

Lemma 3 Per ogni  $A_1, A_2$  se  $A_1 \Downarrow_s M_1$  e  $A_2 \downarrow \{A_1/x\} \Downarrow_s M_2$  allora  
 $A_2 \downarrow \{M_1/x\} \Downarrow_s M_2$ . ①

Proof Le prove  $\bar{i}$  per induzione sulle profondità (rule induction) della derivazione  $A_2 \downarrow \{A_1/x\} \Downarrow_s M_2$ . Andiamo quindi a vedere le possibili regole di inferenza utilizzate per ultime per la costruzione dell'albero di derivazione.

Case Box: Ultima regola applicata è l'omogeneo  $\frac{-}{M \Downarrow_s N}$ .  
 Questo vorrebbe dire che  $A_2 = M$  e  
 $A_2 \downarrow \{A_1/x\} = A_2 \downarrow \{M_1/x\} = M \Downarrow_s M_2$ .

Case Induttivo 1: Regole delle somme. Da fare per esercizio.

Case Induttivo 2: Sia (let-strict) l'ultima regola di inferenza usata per la derivazione del giudizio  $A_2 \downarrow \{A_1/x\} \Downarrow_s M_2$ . Questo vuol dire che  $A_2 \downarrow \{A_1/x\}$  sarà un programma di tipo let, e quindi anche  $A_2$ . Sia allora  $A_2 \stackrel{\text{def}}{=} \text{let } y = A_3 \text{ in } A_4$ , per qualche  $y, A_3$  e  $A_4$ . Ci sono due casi possibili:

1)  $y \neq x$

In questo caso,  $A_2 \downarrow \{A_1/x\} = (\text{let } y = A_3 \downarrow \{A_1/x\} \text{ in } A_4 \downarrow \{A_1/x\}) \Downarrow_s M_2$ .

Per definizione delle regole semantiche (let-strict) ciò è possibile solo se:

(2)

- $A_3 \uparrow A_1/x \downarrow \downarrow_S M_3$ , per qualche  $M_3$
- $(A_n \uparrow A_1/x_2) \uparrow \uparrow^{M_3/y} \downarrow \downarrow_S M_2$ .

Ovvero:

$$\frac{A_3 \uparrow A_1/x \downarrow \downarrow_S M_3 \quad (A_n \uparrow A_1/x_2) \uparrow \uparrow^{M_3/y} \downarrow \downarrow_S M_2}{A_2 \uparrow A_1/x \downarrow \equiv (\text{let } y = A_3 \uparrow A_1/x \text{ in } A_n \uparrow A_1/x_2) \downarrow \downarrow_S M_2}$$

Si come l'albero di derivazione di  $A_3 \uparrow A_1/x \downarrow \downarrow_S M_3$  è meno profondo di quello di  $A_2 \uparrow A_1/x \downarrow \downarrow_S M_2$ , per ipotesi induttiva possiamo concludere che  $A_3 \uparrow^{M_1} A_1/x \downarrow \downarrow_S M_3$ .

Si noti che:

$$A_2 \uparrow^{M_1} A_1/x \downarrow \stackrel{\text{def}}{=} \text{let } y = A_3 \uparrow^{M_1} A_1/x \text{ in } A_n \uparrow^{M_1} A_1/x_2 \downarrow$$

Inoltre anche l'albero di derivazione di  $(A_n \uparrow A_1/x_2) \uparrow \uparrow^{M_3/y} \downarrow \downarrow_S M_2$  ha profondità inferiore rispetto a  $A_2 \uparrow A_1/x \downarrow$ . Dal fatto che  $x \neq y$  deriva che  $(A_n \uparrow A_1/x_2) \uparrow \uparrow^{M_3/y} \downarrow = (A_n \uparrow^{M_3/y} A_1/x_2) \uparrow \uparrow A_1/x \downarrow$ . Per ipotesi induttiva ne deriva che  $(A_n \uparrow^{M_3/y} A_1/x_2) \uparrow \uparrow^{M_1} A_1/x \downarrow \downarrow \downarrow_S M_2$ . Ripetendo le sostituzioni:

$$(A_n \uparrow^{m_1} x) \uparrow^{m_3} y \Downarrow_s M_2.$$

③

A questo punto possiamo applicare la regola (let-strict) per derivare che:

$$A_2 \uparrow^{m_1} x = (\text{let } y = A_3 \uparrow^{m_1} x \text{ in } A_n \uparrow^{m_1} x) \Downarrow_s M_2 \quad \square$$

2) L'altro caso è quando  $y = x$ . In tal caso:

$A_2 \uparrow^{m_1} x \stackrel{\text{def}}{=} (\text{let } x = A_3 \uparrow^{m_1} x \text{ in } A_n) \Downarrow_s M_2$ . Per definizione della regola (let-strict) ciò è possibile solo se:

- $A_3 \uparrow^{m_1} x \Downarrow_s M_3$ , per qualche  $M_3$

- $A_n \uparrow^{m_3} x \Downarrow_s M_2$ .

Per ipotesi induttive (analogamente al caso precedente) deriviamo che  $A_3 \uparrow^{m_1} x \Downarrow_s M_3$ .

Questo è sufficiente per applicare la regola (let-strict) una volta ancora e derivare  $A_2 \uparrow^{m_1} x \Downarrow_s M_2$

□