

PLP - Práctica 4: Subtipado

Zamboni, Gianfranco

2 de marzo de 2018

Reglas de subtipado

4.1. Ejercicio 1

1)

$$\frac{\{y\} \subseteq \{x, y, z\} \quad y : Nat = y : Nat}{\{x : Nat, y : Nat, z : Nat\} <: \{y : Nat\}} \text{S-Rcd}$$

Esta demostración no es única porque existe la regla *S-Trans* que nos permite probar la transitividad de los tipos, si hubiesemos decidido usarla para primero conseguir un supertipo $\{x : Nat, y : Nat\}$ del primer término y luego probar que ese supertipo es subtipo de $\{y : Nat\}$ entonces también hubiese sido una demostración válida.

2)

$$\frac{\frac{\frac{\emptyset \subseteq \{x, y, z\}}{\{x : Nat, y : Nat\} <: \{\}} \text{S-Rcd} \quad \frac{\{x\} \subseteq \{x, y\} \quad x : Nat = x : Nat}{\{x : Nat, y : Nat\} <: \{x : Nat\}} \text{S-Rcd} \quad \frac{\emptyset \subseteq \{x, y, z\}}{\{x : Nat\} <: \{\}} \text{S-Rcd}}{\{x : Nat, y : Nat\} <: \{\}} \text{S-Trans}$$

4.2. Ejercicio 2

1) Los registros tienen subtipos infinitos porque dado el tipo de un registro $\omega = \{l_i : \sigma_i\}_{i \in 1..n}$, entonces cualquier tipo de la forma $\omega' = \{l_i : \tau_i\}_{i \in 1..k}$ con $k \geq n$ tal que $\tau_i <: \sigma_i^{i \in 1..n}$ es subtipo del tipo de ω .

Top tiene como subtipo a los registros y los registros tienen infinitos subtipos, entonces *Top* tiene infinitos subtipos.

Por *S-Arrow*, los subtipos de una función $\sigma \rightarrow \tau$ son los tipos de la forma $\sigma' \rightarrow \tau'$ tal que $\sigma <: \sigma'$ y $\tau' <: \tau$. En particular si τ es de tipo registro, entonces τ tiene infinitos subtipos, por lo que $\sigma \rightarrow \tau$ también los tiene (son las funciones que devuelven registros).

2) *Top* no tiene supertipos.

Los registros tienen una cantidad finita de supertipos, siendo el máximo registro $\{\} <: Top$

Otra vez, hay casos en que las funciones tienen infinitos supertipos y es cuando toman como parámetro a un registro. Esto es porque la regla *S-Arrow* es contravariante respecto del tipo del parámetro de la función, es decir, para que un tipo $\sigma \rightarrow \tau$ sea supertipo de $\sigma' \rightarrow \tau$ tiene que valer que $\sigma <: \sigma'$. Y si σ es un registro, entonces tiene infinitos subtipos.

4.3. Ejercicio 3

1) $S = Top$

2) Si solo consideramos los tipos básicos *Bool*, *Nat*, *Int*, *Float*, entonces $S = \text{Bool}$, pero cuando empezamos a considerar registros o listas u otros tipos, entonces, los “mínimos” de cada tipo no están relacionados de ninguna forma, incluso, en el caso de los registros, ese mínimo nisiquiera existe.

3) Por S-Arrow, tenemos que $S_1 \rightarrow S_2 <: T_1 \rightarrow T_2$ si $T_1 <: S_1$ y $T_2 <: S_2$.

El primer caso es el punto 1), el segundo es el punto 2).

4) Es similar al anterior pero con los casos invertidos.

4.4. Ejercicio 4

1) $T <: S \xLeftrightarrow[\text{S-Trans}} T <: T \wedge T <: S \xLeftrightarrow[\text{S-Arrow}} S \rightarrow T <: T \rightarrow T$

2) Si $S = \text{Bool}$ y $T = \text{Top}$, entonces $\{x : \text{Bool}, y : \text{Top}\}$ tiene 26 supertipos y el tipo $\text{Bool} \rightarrow \text{Top}$ solo tiene como supertipo a Top , porque *Bool* no tiene subtipos y *Top* no tiene supertipos.

3) Si $S = \text{Top}$ y $T = \text{Top}$, entonces $\{x : \text{Top}, y : \text{Top}\}$ tiene como supertipos a $\{x : \text{Top}\}$, $\{y : \text{Top}\}$, $\{\}$ y a Top y el tipo $\text{Top} \rightarrow \text{Top}$ tiene infinitos por el ejercicio 2.

4.5. Ejercicio 5

Subtipado en el contexto de tipado