambda \ x : Bool.x) \ true : Bool$
- $(\lambda x.x)$ true $y \xrightarrow{\text{algoritmo W}} \text{No tipa}$

Algoritmo de inferencia (W)

Dado un término U sin anotaciones de tipos, hallar un término M tipable, un contexto Γ y un tipo σ , tal que:

- **1** Γ ▷ *M* : σ

si U es tipable, y demostrar que no lo es en caso contrario.

- $(\lambda \ x.x) \ true \xrightarrow{\mathsf{algoritmo} \ \mathsf{W}} \emptyset \triangleright (\lambda \ x : Bool.x) \ true : Bool$
- $(\lambda x.x)$ true $y \xrightarrow{\text{algoritmo W}} \text{No tipa}$
- $y(\lambda x.x)$ true

Algoritmo de inferencia (W)

Dado un término U sin anotaciones de tipos, hallar un término M tipable, un contexto Γ y un tipo σ , tal que:

- **1** Γ ▷ *M* : σ

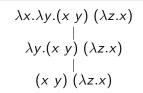
si U es tipable, y demostrar que no lo es en caso contrario.

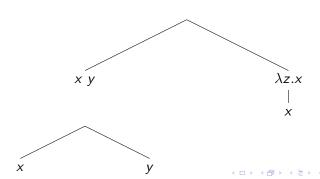
- $(\lambda \ x.x) \ true \xrightarrow{\mathsf{algoritmo} \ \mathsf{W}} \emptyset \triangleright (\lambda \ x : Bool.x) \ true : Bool$
- \bullet $(\lambda x.x)$ true $y \xrightarrow{\text{algoritmo W}} \text{No tipa}$
- $y (\lambda x.x) true \xrightarrow{\text{algoritmo W}} ??$

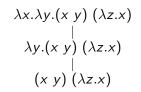
Aplicando el algoritmo

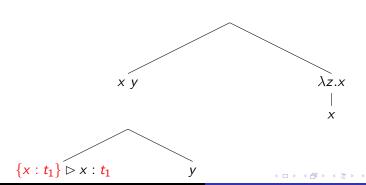
- $y(\lambda x.x)$ true
- if x then y else succ(y)
- $\lambda x.\lambda y.(x y)(\lambda z.x)$

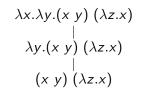
$$\lambda x.\lambda y.(x y) (\lambda z.x)$$

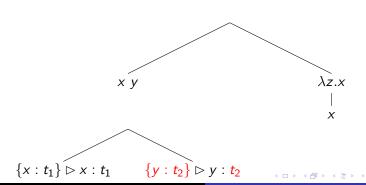


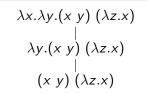


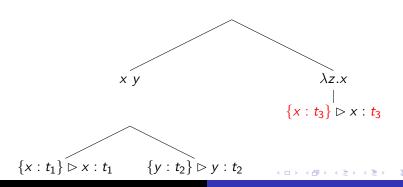








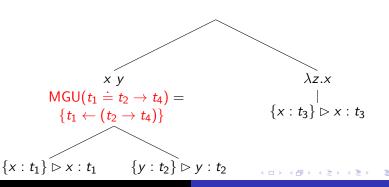




$$\lambda x.\lambda y.(x \ y) \ (\lambda z.x)$$

$$\lambda y.(x \ y) \ (\lambda z.x)$$

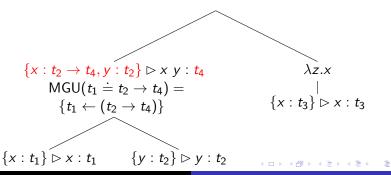
$$(x \ y) \ (\lambda z.x)$$



$$\lambda x.\lambda y.(x \ y) \ (\lambda z.x)$$

$$\lambda y.(x \ y) \ (\lambda z.x)$$

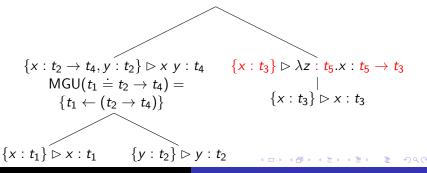
$$(x \ y) \ (\lambda z.x)$$



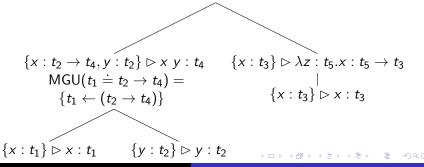
$$\lambda x.\lambda y.(x \ y) \ (\lambda z.x)$$

$$\lambda y.(x \ y) \ (\lambda z.x)$$

$$(x \ y) \ (\lambda z.x)$$



$$\begin{array}{c|c} \lambda x.\lambda y.(x\ y)\ (\lambda z.x)\\ & \downarrow\\ \lambda y.(x\ y)\ (\lambda z.x)\\ & \downarrow\\ (x\ y)\ (\lambda z.x)\\ \mathsf{MGU}(t_4 \doteq (t_5 \rightarrow t_3) \rightarrow t_6, t_2 \rightarrow t_4 \doteq t_3) = \end{array}$$



$$\lambda x.\lambda y.(x\ y)\ (\lambda z.x)$$

$$\lambda y.(x\ y)\ (\lambda z.x)$$

$$(x\ y)\ (\lambda z.x)$$

$$MGU(t_4 \doteq (t_5 \rightarrow t_3) \rightarrow t_6, t_2 \rightarrow t_4 \doteq t_3) =$$
no tiene solución, ya que debería ser $t_3 \doteq t_2 \rightarrow (t_5 \rightarrow t_3) \rightarrow t_6$
lo cual falla por occur check
$$\{x: t_2 \rightarrow t_4, y: t_2\} \rhd x\ y: t_4 \qquad \{x: t_3\} \rhd \lambda z: t_5.x: t_5 \rightarrow t_3$$

$$MGU(t_1 \doteq t_2 \rightarrow t_4) =$$

$$\{t_1 \leftarrow (t_2 \rightarrow t_4)\}$$

$$\{x: t_3\} \rhd x: t_3$$

Método del Árbol: paso por paso

- ① Convencerse de que tipa (...o de que no tipa).
- 2 Construir el árbol de análisis sintáctico.
- Aplicar las reglas sobre las hojas, indicando qué reglas, unificaciones y sustituciones se aplican en cada paso.
- Hacer lo mismo para los nodos internos a medida que sus hijos queden resueltos.
- Si se pudo tipar la raíz, listo. Si no, indicar qué fue lo que falló.