

# Master d'Informatique - Année 2011-2012

## Examen de Programmation Fonctionnelle Avancée

Tous documents autorisés

Durée: 2h45

Deuxième Session: 26 Juin 2012

### Zippers (7 points)

**Exercice 1 (Visite d'une structure à l'aide d'un zipper)** *Considérons la structure de donnée polymorphe suivante, qui décrit des arbres dont les noeuds peuvent avoir deux ou trois fils:*

```
type 'a tree23 = Empty | Bin of 'a * 'a tree23 * 'a tree23
                | Ter of 'a * 'a tree23 * 'a tree23 * 'a tree23;;
```

1. dériver le type d'un zipper pour cette structure;
2. écrivez les fonctions permettant de se déplacer dans la structure: en haut, en bas à droite, en bas à gauche, en bas au milieu.

### Homomorphismes d'arbre (7 points)

**Exercice 2 (Remplacer les feuilles d'un arbre par leur minimum)** *Nous nous intéressons à des opérations sur des arbres binaires d'entiers définis comme suit:*

```
type tree = L of int | N of tree * tree;;
```

*Nous voulons programmer une fonction `replace_min` qui prend un arbre binaire `t` et produit un autre arbre binaire, ayant la même structure, mais dans lequel toutes les feuilles contiennent comme valeur le plus petit entier présent dans l'arbre `t`.*

*Par exemple:*

```
# replace_min (N (N (L 3, L 4), N (L 1, L 2)))::
- : tree = N (N (L 1, L 1), N (L 1, L 1))
```

- écrivez une fonction `get_min : tree -> int` qui trouve la plus petite valeur contenue dans les feuilles d'un arbre
- écrivez une fonction `replace : int -> tree -> tree` qui remplace toutes les feuilles d'un arbre donnée avec une valeur entière donnée

*On peut maintenant écrire `let replace_min t = let m = get_min t in replace m t`; mais cette solution nous oblige à visiter l'arbre deux fois: une pour trouver le minimum, et une pour effectuer le remplacement: nous pouvons faire mieux.*

Une fonction  $h$  est un *homomorphisme d'arbre d'entiers* si ils existent un opérateur  $\text{leaf} : \text{int} \rightarrow 'a$  et un opérateur  $\oplus : 'a \rightarrow 'a \rightarrow 'a$  tels que:

$$\begin{aligned} h(L\ n) &= \text{leaf}\ n \\ h(N(t_1, t_2)) &= (h\ t_1) \oplus (h\ t_2) \end{aligned}$$

- écrivez une fonction  $\text{tree\_hom} : (\text{int} \rightarrow 'a, 'a \rightarrow 'a \rightarrow 'a)$  qui implémente un homomorphisme d'arbre d'entiers
- réécrivez la fonction  $\text{get\_min} : \text{tree} \rightarrow \text{int}$  en utilisant  $\text{tree\_hom}$
- réécrivez la fonction  $\text{replac} : \text{int} \rightarrow \text{tree} \rightarrow \text{tree}$  en utilisant  $\text{tree\_hom}$
- en modifiant la définition de  $\text{replac}$ , écrivez une fonction  $\text{will\_replac} : \text{tree} \rightarrow (\text{int} \rightarrow \text{tree})$ , toujours en utilisant  $\text{tree\_hom}$ , qui prend un arbre et retourne une fonction qui prend un entier et produit un arbre ayant la même structure, mais avec toutes les feuilles contenant cet entier
- fusionnez les opérations utilisées dans  $\text{get\_min}$  et  $\text{will\_replac}$  pour écrire une fonction  $\text{will\_replac\_min\_of\_tree} : \text{tree} \rightarrow (\text{int} \rightarrow \text{tree}) * \text{int}$ , en utilisant  $\text{tree\_hom}$  une seule fois

On peut définir la fonction recherchée, qui visite l'arbre une seule fois, simplement comme

`let replac_min t = let (gt, m) = will_replac_min_of_tree t in gt m;;`

### Evaluation paresseuse (7 points)

**Exercice 3 (Méthode de Newton et listes paresseuses)** La méthode de Newton pour trouver une solution d'une équation  $f(x) = 0$ , quand la fonction  $f$  est différentiable avec dérivée  $f'$ , est la suivante:

- choisir une valeur  $x + 0$
- construire la séquence des valeurs  $x_{i+1} = x_i - \frac{f(x_i)}{f'(x_i)}$
- s'arrêter quand  $f(x_i)$  est égal à 0.

Cette méthode ne termine pas toujours: l'équation pourrait ne pas avoir une solution, la séquence des  $f(x_i)$  pourrait ne pas converger, ou converger à l'infini et dans les deux cas on se retrouve avec une séquence infinie de valeurs.

On souhaite représenter cette séquence potentiellement infinie avec une liste paresseuse, et définir des critères d'arrêt qui opèrent directement sur cette liste paresseuse.

Pour faire cela:

- définissez un type `floatseq` des listes paresseuses de flottants
- écrivez une fonction récursive  $\text{newton} : (\text{float} \rightarrow \text{float}) \rightarrow (\text{float} \rightarrow \text{float}) \rightarrow \text{float} \rightarrow \text{floatseq}$  telle que  $\text{newton}\ f\ f'\ x$  donne la séquence (possiblement infinie) des  $x_i$  de la méthode de Newton pour la fonction  $f$ , avec dérivée  $f'$ , à partir du point initial  $x$ .
- écrivez une fonction  $\text{take} : \text{int} \rightarrow \text{floatseq} \rightarrow \text{floatseq}$  qui retourne une liste paresseuse contenant les premiers  $n$  éléments de la liste paresseuse passée en paramètre
- écrivez une fonction  $\text{converge} : \text{float} \rightarrow \text{floatseq} \rightarrow \text{floatseq}$  telle que  $\text{converge}\ e\ fs$  retourne une liste paresseuse de flottants dont les deux derniers éléments diffèrent de moins que  $e$
- enfin, écrivez une fonction qui permet d'arrêter le calcul soit au but d'un nombre  $n$  d'itérations, soit quand la différence de deux valeurs consécutifs est inférieure à  $e$ . dès qu'une des deux conditions se produit.