

## TD n°1

### Langages et expressions rationnelles

Les exercices marqués d'un symbole (\*) sont facultatifs.

**Exercice 1** Soient  $A$ ,  $B$  et  $C$  les langages dénotés respectivement par les expressions rationnelles  $(bb \mid aba)^*$ ,  $(b \mid aba)^*$  et  $(ab \mid abb)^*$ . Donner les trois mots les plus courts de  $A \cup B$ , de  $A \cup C$ , de  $A \cap B$ , de  $A \cap C$ , et finalement de  $B \cap C$ .

**Exercice 2** Pour chacune des expressions rationnelles suivantes, donner une description en français du langage dénoté :

1.  $((1 \mid 0)0)^*(\epsilon \mid 0 \mid 1)$  ;
2.  $(1 \mid 01 \mid 001)^*(\epsilon \mid 0 \mid 00)$  ;
3.  $0^*(10^*10^*10^*)^*$ .

**Exercice 3** Pour chacun des langages sur l'alphabet  $\{0,1\}$  suivants, écrire une expression rationnelle le dénotant et construire un automate déterministe le reconnaissant :

1. tous les mots de longueur paire ;
2. tous les mots contenant 0 ;
3. tous les mots avec un nombre impair de 1 ;
4. tous les mots qui n'ont pas plus de deux 0 consécutifs ;
5. tous les mots qui représentent un entier binaire (non-signé) pair.
6. (\*) tous les mots ne contenant pas le facteur 010 ;

**Exercice 4** On considère l'expression rationnelle  $\mathcal{E}_1 = (a \mid \epsilon)(b \mid \epsilon)ab(a \mid \epsilon)(b \mid \epsilon)$ .

1. Construire un automate  $\mathcal{A}_1$  qui reconnaît le langage dénoté par  $\mathcal{E}_1$ .
2. Déterminer et éliminer les  $\epsilon$ -transitions de l'automate  $\mathcal{A}_1$  selon la méthode ci-dessous :

**Déterminer et éliminer les  $\epsilon$ -transitions**

Soit  $\mathcal{A} = (\Sigma, Q, \delta, I, F)$  un automate non-déterministe avec  $\epsilon$ -transitions.  
Pour  $P \subseteq Q$ , on définit :

$$\epsilon\text{-cl\^oture}(P) = \{q \in Q \mid \exists p \in P, q \in \delta^*(p, \epsilon)\}.$$

On construit l'automate déterministe  $\mathcal{A}' = (\Sigma, 2^Q, \delta', I', F')$  avec

- $I' = \epsilon\text{-cl\^oture}(I)$ ,
- $\delta'(P, a) = \bigcup_{p \in P} \epsilon\text{-cl\^oture}(\delta(p, a))$ ,
- $F' = \{P \subseteq Q \mid P \cap F \neq \emptyset\}$ .

Il convient de construire les états de  $\mathcal{A}'$  au fur et à mesure.

3. (\*) Faire de même avec l'expression rationnelle  $\mathcal{E}_2 = (a \mid ba)^*(b \mid ba)$ .

**Exercice 5** On considère maintenant l'alphabet  $\Sigma$  constitué de tous les caractères ASCII :

!"#\$%&'()\*+,-./0123456789:;<=>?@ABCDEFGHIJKLMNO  
PQRSTUVWXYZ[\]^\_`abcdefghijklmnopqrstuvwxyz{|}~

On pourra utiliser la syntaxe `[a-z]` pour reconnaître un caractère parmi un sous-ensemble de  $\Sigma$ .  
Écrire une expression rationnelle reconnaissant chacun des langages suivants :

1. Les adresses e-mail de la forme `<prénom>.<nom>@u-paris.fr`
2. Pareil que la question précédente, mais en acceptant aussi les adresses en « `@etu.u-paris.fr` ».
3. Les noms de variables Java : ils peuvent contenir des lettres (majuscules ou minuscules), des chiffres, et le symbole underscore « `_` » ; mais le premier caractère doit être une lettre.

**Exercice 6** (\*) On rappelle quelques propriétés des langages rationnels :

**Propriétés de clôture des langages rationnels**

- Si  $\mathcal{L}_1$  et  $\mathcal{L}_2$  sont deux langages rationnels, alors  $\mathcal{L}_1 \cup \mathcal{L}_2$  et  $\mathcal{L}_1 \cap \mathcal{L}_2$  sont aussi des langages rationnels.
- Si  $\mathcal{L}$  est un langage rationnel sur  $\Sigma$ , alors  $\Sigma^* \setminus \mathcal{L}$  est aussi un langage rationnel.

On rappelle aussi le lemme de l'étoile (Pumping Lemma) :

**Lemme de l'étoile**

Soit  $\mathcal{L}$  un langage rationnel sur  $\Sigma$ . Alors :  
il existe un entier  $N \geq 1$   
tel que pour tout mot  $u \in \mathcal{L}$  avec  $|u| \geq N$   
il existe des mots  $x, y, z \in \Sigma^*$  avec  $|xy| \leq N$ ,  $|y| \geq 1$ ,  $u = xyz$   
tel que pour tout entier  $k \geq 0$  :  $xy^kz \in \mathcal{L}$ .

Pour chacun des langages suivants, dire s'il est rationnel ou pas.

1.  $\{a^m b^n \mid m, n \in \mathbb{N}\}$
2.  $\{a^n b a^n \mid n \in \mathbb{N}\}$
3.  $\{a^n b^n c^n \mid n \leq 2025\}$
4.  $\{u^2 \mid u \in \{a, b\}^*\}$
5.  $\{a^m b^n \mid m \neq n\}$
6.  $\{u \in \{a, b\}^* \mid u \text{ est un palindrome}\}$