

TD5 – Réalisabilité

Samuel Mimram

17 novembre 2011

On note Λ l'ensemble des λ -termes et Π l'ensemble des *piles* (les suites $t_1 \cdot t_2 \cdots t_n$ de λ -termes). Les *processus* sont les éléments (t, π) de $\Lambda \times \Pi$, souvent notés $t \star \pi$.

1. Rappelez la définition des λ -termes ainsi que les règles de la machine de Krivine (qui opèrent sur des processus).

Supposons fixé un ensemble \perp de processus clos par anti-réduction. Un élément de $\mathcal{P}(\Pi)$ est appelé *valeur de vérité*. Un terme $t \in \Lambda$ *réalise* une valeur de vérité $U \in \Pi$, ce que l'on note $t \Vdash U$ lorsque $\forall \pi \in U, t \star \pi \in \perp$.

2. On suppose fixé un ensemble \mathcal{T} de *générateurs* d'arité donnée et on note \mathcal{T}^* les termes générés. On suppose aussi fixé un ensemble \mathcal{R} de propositions d'arités du second et premier ordre données. La syntaxe des formules du second ordre est

$$A ::= t \mid X \mid R(A_1, \dots, A_m, t_1, \dots, t_n) \mid A \Rightarrow B \mid \forall x.A \mid \forall X.A$$

où $t \in \mathcal{T}^*$ et $R \in \mathcal{R}$. Rappelez les règles de la logique du second ordre en déduction naturelle.

On note $FV_1(A)$, resp. $FV_2(A)$ l'ensemble des variables du premier, resp. second, ordre de A .

$$\llbracket A \rrbracket : \mathcal{P}(\Pi)^{FV_2(A)} \times (\mathcal{T}^*)^{FV_1(A)} \rightarrow \mathcal{P}(\Pi)$$

Si A est une formule telle que $FV_2(A) = \{X_1, \dots, X_m\}$ et $FV_1(A) = \{x_1, \dots, x_n\}$, V_1, \dots, V_m sont des valeurs de vérité et t_1, \dots, t_n sont des termes, on note $\llbracket A \rrbracket (X_1 = V_1, \dots, X_m = V_m)[x_1 = t_1, \dots, x_n = t_n]$ l'image de la fonction. On suppose fixée une interprétation des formules atomiques. L'interprétation $\llbracket A \rrbracket$ de A est définie inductivement par

$$\llbracket A \Rightarrow B \rrbracket = \{t \cdot \pi / t \in |A|, \pi \in \llbracket B \rrbracket\} \quad \llbracket \forall x.A \rrbracket = \bigcup_{a \in \mathcal{T}^*} \llbracket A \rrbracket [x = a] \quad \llbracket \forall X.A \rrbracket = \bigcup_{V \in \mathcal{P}(\Pi)} \llbracket A \rrbracket [X = V] \quad \llbracket \perp \rrbracket = \Pi \quad \llbracket \top \rrbracket = \emptyset$$

où $|A| = \{t \in \Lambda / \forall \pi \in \llbracket A \rrbracket, t \star \pi \in \perp\}$ dénote l'ensemble des *réalisateurs* de la formule A . On note $t \Vdash A$ lorsque $t \in |A|$ et on dit que t *réalise* A .

3. Montrez que si $t \Vdash A \Rightarrow B$ et $u \Vdash A$ alors $tu \Vdash B$.
4. Montrez que si pour tout $u \in \Lambda$, $u \Vdash A$ implique $tu \Vdash B$, alors $\lambda x.tx \Vdash A \Rightarrow B$.
5. Montrez que $\llbracket A[B/X] \rrbracket = \llbracket A \rrbracket [X = B]$, etc.

On admet le lemme d'adéquation : si $x_1 : A_1, \dots, x_n : A_n \vdash t : A$ est dérivable et $\forall i, t_i \Vdash A_i$ alors $t[t_1/x_1, \dots, t_n/x_n] \Vdash A$.

6. Montrez que si $\theta : \forall X.(X \Rightarrow X)$ alors pour tous $(t, \pi) \in \Lambda \times \Pi$, $\theta \star t \cdot \pi \succ t \star \pi$ (on utilisera la clôture par anti-réduction de $\{t \star \pi\}$ pour \perp).
7. On note $\text{Bool}(x) = \forall X.X(0) \Rightarrow X(1) \Rightarrow X(x)$ (qui est équivalente à $x = 0 \vee x = 1$). Montrez que si $\vdash \theta : \text{Bool}(0)$ alors $\theta \star t \cdot u \cdot \pi \succ t \star \pi$. Procédez de même pour $\vdash \theta : \text{Bool}(1)$.
8. On note $\exists x.A$ la formule $\forall X.(\forall x.(A \Rightarrow X)) \Rightarrow X$. Quelle est son interprétation ? Quelle est l'interprétation de $\exists x.\text{Bool}(x)$ si on suppose que $\mathcal{T}^* = \{0, 1\}$?
9. Définissez de même les formules $A \wedge B$ et $A \vee B$. Quelle est leur interprétation ?
10. Montrez le lemme d'adéquation.