Lycée Leconte de Lisle MPI

# TD 1 : Langages et expressions régulières

#### Exercice 1

Dire si les affirmations suivantes sont vraies ou fausses en justifiant (L, L<sub>1</sub> et L<sub>2</sub> sont des langages).

- 1. Si L est fini alors L est régulier.
- 2. Si *L* est infini alors *L* n'est pas régulier.
- 3. Si L est régulier alors il est stable par concaténation, c'est-à-dire que  $\forall u \in L, \ \forall v \in L, \ u.v \in L$ .
- 4. Si  $L_1$  est un langage régulier et si  $L_2 \subset L_1$  alors  $L_2$  est aussi régulier.
- 5. Si  $L_1$  est un langage non régulier et si  $L_1 \subset L_2$  alors  $L_2$  n'est pas régulier.
- 6. Si  $L_1$  est un langage régulier et  $L_1 \cap L_2$  est un langage non régulier alors  $L_2$  est un langage non régulier.



#### Exercice 2

Soit  $\Sigma = \{a, b\}$ . On note  $L_1$  le langage des mots commençant par ab, c'est-à-dire les mots ayant pour préfixe ab. On note  $L_2$  le langage des mots finissant par ba, c'est-à-dire les mots ayant pour suffixe ba.

- 1. Justifier que  $L_1$  est régulier :
  - a. en donnant une construction ensembliste;
  - b. en le dénotant par une expression régulière.
- 2. De même, justifier que  $L_2$  est régulier de deux manières différentes.
- 3. Donner 3 justifications que  $L_1 \cap L_2$  est régulier.



#### Exercice 3

Soit  $\Sigma = \{a, b\}$ . Soit *L* le langage des mots dans lesquels toute lettre *a* est suivie d'une lettre *b*.

- 1. Donner  $L \cap \Sigma^5$ .
- 2. Démontrer que l'expression régulière  $e = (ab \mid b) *$  dénote le langage L.



#### **Exercice 4**

Soit  $\Sigma = \{a, b\}$ . Justifier que les langages suivants sont rationnels en donnant une expression régulière.

- 1. Mots contenant le facteur aaa.
- 2. Mots ne contenant pas le facteur aaa.
- 3. Mots de longueur impaire.
- 4. Mots dont la longueur est un multiple de 3.
- 5. Mots où tout *a* est précédé d'un *b*.
- 6. Mots dans lesquels toute série de *a* est de longueur paire.
- 7. Mots contenant un nombre pair de *a*.



#### **Exercice 5**

# Racine carrée d'un langage

Soit  $\Sigma$  un alphabet. Soit L un langage sur  $\Sigma$ , on appelle *racine de* L le langage défini par :

$$\sqrt{L} = \{ u \in \Sigma^* / u.u \in L \}$$

- 1. Comparer L et  $\sqrt{L^2}$
- 2. Comparer L et  $\sqrt{L}^2$



#### **Exercice 6**

- 1. Soit  $u, v \in \Sigma^*$  deux préfixes d'un mot  $w \in \Sigma^*$ . Montrer que u est préfixe de v ou v est préfixe de u.
- 2. Soit a, b deux lettres d'un alphabet  $\Sigma$  et  $u \in \Sigma^*$  un mot tel que au = ub. Démontrer que a = b et que  $u \in \{a\}^*$ .



Lycée Leconte de Lisle MPI

#### Exercice 7

#### Symbole Ø dans une expression régulière

Soit L un langage dénoté par une expression régulière e tel que  $L \neq \emptyset$ . Démontrer qu'il existe une expression régulière e' ne contenant pas le symbole  $\emptyset$  et équivalente à e (c'est-à-dire que  $\mu(e) = \mu(e')$ ).



# **\*Exercice 8**

### Mots qui commutent

Soit  $u, v \in \Sigma^*$ .

- 1. Montrer que s'il existe  $t \in \Sigma^*$  tel que  $u \in \{t\}^*$  et  $v \in \{t\}^*$  alors uv = vu.
- 2. Réciproquement, démontrer que si uv = vu alors il existe  $t \in \Sigma^*$  tel que u et v sont des puissances de t.
- 3. Un compositeur écrit deux chansons *A* et *B*. Il demande à un interprète de chanter *A* puis *B* sans aucune interruption. L'intérprète réalise alors un premier spectacle, puis un second où il se mélange les pinceaux et chante *B* avant *A*. Un spectateur ayant assisté aux deux spectacles affirme n'avoir entendu aucune différence. Que dire de ces deux chansons ?



# \*Exercice 9

### Mots ayant des puissances égales

Soit u et v deux mots de  $\Sigma^*$ . On suppose qu'il existe deux entiers naturels non nuls p et q tels que  $u^p = v^q$ . Montrer qu'il existe deux entiers m et n et un mot  $w \in \Sigma^*$  tels que  $u = w^m$  et  $v = w^n$ . La réciproque est-elle vraie ? **Indication :** Utiliser le résultat de la question 2 de l'exercice précédent.



#### **\*Exercice 10**

### Existence de langages non réguliers

Soit  $\Sigma$  un alphabet non vide. On rappelle qu'un ensemble E est dénombrable s'il est en bijection avec  $\mathbb{N}$ .

- 1. Justifier que  $\Sigma^*$  est dénombrable.
- 2. Soit X un ensemble. Démontrer qu'il n'existe pas de surjection  $j: X \to \mathfrak{P}(X)$ . **Indication :** si une telle application existe on pourra considérer la partie  $A = \{x \in X \mid x \notin j(x)\}$
- 3. Démontrer que l'ensemble des langages sur l'alphabet  $\Sigma$  est infini mais non dénombrable.
- 4. Démontrer que REGEXP( $\Sigma$ ) est infini dénombrable.
- 5. En déduire qu'il existe des langages non réguliers.

