

*Attention : donnez autant de détails que vous jugez nécessaire ; des simples copies-collers-miroirs de vos notes de cours ne seront pas jugés satisfaisants. En bref, montrez que vous avez compris.*

## Types

**Exercice 1.** Calculez le type et, éventuellement, les contraintes de classe du type, de chacune des fonctions définies ci-dessous :

```
distance x y = sqrt (x^2 + y^2)
f (x:xs) = map (\y -> y + x) xs
g f ('a',x) = 'a':f x
tri plsptt [] = []
tri plsptt [x] = [x]
tri plsptt (x:xs) = if (plsptt x y) then x:y:ys else y:(tri plsptt (x:ys))
    where
        y:ys = tri plsptt xs
sort [] = []
sort [x] = [x]
sort (x:xs) = if x < y then x:y:ys else y:(sort (x:ys))
    where
        y:ys = sort xs
```

## Types récurifs

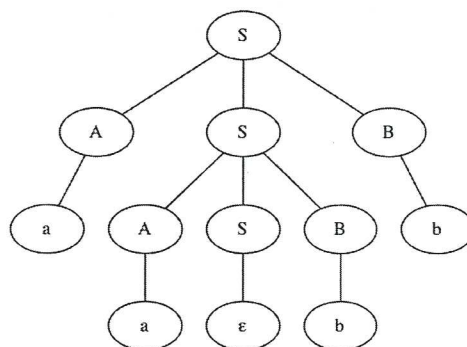
**Exercice 2.** Considérez la grammaire donnée par les quatre productions (ou règles) suivantes :

$$S \Rightarrow ASB \mid \epsilon, \quad A \Rightarrow a, \quad B \Rightarrow b.$$

Nous allons débiter l'écriture d'un script Haskell pour manipuler cette grammaire.

*Question 2.1* Définissez un type inductif Haskell (qui sera nommé `Arbre_der`) pour représenter les arbres de dérivation de cette grammaire. Le définition sera telle que tout valeur ayant type `Arbre_der` soit le codage d'un arbre de dérivation de cette grammaire.

*Question 2.2* En utilisant le type inductif `Arbre_der` défini dans la question précédente, définissez une expression Haskell qui code cet arbre de dérivation :



**Question 2.3** Ajoutez au script la définition d'une fonction `frontiere : Arbre_der -> String` qui produit le mot qui se trouve sur les feuilles d'un arbre de dérivation.

**Question 2.4** Écrivez une fonction `appartient : String -> Bool` qui retourne `true` ssi le mot passé en paramètre appartient au langage de la grammaire.

**Question 2.5** Modifiez la fonction `appartient` pour écrire une fonction `appartientArbre : String -> Maybe Arbre_der` qui retourne `Just a` où `a` est un arbre de dérivation du mot passé en paramètre, et `Nothing` si un tel arbre de dérivation n'existe pas (c'est à dire, si le mot passé en paramètre n'appartient pas au langage de la grammaire).

**Rappels :**

– Le type `Maybe a` est défini comme suit :

```
data Maybe a = Nothing | Just a
```

– Un *arbre de dérivation* est un arbre fini étiqueté par les symboles d'une grammaire donnée, tel que : a) la racine est étiquetée par le symbole de départ (ou axiome) ; b) si  $X$  est l'étiquette d'un noeud et  $w$  est le mot composé par les étiquettes des fils du noeud, alors  $X \Rightarrow w$  est une production (ou règle) de la grammaire.

## Évaluation

**Exercice 3.** Évaluez, par nom (stratégie call-by-name) et par valeur (stratégie call-by-value), les expressions `e1`, `e2` et `e3`, du script Haskell suivant :

```
e1 = (\x -> \y -> x y) (\z -> z + 1) (3 + 4)
e2 = if True then (1 + 1) else (1 + 2)
zeros = 0:zeros
prendre 0 x = []
prendre n [] = []
prendre n (x:xs) = x:(prendre (n-1) xs)
e3 = prendre 1 zeros
```

## Divertissements

**Exercice 4.** Les fonctions `tri` et `sort` de l'exercice 1 ont une complexité inutile.

Modifiez le code des fonctions `tri` et `sort` de pour obtenir deux fonctions de tri, `tri_a_bulles` et `bubble_sort`, qui soient une implémenterions de l'algorithme de tri à bulles.

Le type de la fonction `tri_a_bulles` sera le même que celui de la fonction `tri` ; le type de la fonction `bubble_sort` sera le même que celui de la fonction `sort`.

**Exercice 5.** La suite de Fibonacci  $\{f_n \mid n \geq 0\}$  est définie par  $f_0 = 0$ ,  $f_1 = 1$ , et  $f_n = f_{n-1} + f_{n-2}$  pour  $n \geq 2$ . Écrivez un script Haskell où sera définie une expression qui code la liste infinie  $[f_0, f_1, f_2, \dots, f_n, \dots]$ .

Conseil : dans le script vous pouvez aussi définir d'autres objets (par exemple : la liste de tous les entiers, la fonction qui envoie  $n$  vers  $f_n$ , etc.) qui contribueront à réaliser l'objectif de l'exercice.