

Type Checking (2)

- Tipi derivati: regole di inferenza
- Coercion e overload: regole di inferenza
- Estendiamo gli attributi della grammatica prec.

Cosa succede quando estendiamo il sistema dei tipi con tipi derivati

regole di inferenza:

$$\frac{e:\text{array}(i,t) \quad e':i' \quad i \approx i'}{e[e']:t}$$

$$\frac{e:\text{record}(i_1:t_1 \dots i_k:t_k) \quad (i=i_j, 1 \leq j \leq k)}{e.i:t_j}$$

Equivalenza \approx tra tipi

strutturale:

$$\frac{t_1 \approx t_1' \quad t_k \approx t_k'}{y[t_1, \dots, t_k] \approx y[t_1', \dots, t_k']}$$

referenziale

$$\frac{t \equiv t'}{t \approx t'}$$

Coercion e overloading

regole di inferenza:

$$\frac{e:t \quad \text{into}: t \rightarrow t'}{\text{into } e: t'}$$

$$\frac{f: \{t_1 \rightarrow t_1', \dots, t_k \rightarrow t_k'\} \quad (e_j:t_j, 1 \leq j \leq k)}{f(e_j):t_j}$$

Aggiungiamo a Semplice funzioni overloaded:

1) produzioni attributate per le dichiarazioni

2) produzioni attributate per le espressioni

(attenzione alla nuova espressione di tipo {__})

nota: $N = \text{neutro rispetto } \times$, quindi $N \times t_1 \times \dots \times t_n \times N = t_1 \times \dots \times t_n$

[0] P::= Ds Dff Cs	P.r:= Cs .r
[1] P::= Cs	P.r:= Cs .r
[2] Ds::= Var Dts	
[3] Dts::=Dt : Y Dts'	addtype-set(Dt.entry,Y.t)
[4] Dts'1 ::= ; Dt : Y Dts'2	addtype-set(Dt.entry,Y.t)
[5] Dts' ::= ε	
[6] Dt::=ide O	Dt.entry:=cons(ide.entry,O.entry)
[7] O1::= , ide O2	O1.entry:=cons(ide.entry,O2.entry)
[8] O::= ε	O.entry:=emptylist
[28] Dff::= Fun Df Dff'	
[29] Dff'1::= ; Df Dff'2	
[30] Dff'::= ε	
[31] Df::= funct ide FPP : Y ; P	overload(ide.entry,FPP.t→Y.t)
[32] FPP::= (FP : Y FPP'	FPP.t:=Y.t × FPP'.t
[33] FPP::= ε	FPP.t:=N
[34] FPP'1::= , FP : Y FPP'2	FPP'1.t:=Y.t × FPP'2.t
[35] FPP'::=)	FPP'.t:=N
[36] T::= apply ide AP	let S:= ide.type in T.type:=find(AP.type,S)