

## TD 03 - Révisions, terminaison

Types de données, preuves L3 INFO - Semestre 6 - 2017

## Exercice 1 - Fonction d'Ackermann

On rappelle que la fonction d'Ackermann est donnée par :

```
let rec ack = function

(0,y) \rightarrow y+1

|(x,0) \rightarrow ack(x-1, 1)

|(x,y) \rightarrow ack(x-1, ack(x,y-1));
```

Les paramètres x et y sont des entiers naturels ( $\mathbb{N}$ ). Justifier que la fonction d'Ackermann termine.

## **Exercice 2 - Arbres binaires [Révisions + Terminaison]**

On considère le type

```
type 'a arbre_bin =
Feuille of 'a
| Noeud of 'a * 'a arbre_bin * 'a arbre_bin ;;
```

1. Définir une fonction echanger qui échange partout les sous-arbres gauches et droits.

```
echanger (Noeud(1, Feuille 2, Noeud(3, Feuille 4, Feuille 5)));;
- : Noeud (1, Noeud (3, Feuille 5, Feuille 4), Feuille 2)}
```

- 2. Montrer par induction :  $\forall t$ :arbre\_bin , echanger(echanger(t)) = t
- 3. (a) Écrire une fonction profondeur : 'a arbre\_bin -> int qui calcule la profondeur d'un arbre binaire. Par convention, la hauteur d'une Feuille sera 0.
  - (b) Montrer par induction que pour n'importe quel arbre binaire t, profondeur(t)  $\ge 0$ .
  - (c) Prouver la terminaison de votre fonction echanger.
- 4. Considérons la fonction suivante :

```
let rec aplati = function
[ ] -> [ ]
| Feuille x : : q -> Feuille x : : (aplati q)
| Noeud(x,t1,t2) : : q -> Feuille x : : aplati(t1 : :t2 : :q) ;;
```

L'objectif est de prouver que cette fonction termine.

- (a) Quel est le type de cette fonction? Que fait-elle?
- (b) Rappelons que l'ordre sur les multiensembles défini en cours est bien fondé. En utilisant une mesure m à valeurs dans l'ensemble des multiensembles, prouver la terminaison de la fonction aplati.