Rapport TP1

Valeran MAYTIE

1 Prise en main du logiciel Isabelle

2 Encodage de Church

On cherche à encoder les entiers naturels en λ -calcul pur. Pour cela on utilise l'encodage de Church, il est construit avec une fonction qui prend en paramètre deux variables f une fonction et x une variable. Pour représenter un nombre n on compose n fois la fonction f appliquée à x.

Le λ -term ressemble à :

$$\lambda f.\lambda x.f^n \ x \equiv \lambda f.\lambda x. \ \underbrace{f \ (f \ \dots \ (f}_{n \text{ fois}} \ x))$$

En Isabelle nous définissons les entiers naturels de 0 à 5 comme ceci :

```
definition ZERO where "ZERO \equiv \lambda f x. x " definition ONE where "ONE \equiv \lambda f x. f x" definition TWO where "TWO \equiv \lambda f x. f (f x)" definition THREE where "THREE \equiv \lambda f x. f (f (f x))" definition FOUR where "FOUR \equiv \lambda f x. f (f (f (f x)))" definition FIVE where "FIVE \equiv \lambda f x. f (f (f (f x)))"
```

Figure 1: Entier de Church de 0 à 5

On peut définir des opérations sur cet encodage.

```
\begin{array}{cccc} n+1 & : & \lambda n \; f \; x. \; f(n \; f \; x) \\ n+m & : & \lambda n \; m \; f \; x. \; m \; f \; (n \; f \; x) \\ n\times m & : & \lambda n \; m \; f \; x. \; n \; (m \; f) \; x \\ n^m & : & \lambda n \; m \; f \; x. \; m \; n \end{array}
```

Malheureusement les opérations prédécesseur et soustraction sont plus difficile à écrire.

En Isabelle on défini uniquement l'addition (Figure-2) car ça sera la seule utile pour notre première preuve.

```
definition PLUS where "PLUS \equiv \lambda n m f x. m f (n f x)"
```

Figure 2: Addition avec l'encodage de Church

Notre première démonstration consiste à prouver que 3+2=5 en entier de Church. L'énoncé s'écrit comme ceci : PLUS TWO THREE = FIVE. Pour commencer, il faut dérouler toutes les définitions. On utilise donc la tactique unfolding avec comme argument la définition à déplier suivit de " def" (par exemple pour la définition $PLUS : PLUS \ def$).

Le dépliage va effectuer tout les calculs possibles on aura donc :

```
PLUS TWO THREE \rightarrow_{\beta}^{*} \lambda f \ x. \ f \ (f \ (f \ (f \ (f \ x))))
```

Nous remarquons que PLUS TWO THREE se réduit en FIVE, il nous reste donc à monter que FIVE = FIVE. Nous avons vue en cours que l'égalité dans Isabelle est réflexiver $(\forall x, x = x)$. Il suffit donc d'appliquer le théorème de réflexivité HOL.refl que l'on peut trouver à l'aide de la commandel find_theorems "_ = _". On peut appliquer ce théorème en utilisant apply(rule refl). La preuve complète de deux ligne :) se trouve ci dessous (Figure-3).

```
lemma the_first : "PLUS TWO THREE = FIVE"
unfolding PLUS_def TWO_def THREE_def FIVE_def
apply(rule refl)
done
```

Figure 3: Preuve que 2+3=5 avec l'encodage de Church