

Ejercicio 11 (Debilitamiento y fortalecimiento)

Demostrar las siguientes propiedades, procediendo por inducción en la derivación del juicio correspondiente:

1. Si $\Gamma \vdash M : \sigma$: σ es un juicio de tipado derivable y x es una variable que no aparece en Γ , entonces $\Gamma, x : \tau \vdash M : \sigma$ es derivable para todo tipo τ . Esta regla se conoce como *debilitamiento* o *weakening*.
2. Si $\Gamma, x : \tau \vdash M : \sigma$: σ es un juicio de tipado derivable tal que x no aparece libre en M , entonces $\Gamma \vdash M : \sigma$ es derivable para todo tipo τ . Esta regla se conoce como *fortalecimiento* o *strengthening*.
3. Dar un contraejemplo para fortalecimiento en el caso en el que x aparece libre en M .

1) Vamos a hacer inducción sobre las reglas de derivación

La H.i va a ser que $\Gamma \vdash M : \sigma \forall M$. La H.i va a ser que podemos demostrar "la parte de arriba" de las reglas de derivación y vamos a probar que $\Gamma, x : t \vdash M : \sigma$ "se le agrega".

Caso ax:

$\frac{}{\Gamma \vdash M : \sigma} \text{ax} \iff (M : \sigma) \in \Gamma$. Por lo que $\Gamma, x : t \vdash M : \sigma$ sigue siendo válido \forall término x y \forall tipo t porque $(M : \sigma) \in \Gamma$.

Caso ax true (y ax false):

$\frac{}{\Gamma \vdash \text{true} : \text{Bool}} \text{ax true} \forall \Gamma$, por lo que también vale para: $\frac{}{\Gamma, x : t \vdash \text{true} : \text{Bool}} \text{ax true}$.

Caso \rightarrow_i :

Por H.i $\Gamma, y : \epsilon \vdash M : \sigma$

$\frac{\Gamma, y : \epsilon \vdash M : \sigma}{\Gamma \vdash \lambda y : \epsilon. M : \epsilon \rightarrow \sigma} \rightarrow_i$ $\frac{\text{Por H.i en } d}{\Gamma, x : t, y : \epsilon \vdash M : \sigma} \rightarrow_i$
 $\frac{}{\Gamma, x : t \vdash \lambda y : \epsilon. M : \epsilon \rightarrow \sigma} \rightarrow_i$

Por H.i si $\Gamma, y : \epsilon \vdash M : \sigma \rightarrow \Gamma, y : \epsilon, x : t \vdash M : \sigma$.

Caso \rightarrow_e :

Por H.i $\Gamma \vdash M : \sigma \rightarrow \epsilon$ y $\Gamma \vdash N : \sigma$

$d_1 \left\{ \frac{\Gamma \vdash M : \sigma \rightarrow \epsilon \quad \Gamma \vdash N : \sigma}{\Gamma \vdash MN : \epsilon} \right\} d_2$ $\frac{\text{Por H.i en } d_1 \quad \text{Por H.i en } d_2}{\Gamma, x : t \vdash M : \sigma \rightarrow \epsilon \quad \Gamma, x : t \vdash N : \sigma} \rightarrow_e$
 $\frac{}{\Gamma, x : t \vdash MN : \epsilon} \rightarrow_e$

Por H.i si $\Gamma \vdash M : \sigma \rightarrow \epsilon \rightarrow \Gamma, x : t \vdash M : \sigma \rightarrow \epsilon$

Por H.i si $\Gamma \vdash N : \sigma \rightarrow \Gamma, x : t \vdash N : \sigma$

Caso if

Por H.i $\Gamma \vdash M : \text{Bool}$, $\Gamma \vdash P : \sigma$ y $\Gamma \vdash Q : \sigma$

$d_1 \left\{ \frac{\Gamma \vdash M : \text{Bool} \quad \Gamma \vdash P : \sigma \quad \Gamma \vdash Q : \sigma}{\Gamma \vdash \text{if } M \text{ then } P \text{ else } Q : \sigma} \text{if} \right\} d_3$ $\frac{\text{Por H.i en } d_1 \quad \text{Por H.i en } d_2 \quad \text{Por H.i en } d_3}{\Gamma, x : t \vdash M : \text{Bool} \quad \Gamma, x : t \vdash P : \sigma \quad \Gamma, x : t \vdash Q : \sigma} \text{if}$
 $\frac{}{\Gamma, x : t \vdash \text{if } M \text{ then } P \text{ else } Q : \sigma} \text{if}$

- Por Hi si $\Gamma \vdash M: \text{Bool} \rightarrow \Gamma, x:t \vdash M: \text{Bool}$

- Por Hi si $\Gamma \vdash P:\emptyset \rightarrow \Gamma, x:t \vdash P:\emptyset$

- Por Hi si $\Gamma \vdash Q:\emptyset \rightarrow \Gamma, x:t \vdash Q:\emptyset$

2) Para probarlo formalmente lo hacemos igual que *wakening*.

- Caso ax :

$\frac{}{\Gamma, x:t \vdash M:\emptyset} \text{ax}$ con $x \notin \text{FV}(M) \leftrightarrow M:\emptyset \in \Gamma$ porque $\Gamma \vdash M:\emptyset$ sin importar que $x:t \notin \Gamma$ ya que no cambia nada si $x:t$ esta o no en Γ ya que no aporta nada para concluir que $\Gamma \vdash M:\emptyset$.

- Caso axTrue (y axFalse)

$\frac{}{\Gamma, x:t \vdash \text{True}:\text{Bool}} \text{axT}$ como vale $\Gamma \vdash \text{True}:\text{Bool}$ \forall contexto Γ , entonces vale tambien \forall contexto $\Gamma' / x:t \notin \Gamma'$.

- Caso \rightarrow_i :

- Por Hi $\Gamma, x:t, y:\epsilon \vdash M:\emptyset$ y $x \notin \text{FV}(M)$

$$\frac{\frac{}{\Gamma, x:t, y:\epsilon \vdash M:\emptyset} d}{\Gamma, x:t \vdash \lambda y:\epsilon. M:\epsilon \rightarrow \emptyset} \rightarrow_i \quad \frac{\text{vale x Hi en d}}{\frac{}{\Gamma, y:\epsilon \vdash M:\emptyset} \rightarrow_i} \rightarrow_i$$

- Por Hi si $\Gamma, x:t, y:\epsilon \vdash M:\emptyset$ y $x \notin \text{FV}(M) \rightarrow \Gamma, y:\epsilon \vdash M:\emptyset$. ya que existe una derivacion por Hi.

- Caso \rightarrow_e :

- Por Hi $\Gamma, x:t \vdash M:\emptyset \rightarrow \epsilon, x \notin \text{FV}(M), \Gamma, x:t \vdash N:\emptyset$ y $x \notin \text{FV}(N)$

$$d_1 \left\{ \frac{}{\Gamma, x:t \vdash M:\emptyset \rightarrow \epsilon} d_2 \right\} \frac{\text{vale x Hi en } d_1 \text{ vale x Hi en } d_2}{\frac{}{\Gamma \vdash M:\emptyset \rightarrow \epsilon} \frac{}{\Gamma \vdash N:\emptyset} \rightarrow_e} \rightarrow_e$$

- Por Hi si $\Gamma, x:t \vdash M:\emptyset \rightarrow \epsilon$ y $x \notin \text{FV}(M) \rightarrow \Gamma \vdash M:\emptyset \rightarrow \epsilon$.

- Por Hi si $\Gamma, x:t \vdash N:\emptyset$ y $x \notin \text{FV}(N) \rightarrow \Gamma \vdash N:\emptyset$.

- Caso if :

- Por Hi $\Gamma, x:t \vdash M:\text{Bool}, \Gamma, x:t \vdash P:\emptyset, \Gamma, x:t \vdash Q:\emptyset$ y $x \notin \text{FV}(M), x \notin \text{FV}(P)$ y $x \notin \text{FV}(Q)$.

$$d_1 \left\{ \frac{}{\Gamma, x:t \vdash M:\text{Bool}} d_2 \right\} \frac{\text{vale x Hi en } d_1 \text{ vale x Hi en } d_2 \text{ vale x Hi en } d_3}{\frac{}{\Gamma \vdash M:\text{Bool}} \frac{}{\Gamma \vdash P:\emptyset} \frac{}{\Gamma \vdash Q:\emptyset} \text{if}} \text{if}$$

• For $\forall i \in \Gamma, x:T \vdash M: \text{Bool}$ y $x \notin FV(M) \rightarrow \Gamma \vdash M: \text{Bool}$

• For $\forall i \in \Gamma, x:T \vdash P: \circ$ y $x \notin FV(M) \rightarrow \Gamma \vdash P: \circ$

• For $\forall i \in \Gamma, x:T \vdash Q: \circ$ y $x \notin FV(M) \rightarrow \Gamma \vdash Q: \circ$

3) Si tenemos por ejemplo $x: \text{Bool}$ y la expr:

$\lambda y: \text{Bool}. \text{if } y \text{ Then } x \text{ else False}: \text{Bool} \rightarrow \text{Bool}$.

No nos podemos deshacer de la hipotesis $x: \text{Bool}$ porque si no no vamos a poder demostrar el tipo de la expr:

$\frac{\text{OK} \quad \text{No podemos deshacerla}}{y: \text{Bool} \vdash y: \text{Bool} \quad x: \text{Bool} \vdash x: \text{Bool} \quad y: \text{Bool} \vdash \text{False}: \text{Bool}} \text{if}$
 $\frac{y: \text{Bool} \vdash \text{if } y \text{ Then } x \text{ else False}: \text{Bool}}{\vdash \lambda y: \text{Bool}. \text{if } y \text{ Then } x \text{ else False}: \text{Bool} \rightarrow \text{Bool}} \rightarrow_i$

en cominga si $x: \text{Bool} \in \Gamma$.

$\frac{\text{OK} \quad \text{OK} \quad \text{OK}}{x: \text{Bool}, y: \text{Bool} \vdash y: \text{Bool} \quad x: \text{Bool}, y: \text{Bool} \vdash x: \text{Bool} \quad x: \text{Bool}, y: \text{Bool} \vdash \text{True}: \text{Bool}} \text{if}$
 $\frac{x: \text{Bool}, y: \text{Bool} \vdash \text{if } y \text{ Then } x \text{ else False}: \text{Bool}}{x: \text{Bool} \vdash \lambda y: \text{Bool}. \text{if } y \text{ Then } x \text{ else False}: \text{Bool} \rightarrow \text{Bool}} \rightarrow_i$