

# Bases formelles du TAL

## Partiel

Pierre-Léo Bégay

2 mars 2018

Dans tout ce partiel, on utilise l'alphabet  $\Sigma = \{a, b\}$  et on utilise la définition d'automate fini non-déterministe qui **ne** permet **pas** les  $\epsilon$ -transitions

Les bonus sont moins rentables que les autres questions, gardez-les pour la fin

### Exercice 1 [5 points]

Soit les expressions rationnelles suivantes :

$$e_1 = a^*$$

$$e_2 = a^*(ba^+)^*$$

$$e_3 = \Sigma^*(aa + bb)a\Sigma^*$$

$$e_4 = b^*a(b^*ab^*a)^*b^*$$

**Question 1 [0,25 / 0,75 / 0,5 / 0,75]** Soient  $L_1, L_2, L_3$  et  $L_4$  les langages  $\llbracket e_1 \rrbracket$ ,  $\llbracket e_2 \rrbracket$ ,  $\llbracket e_3 \rrbracket$  et  $\llbracket e_4 \rrbracket$ , respectivement. Décrivez les en langue naturelle, éventuellement en vous aidant d'exemples de mots appartenant ou non aux différents langages.

**Question 2 [0,5 / 0,75 / 0,5 / 1]** Décrivez les langages suivant :

$$L_1 \cap L_3$$

$$L_1 \cap L_4$$

$$L_4 \cap \llbracket b^* \rrbracket$$

$$\overline{L_2}$$

### Exercice 2 [3 points]

Soit  $L = \llbracket a^*ba^* \rrbracket$

**Question 1 [1,5]** Donnez un automate fini qui reconnaît  $L$

**Question 2 [1,5]** Donnez un automate fini qui reconnaît  $\overline{L}$

### Exercice 3 [12 points]

Soit  $L_1 = \{u \in \Sigma^* \mid aa \text{ est un facteur de } u\}$ .

**Question 1 [1]** Donnez un automate fini déterministe complet reconnaissant  $L_1$

**Question 2 [1]** Donnez une expression rationnelle décrivant  $L_1$

Soit  $L_2 = \{u \in \Sigma^* \mid |u|_a \equiv 1 \pmod{3}\}^1$ .

**Question 3 [1,5]** Donnez un automate fini déterministe complet reconnaissant  $L_2$

**Question 4 [1,5]** Donnez une expression rationnelle décrivant  $L_2$

Soit  $L_3 = L_1 \cap L_2$

**Question 5 [1,5]** Donnez un automate déterministe complet reconnaissant  $L_3$

**Question 6 [2 + 1]** Minimisez l'automate obtenu. **Bonus :** le résultat ne devrait pas vous étonner, pourquoi ?

**Question 7 (bonus) [1]** Donnez une expression rationnelle décrivant  $L_3$

Soit  $L_4 = L_1 \cup L_2$

**Question 8 [1,5]** Donnez un automate déterministe complet reconnaissant  $L_4$ .

**Question 9 [2]** Minimisez l'automate obtenu.

---

<sup>1</sup>On peut également définir  $L_2$  comme  $\{u \in \Sigma^* \mid \exists k. |u|_a = 3k + 1\}$ , ou encore l'ensemble des mots dont le nombre de  $a$  est 1, 4, 7, 10, 13, 16, etc...