Règles de typage du μ -calcul

Règles actuelles [?]

$$\frac{\Gamma \vdash \Phi_{1} : \bullet \qquad \Gamma \vdash \Phi_{2} : \bullet}{\Gamma \vdash \Phi_{1} \land \Phi_{2} : \bullet} \qquad \frac{\overline{\Gamma} \vdash \Phi : \tau}{\Gamma \vdash \neg \Phi : \tau}$$

$$\frac{\Gamma \vdash \Phi : \bullet}{\{\sqcup\} \circ \Gamma \vdash \langle a \rangle_{i} \Phi : \bullet} \qquad \frac{\Gamma \vdash \Phi : \bullet}{\Gamma \vdash \{\vec{i} \leftarrow \vec{j}\} \Phi : \bullet} \qquad \frac{v \subseteq \{\sqcap, \sqcup\} \text{ or } v = any}{\Gamma, X^{v} : \tau \vdash X : \tau}$$

$$\frac{\Gamma_{1} \vdash \mathfrak{F} : \bullet^{v} \to \tau \qquad \Gamma_{2} \vdash \Phi : \bullet}{\Gamma \vdash \mathfrak{F} \Phi : \tau} \qquad \frac{\Gamma_{1} \preceq \Gamma_{1}}{\Gamma \preceq v \circ \Gamma_{2}}$$

$$\frac{\Gamma, X^{v} : \tau \vdash \Phi}{\Gamma \vdash \mu X : \tau \cdot \Phi} \quad X \notin vars(\Gamma) \qquad \frac{\Gamma, X^{v} : \bullet \vdash \Phi : \tau}{\Gamma \vdash \lambda X^{v} : \bullet \cdot \Phi : \bullet} \quad X \notin vars(\Gamma)$$

Nouvelles règles

On pose $type(\Delta, f) = (\Gamma, \tau)$ avec f, une formule écrite selon les règles du μ -calcul, Γ , l'environnement de typage de f et τ , le type de f. Δ représente un environnement de typage incomplet, sans les variances des variables, par exemple $\Delta = (X : \bullet, Y : \bullet^{\emptyset} \to \bullet)$. Notons que par contre les types qui apparaissent dans Δ ont les informations de variabnce. Par la suite, on essaiera de se passer de ces informations de variance, voire de Δ en entier... Pour le moment on suppose ce Δ donné, et ceci grace à des annotations de typage dans la formule que l'on cherche à typer. Seules les annotations de variance pour les variables introduites par λ ne sont pas données. Par exemple une formule f possible est $\lambda X : \bullet^{\emptyset} \to \bullet$. $X \top$.

TODO : rentre tout cela plus formel en donnant une grammaire pour f, pour Δ , pour τ , et pour Γ .

Dans la suite, \emptyset représente l'environnement de typage vide.

On note $v_1 \wedge v_2$ la variance "inf" des deux variances v_1 et v_2 au sens du treillis des variances. On note $\Gamma_1 \wedge \Gamma_2$ l'environnement de typage tel que :

- si $X^v: \tau$ apparait dans Γ_1 et $X \notin \mathsf{vars}(\Gamma_2)$, alors $X^v: \tau$ apparait dans $\Gamma_1 \wedge \Gamma_2$
- si $X^v: \tau$ apparait dans Γ_2 et $X \not\in \mathsf{vars}(\Gamma_1)$, alors $X^v: \tau$ apparait dans $\Gamma_1 \wedge \Gamma_2$
- si X^{v_1} : τ_1 apparait dans Γ_1 et X^{v_2} : τ_2 apparait dans Γ_2 , alors (1) si

 $\tau_1 \neq \tau_2$, $\Gamma_1 \wedge \Gamma_2$ n'est pas défini, et (2) si $\tau_1 = \tau_2$, alors $X^{\upsilon_1 \wedge \upsilon_2} : \tau_1$ apparait dans $\Gamma_1 \wedge \Gamma_2$.

$$\frac{type(\Delta, \Phi_1) = (\Gamma_1, \bullet) \quad type(\Delta, \Phi_2) = (\Gamma_2, \bullet)}{type(\Delta, \Phi_1) = (\Gamma_1, \bullet) \quad type(\Delta, \Phi_2) = (\Gamma_2, \bullet)}$$

$$\frac{type(\Delta, \Phi) = (\Gamma, \tau)}{type(\Delta, \neg \Phi) = (\overline{\{\Box, \bot\}} \circ \Gamma, \tau)} \quad \frac{type(\Delta, \Phi) = (\Gamma, \bullet)}{type(\Delta, \langle a \rangle_i \Phi) = (\{\bot\} \circ \Gamma, \bullet)}$$

$$\frac{type(\Delta, \Phi) = (\Gamma, \bullet)}{type(\Delta, \{\vec{i} \leftarrow \vec{j}\}\Phi) = (\Gamma, \bullet)} \quad \frac{(X : \tau) \in \Delta}{type(\Delta, X) = (X^{\{\Box, \bot\}} : \tau, \tau)}$$

$$\frac{type(\Delta, \mathfrak{F}) = (\Gamma_1, \sigma^v \to \tau) \quad type(\Delta, \Phi) = (\Gamma_2, \sigma)}{type(\Delta, \mathfrak{F}\Phi) = (\Gamma_1 \land v \circ \Gamma_2, \tau)}$$

$$\frac{type(\Delta \cup \{X : \tau\}, \Phi) = (\Gamma, \sigma) \quad \sigma = \tau \quad \Gamma = \Gamma' \cup \{X^v : \sigma\} \quad v \succeq \varnothing}{type(\Delta, \mu X : \tau \cdot \Phi) = (\Gamma', \tau)}$$

$$\frac{type(\Delta \cup \{X : \sigma\}, \Phi) = (\Gamma, \tau) \quad \Gamma = \Gamma' \cup \{X^v : \sigma'\}}{type(\Delta, \lambda X : \sigma \cdot \Phi) = (\Gamma', \sigma'^v \to \tau)}$$