

SN del cálculo λ simplemente tipado.

$$N ::= \lambda x_1 \dots x_n. y \ N_1 \dots N_m$$

1) Consistencia.

$\vdash t : \alpha$ Por terminación $t \rightarrow s \in NF.$
 Υ

tip base

Por SR

$\vdash s : \alpha$

\parallel

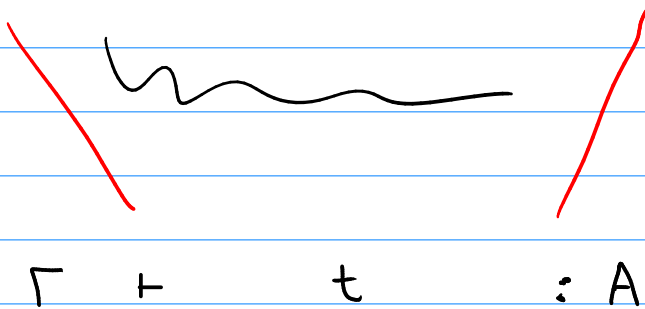
$\lambda x_1 \dots x_n. y \ N_1 \dots N_m$

$n > 0.$

Entonces $\vdash s : A \rightarrow B \neq \alpha.$

2) Complejidad de proof search (Propiedad de k subfórmula). Si $\Gamma \vdash t_0 : A$

$\exists t \ \tau e.$

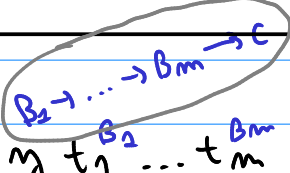


Todas las fórmulas que aparecen en las subderivaciones
 Son subfórmulas de A o de fórmulas de Γ .

$$\frac{x:A, y:B \vdash x:A}{x:A \vdash \lambda y. x : B \rightarrow A}$$

$$\vdash \lambda x y. x : A \rightarrow B \rightarrow A$$

$$\frac{\Gamma, x_1:A_1, \dots, x_n:A_n \vdash t_1 : B_1 \quad \dots \quad \Gamma, x_1:A_1, \dots, x_n:A_n \vdash t_n : B_n}{\Gamma \vdash \lambda x_1^{A_1} \dots x_n^{A_n}. y \ t_1^{B_1} \dots t_m^{B_m} : A}$$



$$\Gamma \vdash \lambda x_1^{A_1} \dots x_n^{A_n}. y \ t_1^{B_1} \dots t_m^{B_m} : A$$

$\Gamma \vdash ? : A$

PSPACE

$$A_1 \rightarrow \dots \rightarrow A_n \rightarrow C$$

Increasing Functionals (de Vrijer, '87) $A ::= \alpha \mid A \rightarrow A$

Idea: Interpretar los términos del λ -típico como funciones crecientes.

Para cada tipo A , definimos un tipo IF_A y un orden $<_A \subseteq IF_A \times IF_A$.

$$IF_\alpha = \mathbb{N} \quad <_\alpha = <_{\mathbb{N}}$$

$$IF_{(A \rightarrow B)} = \left\{ f: IF_A \rightarrow IF_B \mid \underbrace{f \text{ es creciente}} \right\}$$

$\forall a, b \in IF_A$. si $a <_A b$
entonces $f(a) <_B f(b)$.

$$\left(f <_{(A \rightarrow B)} g \right) \iff \forall a \in IF_A. f(a) <_B g(a)$$

Def. si $n \in \mathbb{N}$, dado $f \in IF_A$ definimos $f +_A n \in IF_A$.

$$m +_\alpha n := m + n$$

$$f +_{(A \rightarrow B)} n := \lambda a \in IF_A. f(a) +_B n$$

Lema. 1) $f +_A n \in IF_A$.

2) si $f <_A g$ entonces $(f +_A n) <_A (g +_A n)$.

Dem. Por ind. en A .

(α) 1) $m +_\alpha n \in IF_\alpha = \mathbb{N}$ ✓

2) si $m <_\alpha m'$ entonces $(m + n) < (m' + n)$. ✓

$(A \rightarrow B)$ 1) $f +_{A \rightarrow B} n \in IF_{A \rightarrow B}$

Qvq. si $a <_A a'$

$$\begin{aligned} (f +_{A \rightarrow B} n)(a) &< (f +_{A \rightarrow B} n)(a') \\ \parallel & \qquad \qquad \parallel \\ f(a) +_B n & \qquad \qquad f(a') +_B n \end{aligned}$$

Como $f \in IF_{A \rightarrow B}$, $f(a) <_B f(a')$.

Por el ítem 2 de la HI, concluimos.

2) Sup. que $f <_{A \rightarrow B} g$. Qvq. $f + n <_{A \rightarrow B} g + n$.

$$\begin{aligned} \text{Qvq. } \forall a \in IF_A. \quad (f +_{A \rightarrow B} n)(a) &<_B (g +_{A \rightarrow B} n)(a) \\ \parallel & \qquad \qquad \parallel \\ f(a) +_B n & \qquad \qquad g(a) +_B n \end{aligned}$$

Como $f <_{A \rightarrow B} g$, $f(a) <_B g(a)$.

Por ítem 2 de la HI, concluimos.

Lema. $f \in IF_A$, $f +_A 0 = f$.

Lema. Si $n < m$ entonces $f +_A n <_A f +_A m$.

Dem. Por ind. en A .

(a) $k + n < k + m$ ✓

$$(A \rightarrow B) \quad f +_{A \rightarrow B} n <_{A \rightarrow B} f +_{A \rightarrow B} m$$

Es decir $\forall a \in IF_A$.

$$f(a) +_B n <_B f(a) +_B m$$

Vale por HI.

$$f \in \text{IFA}.$$

Lema. $0 < n \Rightarrow f <_A f + n$

Dem. Ind. en A.

(α) $m < m + n \checkmark$

($A \rightarrow B$) $f <_{A \rightarrow B} f + n$

es decir $\forall a \in \text{IFA}. f(a) <_B f(a) + n \checkmark$ por HI.

Def. Por ind. en A definimos:

$$0_A \in \text{IFA}$$

Para cada $a \in \text{IFA}$, $a^*_A \in \mathbb{N}$.

$$0_\alpha := 0 \in \mathbb{N}$$

$$n^*_\alpha := n$$

$$0_{A \rightarrow B} := \lambda a \in \text{IFA}. 0_B + a^*_A$$

$\in \mathbb{N}$

$$f^*_{A \rightarrow B} := \underbrace{f(0_A)}^*_{I_B}$$

Lema. 1) Si $f <_A g$ entonces $f^*_{A \rightarrow B} < g^*_{A \rightarrow B}$.

2) $0_A \in \text{IFA}$

Dem. Ind. en A.

(α) $n < m \quad n^* = n < m = m^*$.

($A \rightarrow B$) sup. $f <_{A \rightarrow B} g$.

$$f^*_{A \rightarrow B} = f(0_A)^*_B$$

\wedge

$$g^*_{A \rightarrow B} = g(0_A)^*_B \checkmark$$

$$f < g, \quad f(0_A) < g(0_A), \quad \text{por HI.}$$

$\in \text{IFA}$

Queremos evaluar los términos del λ simplemente tipado.

- (1) si $\vdash t : A$ entonces $\llbracket t \rrbracket \in IF_A$.
- (2) si $t \rightarrow_{\beta} s$ entonces $\llbracket t \rrbracket \geq_A \llbracket s \rrbracket$.

Obs. \geq_A es bien fundado. (No existe una cadena infinita $a_1 \geq_A a_2 \geq_A a_3 \geq_A \dots$).

Dem.

Sup. $a_1 \geq_A a_2 \geq_A a_3 \geq_A \dots$

Por el lema anterior:

$$a_{1A}^* > a_{2A}^* > a_{3A}^* > \dots \quad (\text{Absurdo}).$$

Comentario.

si $\vdash t : A$ entonces $\llbracket t \rrbracket \in IF_A$.

¿Qué pasaría si $\Gamma \neq \emptyset$?

$$x : A \vdash x : A \quad \llbracket x \rrbracket_{\rho}$$

ρ es una asignación que a cada variable le da un valor.

Def. Decimos que ρ es compatible con $\Gamma = (x_1 : A_1, \dots, x_n : A_n)$ si

$$\rho(x_i) \in IF_{A_i} \quad \forall i \in 1..n$$

Def. • Si $\Gamma \vdash t : A$, y ρ es compatible con Γ ,

definimos $\llbracket t \rrbracket_\rho \in IF_A$ así:

$$\llbracket x \rrbracket_\rho = \rho(x) \in IF_A$$

$$\llbracket ts \rrbracket_\rho = \llbracket t \rrbracket_\rho (\llbracket s \rrbracket_\rho)$$

$IF_{A \rightarrow B}$

$$\frac{\Gamma, x:A \vdash t:B}{\Gamma \vdash \lambda x.t : A \rightarrow B}$$

$$\Gamma \vdash \lambda x.t : A \rightarrow B$$

$$\llbracket \lambda x^A. t^B \rrbracket_\rho = \lambda a \in IF_A. \underbrace{\llbracket t \rrbracket_{\rho[x \mapsto a]}}_{\in IF_B} +_B \underbrace{a^*}_{A^*} +_B 1$$

$IF_{A \rightarrow B}$

Ej.

$$\cdot \llbracket \lambda x^\alpha. x^\alpha \rrbracket = \lambda n \in \mathbb{N}. \llbracket x \rrbracket_{[x \mapsto n]} + n + 1$$

$$= \lambda n \in \mathbb{N}. 2n + 1$$

$$\cdot \llbracket \lambda x^\alpha. x^\alpha \rrbracket^* = (\lambda n \in \mathbb{N}. 2n + 1)(0)^* = 1$$

$$\cdot \llbracket \lambda x^{\alpha \rightarrow \alpha}. \lambda y^\alpha. x(y) \rrbracket =$$

$$= \lambda f \in \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}. \llbracket \lambda y^\alpha. x(y) \rrbracket_{[x \mapsto f]} +_{\alpha \rightarrow \alpha} \underbrace{f^*}_{\alpha \rightarrow \alpha} +_{\alpha \rightarrow \alpha} 1$$

$$= \lambda f \in \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}. \left(\lambda n \in \mathbb{N}. \llbracket x(y) \rrbracket_{[x \mapsto f, y \mapsto n]} + n + 1 \right)$$

$$+_{\alpha \rightarrow \alpha} \underbrace{f^*}_{\alpha \rightarrow \alpha} +_{\alpha \rightarrow \alpha} 1$$

$$= \lambda f \in \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}. \lambda n \in \mathbb{N}. f(f(n)) + n + f(0) + 2$$

$$\begin{aligned} & \cdot \llbracket \lambda x^{\alpha \rightarrow \alpha} . \lambda y^{\alpha} . x(x y) \rrbracket_{(\alpha \rightarrow \alpha) \rightarrow \alpha \rightarrow \alpha}^* \\ & = 0_{\alpha \rightarrow \alpha} (0_{\alpha \rightarrow \alpha} (0)) + 0 + 0_{\alpha \rightarrow \alpha} (0) + 2 = 2 \end{aligned}$$

Lema.

1) Si $x \notin \text{fv}(t)$ entonces $\llbracket t \rrbracket_{\mathcal{F}} = \llbracket t \rrbracket_{\mathcal{F}[x \mapsto c]}$

$x : C$
 $c \in \text{IF}_C.$

2) $\forall t, s. \llbracket t \{x := s\} \rrbracket_{\mathcal{F}} = \llbracket t \rrbracket_{\mathcal{F}[x \mapsto \llbracket s \rrbracket_{\mathcal{F}}]}$

Dem.

1) Por ind. en t .

Var. $(y \neq x) \llbracket y \rrbracket_{\mathcal{F}} = \mathcal{F}(y) = (\mathcal{F}[x \mapsto c])(y) = \llbracket y \rrbracket_{\mathcal{F}[x \mapsto c]}.$

App. $\llbracket ts \rrbracket_{\mathcal{F}} = \llbracket t \rrbracket_{\mathcal{F}} (\llbracket s \rrbracket_{\mathcal{F}})$

$\stackrel{\text{HI}}{=} \llbracket t \rrbracket_{\mathcal{F}[x \mapsto c]} (\llbracket s \rrbracket_{\mathcal{F}[x \mapsto c]}) = \llbracket ts \rrbracket_{\mathcal{F}[x \mapsto c]}.$

Lem. $\llbracket \lambda y^A . t^B \rrbracket_{\mathcal{F}} = \lambda a \in \text{IF}_A . \llbracket t \rrbracket_{\mathcal{F}[y \mapsto a]} + a_A^* + 1$

$\stackrel{\text{HI}}{=} \lambda a \in \text{IF}_A . \llbracket t \rrbracket_{\mathcal{F}[y \mapsto a][x \mapsto c]} + a_A^* + 1$

$\stackrel{\text{HI}}{=} \llbracket \lambda y . t \rrbracket_{\mathcal{F}[x \mapsto c]}.$

$$2) \forall t, s. \llbracket t \{x := s\} \rrbracket_f = \llbracket t \rrbracket_f [x \mapsto \llbracket s \rrbracket_f]$$

Dem. Ind. en t.

var. $t = x. \llbracket s \rrbracket_f = \llbracket x \rrbracket_f [x \mapsto \llbracket s \rrbracket_f]$

$t = y \neq x. \llbracket y \rrbracket_f = f(y) = (f[x \mapsto \llbracket s \rrbracket_f])(y) = \llbracket y \rrbracket_f [x \mapsto c].$

App. Por HI.

Lam. Por HI.

Lema. 1) $\llbracket t \rrbracket_f \in IF_A \quad (\Gamma \vdash t : A)$

2) Si $x \in fv(t) \quad \gamma \quad c <_c c' \quad \begin{matrix} x : C \\ c, c' \in IF_c. \end{matrix}$

$$\llbracket t \rrbracket_f [x := c] <_A \llbracket t \rrbracket_f [x := c'] .$$

Dem. Ind. en t.

var. 1) $\llbracket x \rrbracket_f = f(x) \in IF_A$

2) Como $x \in fv(t), \quad t = x.$

$$\llbracket x \rrbracket_f [x := c] = c < c' = \llbracket x \rrbracket_f [x := c'] .$$

App. 1) $\llbracket t s^A \rrbracket_f = \llbracket t \rrbracket_f (\llbracket s \rrbracket_f) \in IF_B.$

Qva: $\in IF_B$

$\in IF_{A \rightarrow B} \quad \in IF_A$
Por HI

1) 2) Sup. $x \in fv(t, s)$.

$\left\{ \begin{array}{l} \text{si } x \in fv(t) \cap fv(s): \\ \llbracket t, s \rrbracket_{\rho[x \mapsto c]} = \llbracket t \rrbracket_{\rho[x \mapsto c]} (\llbracket s \rrbracket_{\rho[x \mapsto c]}) \\ \text{Pon HI} \leftarrow < \llbracket t \rrbracket_{\rho[x \mapsto c']} (\llbracket s \rrbracket_{\rho[x \mapsto c]}) \\ < \llbracket t \rrbracket_{\rho[x \mapsto c']} (\llbracket s \rrbracket_{\rho[x \mapsto c']}) \\ = \llbracket t, s \rrbracket_{\rho[x \mapsto c']} \\ \text{si } x \in fv(t) \setminus fv(s): \\ < \\ = \\ \text{si } x \in fv(s) \setminus fv(t): \\ < \\ = \\ < \end{array} \right.$

Lem.

1) $\llbracket \lambda y. t \rrbracket_{\rho}$ ove. $\in IF_{A \rightarrow B}$

$\lambda a \in IF_A. \llbracket t \rrbracket_{\rho[y \mapsto a]} \uparrow_B a_A^* \uparrow_B 1$
Pon HI. $\in IF_B$

Veamos que es creciente.

Sean $a <_A a'$. Entonces:

$\llbracket t \rrbracket_{\rho[y \mapsto a]} \uparrow_B a_A^* \uparrow_B 1$
 $< \llbracket t \rrbracket_{\rho[y \mapsto a']} \uparrow_B a_A^* \uparrow_B 1$ Pon HI
 $< \llbracket t \rrbracket_{\rho[y \mapsto a']} \uparrow_B (a')_A^* \uparrow_B 1$

ove.

2) $\llbracket \lambda y. t \rrbracket_{\rho[x \mapsto c]} <_{A \rightarrow B} \llbracket \lambda y. t \rrbracket_{\rho[x \mapsto c']}$ si $c < c'$

Como $x \in fv(\lambda y. t)$, también $x \in fv(t)$.

$$\begin{aligned} \llbracket \lambda y. t \rrbracket_{\rho[x \mapsto c]} &= \lambda a \in \text{IF}_A. \llbracket t \rrbracket_{\rho[x \mapsto c][y \mapsto a]} + a_A^* + 1 \\ &< \lambda a \in \text{IF}_A. \llbracket t \rrbracket_{\rho[x \mapsto c']} [y \mapsto a] + a_A^* + 1 \\ &= \llbracket \lambda y. t \rrbracket_{\rho[x \mapsto c']}. \end{aligned}$$

Prop. Si $t \xrightarrow{\beta\eta} s$ y $\Gamma \vdash t : A$
 entonces
 $\llbracket t \rrbracket_{\rho} \geq_A \llbracket s \rrbracket_{\rho}$ (para cualquier asignación ρ).

Dem. Por ind. en t .

- Var $t = x$. Trivial.
- App. $t = ur \rightarrow s$.
 Hay tres subcasos:

App.1: Reducción en la raíz.

$$t = (\lambda x. u') r \longrightarrow u' \{x := r\} = s$$

$$\begin{aligned} \llbracket (\lambda x. u') r \rrbracket_{\rho} &= \llbracket \lambda x. u' \rrbracket_{\rho} (\llbracket r \rrbracket_{\rho}) \\ &= \llbracket u' \rrbracket_{\rho[x \mapsto \llbracket r \rrbracket_{\rho}]} + \llbracket \llbracket r \rrbracket_{\rho} \rrbracket_A^* \begin{matrix} + \\ B \end{matrix} 1 \\ &> \llbracket u' \rrbracket_{\rho[x \mapsto \llbracket r \rrbracket_{\rho}]} \\ &= \llbracket u' \{x := r\} \rrbracket_{\rho} \end{aligned}$$

App. 2 Reducción a la itg.

$$\frac{u \rightarrow u'}{ur \rightarrow u'r}$$

Por h.i. $\llbracket u \rrbracket_p > \llbracket u' \rrbracket_p$.

$$\llbracket ur \rrbracket_p = \llbracket u \rrbracket_p (\llbracket r \rrbracket_p)$$

$$> \llbracket u' \rrbracket_p (\llbracket r \rrbracket_p) = \llbracket u'r \rrbracket_p$$

App. 3 Reducción a la der. (similar)

Lam.
$$\frac{u \rightarrow u'}{\lambda x. u \rightarrow \lambda x. u'}$$

Por h.i. $\llbracket u \rrbracket_p > \llbracket u' \rrbracket_p$.

$$\llbracket \lambda x. u \rrbracket_p = \lambda a \in \mathcal{I}F_A. \llbracket u \rrbracket_{p[x \mapsto a]} \dagger_B a_A^* + 1$$

$$> \lambda a \in \mathcal{I}F_A. \llbracket u' \rrbracket_{p[x \mapsto a]} \dagger_B a_A^* + 1$$

$$= \llbracket \lambda x. u' \rrbracket_p$$

Pues para todo $a \in \mathcal{I}F_A$:

$$\llbracket u \rrbracket_{p[x \mapsto a]} \dagger_B a_A^* + 1 > \llbracket u' \rrbracket_{p[x \mapsto a]} \dagger_B a_A^* + 1$$

Teorema. El C - λ simplemente tipado es SN.

(Consecuencia de lo anterior).

$$\lambda x. tx \xrightarrow{\eta} t \quad \text{con } x \notin \text{fv}(t)$$

$$\llbracket \lambda x. tx \rrbracket_p > \llbracket t \rrbracket_p$$