

# $\mu$ -récursive implique $\lambda$ -définissable

Antoine DEQUAY

21 septembre 2022

## Notes

- Prof : Lilian BESSON.
- Leçon : 912, 929.
- Références :
  - BARBENCHON.

**Théorème 1** Toute fonction  $\mu$ -récursive est  $\lambda$ -définissable.

*Preuve.* On note  $\Lambda$  l'ensemble des fonctions  $\lambda$ -définissables.

**Rappel 2** On représente les entiers (de BARENDREGT) par :  $\llbracket 0 \rrbracket := \lambda x.x$  et  $\llbracket n+1 \rrbracket := \langle F, \llbracket n \rrbracket \rangle$ , avec  $F := \lambda xy.y$ ,  $T := \lambda xy.x$  et  $\langle M, N \rangle := \lambda x.xMN$

**Rappel 3** Une fonction  $\chi : \mathbb{N}^p \rightarrow \mathbb{N}$  est dite  $\lambda$ -définissable si et seulement si il existe un  $\lambda$ -terme  $X$  tel que :

$$\forall n_1, \dots, n_p \in \mathbb{N}, X \llbracket n_1 \rrbracket \dots \llbracket n_p \rrbracket \sim_\beta \llbracket \chi(n_1, \dots, n_p) \rrbracket.$$

On dit alors que  $X$  représente  $\chi$ .

On va montrer que  $\Lambda$  contient des fonctions représentant les fonctions de base des fonctions  $\mu$ -récursive, est stable par composition, récursion primitive et minimisation non-bornée.

— Fonction zéro :  $\lambda x.\llbracket 0 \rrbracket$ ,

— Succ :  $\lambda x.\langle F, x \rangle$ ;

En effet, on a  $\lambda x.\langle F, x \rangle \llbracket n \rrbracket \rightarrow_\beta \langle F, \llbracket n \rrbracket \rangle = \llbracket n+1 \rrbracket$ .

—  $\pi_i^n$  :

$$\begin{aligned} \lambda x_1 \dots x_n.x_i t_1 \dots t_n &\rightarrow_\beta \lambda x_1 \dots x_n.x_i t_1 \dots t_n \\ &\rightarrow_\beta \lambda x_2 \dots x_n.x_i t_2 \dots t_n \\ &\rightarrow_\beta \lambda x_i \dots x_n.x_i t_i \dots t_n \\ &\rightarrow_\beta \lambda x_{i+1} \dots x_n.t_i t_{i+1} \dots t_n \\ &\rightarrow_\beta \lambda x_n.t_i t_n \rightarrow_\beta t_i \end{aligned}$$

— Pour  $\chi : \mathbb{N}^p \rightarrow \mathbb{N}$ ,  $\psi_1, \dots, \psi_p : \mathbb{N}^k \rightarrow \mathbb{N}$  représentées par  $X, G_1, \dots, G_p$ . Alors, pour  $\vec{n} \in \mathbb{N}^k$ , on a :

$$\llbracket \chi(\psi_1(\vec{n}), \dots, \psi_p(\vec{n})) \rrbracket \sim_\beta X \llbracket \psi_1(\vec{n}) \rrbracket \dots \llbracket \psi_p(\vec{n}) \rrbracket \sim_\beta X(G_1 \llbracket \vec{n} \rrbracket) \dots (G_p \llbracket \vec{n} \rrbracket),$$

Donc  $\lambda \vec{x}.X(G_1 \vec{x}) \dots (G_p \vec{x})$  représente  $\chi(\psi_1, \dots, \psi_p)$ .

— Soit  $\psi : \mathbb{N}^p \rightarrow \mathbb{N}$  et  $\phi : \mathbb{N}^{p+2} \rightarrow \mathbb{N}$ ,  $X, G$  associés et  $\varphi$  définie, pour  $\vec{n} \in \mathbb{N}^p$ , par :

$$\varphi(\vec{n}, 0) = \chi(\vec{n}), \quad \varphi(\vec{n}, k) = \psi(\vec{n}, k, \varphi(\vec{n}, k-1)).$$

On cherche  $M$  tel que

$$M \vec{x} k \sim_\beta \text{if (is\_zero } k) \text{ then } X \vec{x} \text{ else } G \vec{x} k (M \vec{x} (\text{pred } k))$$

avec

$$\text{if then else} := \lambda x t f. x t f,$$

$$\text{is\_zero} := \lambda x. (x T),$$

$$\text{pred} := \lambda x. (x F).$$

Soit  $\theta$  un combinateur de point fixe ( $\theta K \sim_\beta K(\theta K)$ ) et

$$H := \lambda h \vec{x} k. \text{if } (\text{is\_zero } k) \text{ then } X \vec{x} \text{ else } G \vec{x} k (h \vec{x} (\text{pred } k))$$

Alors  $\theta H$  représente  $\varphi$ . En effet, par récurrence sur  $k \in \mathbb{N}$ , on pose  $HR_k$  :

$$\forall \vec{n} \in \mathbb{N}^p, \llbracket \varphi(\vec{n}, k) \rrbracket \sim_\beta \theta H \llbracket \vec{n} \rrbracket \llbracket k \rrbracket.$$

— Pour  $k = 0$ , on a :

$$\theta H \llbracket \vec{n} \rrbracket \llbracket 0 \rrbracket \sim_\beta H(\theta H) \llbracket \vec{n} \rrbracket \llbracket 0 \rrbracket \sim_\beta X \llbracket \vec{n} \rrbracket \sim_\beta \llbracket \chi(\vec{n}) \rrbracket \sim_\beta \llbracket \varphi(\vec{n}, 0) \rrbracket.$$

— Pour l'hérédité en  $k \in \mathbb{N}^*$  :

$$\begin{aligned} \theta H \llbracket \vec{n} \rrbracket \llbracket k \rrbracket &\sim_\beta H(\theta H) \llbracket \vec{n} \rrbracket \llbracket k \rrbracket \\ &\sim_\beta G \llbracket \vec{n} \rrbracket \llbracket k \rrbracket (\theta H \llbracket \vec{n} \rrbracket (\text{pred } \llbracket k \rrbracket)) \\ &\sim_\beta G \llbracket \vec{n} \rrbracket \llbracket k \rrbracket (\theta H \llbracket \vec{n} \rrbracket \llbracket k - 1 \rrbracket) \\ &\sim_\beta G \llbracket \vec{n} \rrbracket \llbracket k \rrbracket \llbracket \varphi(\vec{n}, k - 1) \rrbracket \\ &\sim_\beta \llbracket \psi(\vec{n}, k, \varphi(\vec{n}, k - 1)) \rrbracket \sim_\beta \llbracket \psi(\vec{n}, k) \rrbracket. \end{aligned}$$

— Soit  $\chi : \mathbb{N}^p \rightarrow \mathbb{N}$ ,  $X$  associé et  $\varphi$  tel que pour tout  $\vec{n} \in \mathbb{N}^p$ , on ait :

$$\varphi(\vec{n}) := \mu_k (\chi(\vec{n}, k) = 0).$$

On cherche donc un  $\lambda$ -terme qui fait un test sur le prédicat  $\chi(\vec{n}, k) = 0$ , qui renvoie  $k$  si le test est valide et qui recommence avec  $k + 1$  sinon.

On peut représenter  $\chi(\vec{n}, k) = 0$  par le  $\lambda$ -terme  $P := \lambda k. (\text{is\_zero}(X \vec{n} k))$ . On pose

$$H := \lambda h k. \text{if } (Pk) \text{ then } k \text{ else } h(\text{succ } k).$$

Montrons que, avec  $\theta$  un combinateur de point fixe,  $\lambda \vec{x}. (\theta H \llbracket 0 \rrbracket)$ , où  $H$  dépend de  $\vec{x}$  via  $P$ . On fixe  $\vec{n} \in \mathbb{N}^p$ , et on suppose que  $\chi(\vec{n}, k) = 0$  est réalisé pour la première fois par  $m \in \mathbb{N}$ . Alors :

$$\begin{aligned}
\theta H[[0]] &\sim_{\beta} H(\theta H)[[0]] \sim_{\beta} \text{if } (P[[0]]) \text{ then } [[0]] \text{ else } \theta H(\text{succ } [[0]]) \\
&\sim_{\beta} \theta H(\text{succ } [[0]]) \sim_{\beta} \theta H[[1]] \sim_{\beta} H(\theta H)[[1]] \\
&\dots \sim_{\beta} \text{if } (P[[m]]) \text{ then } [[m]] \text{ else } \theta H[[m + 1]] \\
&\sim_{\beta} [[m]].
\end{aligned}$$

D'où le résultat !

□