Lenguajes de Programación 2020-1 Facultad de Ciencias UNAM Ejercicio Semanal 8

Sandra del Mar Soto Corderi Edgar Quiroz Castañeda

10 de octubre del 2019

- 1. Encontrar el tipo mas general para las siguientes expresiones de Cálculo Lambda utilizando el algoritmo de inferencia de tipos W.
 - a) and = $\lambda x \lambda y.xy$ true Primero

$$\frac{x:X\in\Gamma_1=\{x:X\}}{\frac{\varnothing|\Gamma_1\vdash x:X}{}}\operatorname{Var}\quad \frac{y:Y\in\Gamma_2=\{y:y\}}{\varnothing|\Gamma_2\vdash y:Y}\operatorname{Var}\quad \frac{S=\varnothing}{Z_1 \text{ fresh}}}{(\varnothing\cup\{X\})\cap(\varnothing\cup\{Y\})=\varnothing}\operatorname{App}$$

$$R_1=\{X=Y\mapsto Z_1\}|\Gamma_3=\Gamma_1\cup\Gamma_2\vdash xy:Z_1$$

Luego

$$\frac{Anterior}{R|\Gamma_3 \vdash xy:Z_1} \text{ App } \frac{S = \varnothing}{\varnothing|\varnothing \vdash \mathsf{true}:Bool} \text{ Ax } \frac{Z_2 \text{ fresh}}{(\varnothing \cup \{X,Y\}) \cap (\varnothing \cup \varnothing) = \varnothing} \text{ App } \frac{R_2 = \{Z_1 = Bool \mapsto Z_2\} \cup R|\Gamma_3 \vdash xy\mathsf{true}:Z_2}{R_2|\Gamma_4 = \Gamma_3 \backslash \{y:Y\} \vdash \lambda y.xy\mathsf{true}:Y \mapsto Z_2} \text{ Lam } \frac{R_2|\varnothing = \Gamma_4 \backslash \{x:X\} \vdash \lambda x.\lambda y.xy\mathsf{true}:X \mapsto (Y \mapsto Z_2)}{R_2|\varnothing = \Gamma_4 \backslash \{x:X\} \vdash \lambda x.\lambda y.xy\mathsf{true}:X \mapsto (Y \mapsto Z_2)} \text{ Lam}$$

Con $R_2 = \{X = Y \mapsto Z_1, Z_1 = Bool \mapsto Z_2\}$, que unificado es $\{X = Y \mapsto (Bool \mapsto Z_2)\}$ Por lo que la expresión tiene tipo

$$\lambda x.\lambda y.xy$$
true : $(Y \mapsto (Bool \mapsto Z_2)) \mapsto (Y \mapsto Z_2)$

b) or = $\lambda x \lambda y.x$ trueyPrimero

$$\frac{x:X\in\Gamma_1=\{x:X\}}{\frac{\varnothing|\Gamma_1\vdash x:X}} \text{ Var } \frac{S=\varnothing}{\varnothing|\varnothing\vdash \mathsf{true}:Bool} \text{ Ax } \frac{Z_1 \text{ fresh}}{(\varnothing\cup\{X\})\cap(\varnothing\cup\varnothing)=\varnothing} \text{ App}$$

$$R_1=\{X=\mathsf{Bool}\mapsto Z_1\}|\Gamma_1\vdash x \mathsf{true}:Z_1$$

Luego

$$\frac{Anterior}{R_1|\Gamma_1 \vdash x\mathtt{true} : Z_1} \ \operatorname{App} \quad \frac{y : Y \in \Gamma_2 = \{y : y\}}{\varnothing |\Gamma_2 \vdash y : Y} \ \operatorname{Var} \quad \begin{array}{c} S = \{X = \mathtt{Bool} \mapsto Z_1\} \\ Z_2 \ \mathtt{fresh} \\ (\{X, Z_1\} \cup \{X\}) \cap (\varnothing \cup \varnothing) = \varnothing \end{array} \\ \frac{R_2 = \{Z_1 = Y \mapsto Z_2\} \cup R_1|\Gamma_3 = \Gamma_1 \cup \Gamma_2 \vdash x\mathtt{true}y : Z_2}{R_2|\Gamma_3 \vdash x\mathtt{true}y : Z_2} \ \operatorname{App} \\ \frac{R_2|\Gamma_3 \vdash x\mathtt{true}y : Z_2}{R_2|\Gamma_4 = \Gamma_3 \backslash \{y : Y\} \vdash \lambda y. x\mathtt{true}y : Y \mapsto Z_2} \ \operatorname{Lam} \\ \frac{R_2|\varnothing = \Gamma_4 \backslash \{x : X\} \vdash \lambda x. \lambda y. x\mathtt{true}y : X \mapsto (Y \mapsto Z_2)} \end{array} \ \operatorname{Lam}$$

Con $R_2 = \{X = \mathsf{Bool} \mapsto Z_1, Z_1 = Y \mapsto Z_2\}.$ Unificando tenemos que $\{X = Bool \mapsto (Y \mapsto Z_2)\}.$ Por lo que la expresión tiene tipo

$$\lambda x.\lambda y.x\mathtt{true}y:(Bool\mapsto (Y\mapsto Z_2))\mapsto (Y\mapsto Z_2)$$

c) snd = $\lambda p.p$ false

$$\frac{p:P\in\Gamma=\{p:P\}}{\frac{\varnothing|\Gamma\vdash p:P}{}} \ \mathrm{Var} \quad \frac{S=\varnothing}{\frac{\varnothing|\varnothing\vdash \mathrm{false}:Bool}{}} \ \mathrm{Ax} \quad \frac{Z \ \mathrm{fresh}}{(\varnothing\cup\{P\})\cap(\varnothing\cup\varnothing)=\varnothing}}{\frac{R=\{P=Bool\mapsto Z\}|\Gamma\vdash p\mathrm{false}:Z}{R|\varnothing=\Gamma\backslash\{p:P\}\vdash \lambda p.p\mathrm{false}:P\mapsto Z}} \ \mathrm{Lam}$$

Y como $R = \{P = Bool \mapsto Z\}$ ya está unificado, entonces el tipo de la expresión es

$$\lambda p.p \mathtt{false} : (Bool \mapsto Z) \mapsto Z$$