

# Paradigmes et Langages de Programmation

Haute École d'Ingénierie et de Gestion du Canton de Vaud

## 6. Analyse lexicale

2022

### Exercice 1

Soit l'extrait de code Haskell suivant :

```
-- Perform the bubble sort
bsort s =
  case bsort' s of
    t | t == s    -> t
      | otherwise -> bsort t
  where
    bsort' (x:x2:xs)
      | x > x2    = x2:(bsort' (x:xs))
      | otherwise = x:(bsort' (x2:xs))
    bsort' s = s
```

Identifiez les lexèmes du code proposé et regroupez-les selon les unités lexicales suivantes :

- Identifiants
- Mots-clés
- Ponctuation
- Opérateurs
- Littéraux
- Commentaires

### Exercice 2

Donnez les expressions régulières des langages suivants ayant pour alphabet  $\Sigma = \{0, 1\}$  :

- a.  $\{w \mid w \text{ commence avec un 1 et finit avec un 0}\}$
- b.  $\{w \mid w \text{ contient au moins trois 1}\}$
- c.  $\{w \mid w \text{ contient la sous-chaîne 0101, i.e. } x0101y \text{ pour } x \text{ et } y\}$
- d.  $\{w \mid w \text{ a une longueur d'au moins trois et son troisième symbole est 0}\}$
- e.  $\{w \mid w \text{ commence avec 0 et a une longueur impaire, ou l'inverse}\}$
- f.  $\{w \mid w \text{ ne contient pas la sous-chaîne 110}\}$
- g.  $\{w \mid \text{la longueur de } w \text{ est au plus cinq}\}$
- h.  $\{w \mid w \text{ est n'importe quelle chaîne excepté 11 et 111}\}$
- i.  $\{w \mid \text{chaque position impaire de } w \text{ est un 1}\}$
- j.  $\{w \mid w \text{ contient au moins deux 0 et au plus un 1}\}$
- k.  $\{\epsilon, 0\}$
- l.  $\emptyset$
- m. Toutes les chaînes à l'exception de la chaîne vide

## Exercice 3

Construisez un automate fini déterministe pour chacun des langages de l'exercice précédent.

## Exercice 4

Écrivez une fonction d'appartenance  $f : \text{State} \rightarrow \text{String} \rightarrow \text{State}$  décrivant l'automate  $a$ . de l'exercice précédent. Cette fonction devra consommer une chaîne de caractères à partir d'un état de départ et retourner l'état courant une fois la chaîne entièrement consommée.

Il vous faudra définir un type *State* énumérant les états possibles de votre automate.

## Exercice 5

Construisez un automate fini non-déterministe pour chacun des langages suivants avec pour alphabet  $\Sigma = \{0, 1\}$  :

- Le langage  $\{ w \mid w \text{ se termine avec } 00 \}$  en 3 états
- Le langage  $\{ w \mid w \text{ contient la sous-chaîne } 0101, \text{ i.e. } x0101y \text{ pour certains } x \text{ et } y \}$  en 5 états
- Le langage  $\{ w \mid w \text{ contient un nombre pair de } 0 \text{ ou exactement deux } 1 \}$  en 6 états
- Le langage  $\{ 0 \}$  avec 2 états
- Le langage  $0^*1^*0^+$  avec 3 états
- Le langage  $1^*(001^+)^*$  avec 3 états
- Le langage  $\{\epsilon\}$  avec 1 état
- Le langage  $0^*$  avec 1 état

## Exercice 6

Définissez un type *Token* et implémentez une fonction d'analyse lexicale qui permet de découper un flux de caractères. Vous veillerez à générer des *tokens* spécifiques pour les types de lexèmes suivants :

- les caractères spéciaux : espaces, parenthèses, ...
- les nombres (uniquement des entiers)
- les symboles qui désigneront des noms de variable

*Optionnel : Ajoutez à votre analyse lexicale la notion de position dans le flux d'entrée afin que votre analyseur puisse indiquer la position d'une erreur éventuelle.*

## Exercice 7

Créez un analyseur lexical avec *Alex* pour un langage d'expressions supportant les constructions suivantes :

- variables
- nombres
- caractères
- opérations binaires
- déclarations de variable (*let-in*)
- conditions (*if-then-else*)

Bon travail !