

## S05 : Haskell (Récursivité terminale)

Enseignant : Stéphane LE PEUTREC

Assistant : Jonathan LAUPER

### Instructions

- Deadline : jeudi suivant à 11:00

### Exercice 1

Développez les fonctions suivantes (avec leur type).

- **fibonacci n** : cette fonction retourne la valeur de fibonacci de n. Développez deux versions de cette fonction : une version avec accumulateur et une version avec programmation par continuation.
- **product' list** : cette fonction retourne le produit des éléments de la liste passée en paramètre. Développez deux versions de cette fonction : une version avec accumulateur, une version avec programmation par continuation.
- **flatten' list** : cette fonction prend en paramètre une liste de listes et retourne en résultat la liste aplatie. Développez deux versions de cette fonction : une version avec accumulateur, une version avec programmation par continuation.  
Exemple : flatten [[2,3], [4,2,7], [6,9]] retourne la liste [2,3,4,2,7,6,9]
- **deleteAll e list** : retourne la liste sans toutes ses occurrences de e. Développez deux versions de cette fonction : une version avec accumulateur, une version avec programmation par continuation.
- **insert' e list** : cette fonction prend en paramètre une valeur et une liste triée par ordre croissant et insère l'élément à sa place dans la liste. Développez deux versions de cette fonction : une version avec accumulateur et une version avec programmation par continuation.  
Exemple : insert 7 [2,5,8,9] retourne la liste [2,5,7,8,9]

### Exercice 2 : analyse lexicale - deuxième étape

Dans cet exercice, on poursuit l'analyse lexicale commencée dans l'exercice 2 de la série 03. Le but de cet exercice est de transformer un texte source d'un mini langage en une suite de tokens. Les tokens reconnus pour ce langage sont :

- begin\_block qui est exprimé par le caractère '{'
- end\_block qui est exprimé par le caractère '}'
- begin\_par qui est exprimé par le caractère '('
- end\_par qui est exprimé par le caractère ')'
- semicolon qui est exprimé par le caractère ';'
- op\_eg qui est exprimé par la suite de caractère "=="
- op\_affect qui est exprimé par le caractère '='
- op\_add qui est exprimé par le caractère '+'
- op\_minus qui est exprimé par le caractère '-'
- op\_mult qui est exprimé par le caractère '\*'

## Programmation fonctionnelle

- `op_div` qui est exprimé par le caractère `'/'`
- `type_int` qui est exprimé par la suite de caractères `"int"`
- `cond` qui est exprimé par la suite de caractères `"if"`
- `loop` qui est exprimé par la suite de caractères `"while"`
- `value_int` qui est exprimé par une suite de caractère respectant l'expression régulière `[0..9]+`
- `ident` qui est exprimé par une suite de caractère respectant l'expression régulière `[a..zA..Z_][a..zA..Z0..9_]*`

Les types introduits dans la série 03 sont en partie repris et complétés comme suit :

- un état d'un automate est modélisé par un entier  
**type State = Int**
- une transition d'un automate est modélisée par un triplet : l'état de départ de la transition, une fonction booléenne qui décrit le caractère porté par la transition et l'état d'arrivée de la transition  
**type Transition = (State,(Char->Bool),State)**
- un automate est modélisé par un triplet : l'état initial de l'automate, la liste de ses états finaux, et la liste de ses transitions  
**type StateMachine = (State, [State], [Transition])**
- le code représentant un token est modélisé par une chaîne de caractère  
**type Code = String**
- un token est modélisé par un couple : l'automate modélisant le token et son code  
**type Token = (StateMachine,Code)**

Exemples :

- le token `begin_block` est représenté par le doublet : `( (0, [1], [(0, (== '{'), 1)] ), "begin_block"`  
où `(0, [1], [(0, (== '{'), 1)] )` est l'automate qui reconnaît la chaîne de caractère `"{"`  
`(0, (== '{'),1)` est la seule transition de cet automate. Son état de départ est l'état 0, son état d'arrivée est l'état 1 et le caractère porté satisfait le prédicat `(== '{')`
- le token `op_eg` est représenté par le doublet `( (0,[2],[ (0,(== '='),1),(1,(== '='),2)] ), "op_eg"`  
où `(0,[2],[ (0,(== '='),1),(1,(== '='),2)] )` est l'automate qui reconnaît la chaîne de caractère `"=="`

Dans cet exercice, par souci de simplification, on suppose que tous les tokens du texte à analyser sont séparés par des espaces. Exemple de texte : `"int x ; int y ; x = y * 2 ; "`

Travail à faire :

- Représentez chacun des tokens de ce langage  
Exemple : `t1 = ( (0, [1], [(0, (== '{'), 1)] ), "begin_block"`

Indications : vous pouvez utiliser des fonctions prédéfinies du module `Date.Char` telle que la fonction `isDigit x` qui retourne vrai si le caractère `x` est un chiffre et faux sinon

## Programmation fonctionnelle

- Implémentez les fonctions qui suivent :
  - **getToken :: String -> [Token] -> Code** : cette fonction prend une chaîne de caractères et retourne le code du token correspondant à cette chaîne

Exemple : l'appel `getToken "toto" <liste des tokens du langage>` retourne `"ident"` car `"toto"` est reconnu par l'automate du token `"ident"`

Indications :

cette fonction crée une exception si la chaîne de caractères passée en paramètre ne correspond à aucun token. Vous pouvez générer une exception grâce à la fonction `error ch`. Elle crée une exception et affiche la chaîne de caractères `ch`.

Reprenez et adaptez au besoin les fonctions `isToken`, `recognizedFromState`, `isFinalState`, `nextState` de la seconde partie de l'exercice 2 de la série 3.

- **lexAnalyse :: String -> [Code]** : cette fonction prend un texte source en paramètre et retourne la liste des tokens correspondant.

Indication : Vous pouvez utiliser la fonction `words` qui permet de séparer une ligne de texte en plusieurs mots. Exemple : l'appel `words "int a ; int b ;"` retourne la liste `["int", "a", ";", "int", "b", ";"]`

Exemple : l'appel `lexAnalyse "int x ; int y ; x = y * 2 ;"` retourne la liste `["type_int", "ident", "semicolon", "type_int", "ident", "semicolon", "ident", "op_affect", "ident", "op_mult", "value_int", "semicolon"]`