

# TD Lambda calcul : modèles, réflexifs, ou parallèle

E. Lozes

20 mars 2007

## Exercice 1 – Notion de réflexif

Soit  $(D, G, F)$  un réflexif, i.e. une structure  $D$  telle que  $G : [D \rightarrow D] \rightarrow D$ ,  $F : D \rightarrow [D \rightarrow D]$ , et  $F \circ G = id_{[D \rightarrow D]}$ . On rappelle que l'on donne alors la sémantique dénotationnelle suivante au  $\lambda$ -calcul :

$$\begin{aligned} [x]_\rho &= \rho(x) \\ [\lambda x.M]_\rho &= G(e \rightarrow [M]_{\rho, x \rightarrow e}) \\ [MN]_\rho &= F([M]_\rho)([N]_\rho) \end{aligned}$$

1. Montrer que si  $M \rightarrow_\beta N$ , alors  $[M]_\rho = [N]_\rho$
2. On suppose que le réflexif  $D$  est extensionnel, c'est à dire que  $G \circ F = id_D$ . Montrer que si  $M \rightarrow_\eta N$ , alors  $[M]_\rho = [N]_\rho$

## Exercice 2 – Modèle de Engeler

On appelle modèle de Engeler basé sur les atomes  $A$  la structure  $D_A = \mathcal{P}(B)$ , avec :

$$B_0 = A \quad B_{n+1} = B_n \cup \{(\beta, b) : b \in B_n \wedge \beta \subseteq_{fin} B_n\} \quad B = \bigcup_{n \in \mathbb{N}} B_n$$

$$F(x) = y \mapsto \{b : \exists \beta \subseteq y. (\beta, b) \in x\} \quad G(f) = \{(\beta, b) : b \in f(\beta)\}$$

1. Calculer  $[I]_{D_A}, [K]_{D_A}, [\lambda x.xx]_{D_A}$
2. Vérifier que  $D_A$  est un treillis complet ; on note  $[D_A \rightarrow D_A]$  l'ensemble des fonctions continues. Vérifier que  $D_A$  est un réflexif.
3. Montrer que  $D_A$  n'est pas extensionnel.

## Exercice 3 – Fonctions stables, ou parallèle

Un ou parallèle en  $\lambda$ -calcul serait un terme  $op$ , et un codage des valeurs pour  $V$  et  $F$ , tels que  $op V x \rightarrow^* V$ ,  $op x V \rightarrow^* V$  et  $op F F \rightarrow^* F$ . On peut montrer qu'un tel terme n'existe pas par un argument de modèle du  $\lambda$ -calcul.

1. Soient  $\mathcal{D}, \mathcal{E}$  deux ensembles ordonnés admettant un inf binaire, noté  $e \wedge e'$ . On dit que  $e_1, e_2$  sont compatibles si il existe  $e'$  tel que  $e_1 \leq e'$  et  $e_2 \leq e'$ . Définissez les cpos **Bool**, **Bool**<sup>2</sup> des types  $bool$  et  $bool \times bool$ , où  $e \leq e'$

s'interprète, comme d'habitude, par "e contient moins d'information que e'", et vérifier que ce sont des ensembles ordonnés admettant un inf. Quels sont les éléments compatibles ?

2. On dit que  $f : \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{E}$  est stable si elle est continue et pour tout  $d_1, d_2$  compatibles,  $f(d_1 \wedge d_2) = f(d_1) \wedge f(d_2)$ . Définissez le ou parallèle **paror** :  $\mathbf{Bool}^2 \rightarrow \mathbf{Bool}$  et montrer que ce n'est pas une fonction stable.

#### Exercice 4 – Modèle de Scott

On rappelle le modèle  $D_\infty$  de Scott :

- les sous-domaines :  $D_0$  est un cpo.  $D_{n+1} = [D_n \rightarrow D_n]$ .
  - la rétraction initiale :  $i_0 : D_0 \rightarrow D_1$ ,  $d \mapsto (d' \mapsto d)$  et  $j_0 : D_1 \rightarrow D_0$ ,  $f \mapsto f(\perp)$
  - les rétractions suivantes :  $i_{n+1} : D_{n+1} \rightarrow D_{n+2}$ ,  $g \mapsto i_n \circ g \circ j_n$  et  $j_{n+1} : D_{n+2} \rightarrow D_{n+1}$ ,  $g \mapsto j_n \circ g \circ i_n$
  - Rappel : pour une suite d'objets  $(O_i)_{i \in \mathbb{N}}$  et de flèches  $f_i : O_{i+1} \rightarrow O_i$ , on définit la limite projective  $O_\infty = \{(x_i)_{i \in \mathbb{N}} \in \prod O_i : f_i(x_{i+1}) = x_i\}$ .
  - le domaine :  $D_\infty$  est la limite projective,  $[D_\infty \rightarrow D_\infty]$  les suites projectives de fonctions.
  - $i_\infty : D_\infty \rightarrow [D_\infty \rightarrow D_\infty]$ ,  $(x_n) \mapsto (x_{n+1})$  et  $j_\infty : [D_\infty \rightarrow D_\infty] \rightarrow D_\infty$ ,  $(f_n) \mapsto (d_n)$  avec  $d_0 = j_0(f_0)$  et  $d_{n+1} = f_n$ .
1. Préciser ce que représente  $[D_\infty \rightarrow D_\infty]$  et pourquoi c'est un sous-espace de l'espace fonctionnel  $D_\infty \rightarrow D_\infty$ .
  2. Vérifier que  $(D_\infty, i_\infty, j_\infty)$  définit un réflexif extensionnel.

#### Exercice 5 – Topologie sans points

On étudie ici une autre correspondance entre ordres et topologie. On appelle frame une structure  $(X, \leq, \wedge, \vee)$  telle que  $a \wedge \vee B = \vee_{b \in B} a \wedge b$ .

1. Vérifier que l'ensemble des ouverts d'un espace topologique  $X$  est une frame (spatialisation).
2. Respectivement, si  $\mathcal{O}$  est une frame, montrer que l'on peut donner une structure d'espace topologique aux morphismes de frame  $p : \mathcal{O} \rightarrow \{\top, \perp\}$  (localisation).
3. On pose **Spat** : **Topo**  $\rightarrow$  **Frame** et **Loc** : **Frame**  $\rightarrow$  **Topo**. Que vaut  $Im(\mathbf{Spat})$  ? Montrer que  $\mathbf{Topo}_{T_1} \subset Im(\mathbf{Loc}) \subset \mathbf{Topo}_{T_0}$ .