

# Expressions régulières

OPTION INFORMATIQUE - TP n° 3.8 - Olivier Reynet

## À la fin de ce chapitre, je sais :

- ☞ faire le lien entre un ensemble de mots et une expression régulière
- ☞ utiliser la syntaxe des expressions régulières
- ☞ utiliser la sémantique des expressions régulières pour simplifier une expression régulière
- ☞ utiliser le filtrage (pattern matching) sur un type algébrique
- ☞ définir et utiliser un type algébrique

## A Exprimer par des mots des expressions régulières

Tenter de décrire en français les langages dénotés par les expressions régulières suivantes :

- A1.  $\Sigma\Sigma$
- A2.  $(\epsilon + \Sigma)(\epsilon + \Sigma)$
- A3.  $(\Sigma\Sigma)^*$
- A4.  $\Sigma^* a \Sigma^*$
- A5.  $\Sigma^* ab \Sigma^*$
- A6.  $\Sigma^* a \Sigma^* b \Sigma^*$
- A7.  $(ab)^*$

## B Des mots aux expressions régulières

Soit l'alphabet  $\Sigma = \{a, b\}$ . Trouver une expression régulière qui dénote l'ensemble des mots :

- B1. de longueur paire
- B2. de longueur impaire
- B3. de longueur au moins un et au plus trois
- B4. qui possèdent un nombre pair de b
- B5. qui possèdent un nombre impair de a
- B6. qui possèdent un nombre de a multiple de 3

On peut recommencer l'exercice avec  $\Sigma = \{a, b, c\}$ .

## C Combien de mots dans le langage?

Soit l'alphabet  $\Sigma = \{a, b\}$ . Combien de mots de longueur 100 sont-ils dans  $\mathcal{L}_{ER}(e)$ ?

C1.  $e = a(a|b)^*b$

C2.  $e = a^*bab^*$

C3.  $e = (a|ba)^*$  (On peut utiliser  $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$  le nombre de mots de longueur  $n$  dans  $\mathcal{L}_{ER}(e)$ .)

## D Simplification d'expressions régulières

Simplifier les expressions régulières suivantes :

D1.  $\epsilon|ab|abab(ab)^*$

D2.  $aa(b^*|a)|a(ab^*|aa)$

D3.  $a(a|b)^*|aa(ab^*)|aaa(a|b)^*$

## E Miroirs et induction

■ **Définition 1 — Mot miroir.** Le mot miroir d'un mot  $w = a_1a_2 \dots a_n$  est  $w^R = a_na_{n-1} \dots a_1$ .

■ **Définition 2 — Langage miroir.** Soit  $\mathcal{L}$  un langage sur  $\Sigma$ . Le langage miroir de  $\mathcal{L}$  est :

$$\mathcal{L}^R = \{w^R, w \in \mathcal{L}\} \quad (9)$$

E1. Montrer que pour deux mots  $v$  et  $w$  d'un langage  $\mathcal{L}$  on a  $(vw)^R = w^Rv^R$ .

E2. Montrer que si  $\mathcal{L}_1$  et  $\mathcal{L}_2$  sont deux langages, on a  $\mathcal{L}_1^R \cup \mathcal{L}_2^R = (\mathcal{L}_1 \cup \mathcal{L}_2)^R$ .

E3. Montrer que si  $\mathcal{L}_1$  et  $\mathcal{L}_2$  sont deux langages, on a  $\mathcal{L}_1^R \mathcal{L}_2^R = (\mathcal{L}_2 \mathcal{L}_1)^R$ .

E4. Montrer que si  $\mathcal{L}$  est un langage, on a  $(\mathcal{L}^*)^R = (\mathcal{L}^R)^*$ .

E5. Définir de manière inductive une fonction miroir dont le paramètre d'entrée est une expression régulière  $e$  et qui renvoie l'expression régulière miroir  $e^R$  qui dénote le langage  $\mathcal{L}_{ER}^R(e)$ .

E6. Démontrer que  $\forall e \in ER, \mathcal{L}_{ER}(e^R) = \mathcal{L}_{ER}^R(e)$ , c'est à dire démontrer que l'algorithme de construction inductive de l'expression régulière miroir est correct.

## F Implémentation d'un type expression régulière

■ **Définition 3 — Syntaxe des expressions régulières.** L'ensemble des expressions régulières  $\mathcal{E}_R$  sur un alphabet  $\Sigma$  est défini inductivement par :

(Base)  $\{\emptyset, \epsilon, \} \cup \Sigma \in \mathcal{E}_R$ ,

(Règle de construction (union))  $\forall e_1, e_2 \in \mathcal{E}_R, e_1 | e_2 \in \mathcal{E}_R$

(Règle de construction (concaténation))  $\forall e_1, e_2 \in \mathcal{E}_R, e_1 e_2 \in \mathcal{E}_R$ ,

(Règle de construction (fermeture de Kleene))  $\forall e \in \mathcal{E}_R, e^* \in \mathcal{E}_R$ .

F1. Créer un type algébrique `regexp OCaml` qui représente une expression régulière selon la définition 3.

- F2. Créer en OCaml une variable `e` représentant l'expression régulière  $(a^*|b)c$  sur l'alphabet  $\Sigma = \{a, b, c\}$ .
- F3. Créer une variable `esigma` de type `regexp` dont le langage dénote l'alphabet  $\Sigma = \{A, B, C\}$ .
- F4. Créer une variable `esigmastar` de type `regexp` dont le langage dénote l'alphabet  $\Sigma^*$ .
- F5. Créer une fonction récursive et utilisant le pattern matching de signature `regexp_to_string : regexp -> string` qui permet d'afficher lisiblement un type `regexp` sur la console. Par exemple, pour l'expression `esigma`, celle-ci renvoie la chaîne de caractère `((A|B)|C)`, pour `e` elle renvoie `((a)*|b)c`. On rappelle que la concaténation de chaîne de caractères se fait via l'opérateur `^` en OCaml.

## G Langages vides, réduits au mot vide ou finis

- G1. Créer une fonction de signature `is_empty_language : regexp -> bool` qui teste si une expression régulière dénote le langage vide.
- G2. Créer une fonction de signature `is_reduced_to_epsilon : regexp -> bool` qui teste si une expression régulière dénote le langage réduit au mot vide.
- G3. Créer une fonction de signature `is_finite_language : regexp -> bool` qui teste si une expression régulière dénote un langage fini, c'est à dire qui comporte un nombre fini de mots.

## H Jouer avec les expressions régulières --> HORS PROGRAMME

Lors d'une campagne de tests, on a collecté l'évolution de la position GPS d'un véhicule. Le fichier contient toutes les positions du test.

- H1. À l'aide d'une ligne de commande et en utilisant `grep`, isoler la latitude et la longitude dans un fichier. Chaque ligne contiendra une information comme suit :
- 5920.7009,N,01803.2938,E