## Université de M.Boudiaf M'sila Faculté des Mathématiques et d'Informatique Première année Mester Algèbre et Mathématiques Discrètes

2020/2021

## Module: Semigroupes et Automates Finis

## Exercice 1

• Soit X une partie de  $A^*$ , on note

$$X^* = \{ w = x_1. \ x_2 \ ... x_n \ , n \in \mathbb{N} \ et \ \forall 1 \le i \le n, \ x_i \in X \} \cup \{ \epsilon \}.$$

Monter que  $X^*$  est le sous monoïde de  $A^*$  engendré par X.

• Soit le monoïde  $M = \{1_M, \alpha, \beta\}$ , avec  $\alpha^2 = \alpha\beta = \alpha$  et  $\beta^2 = \beta\alpha = \beta$ .

Construire la table de  $(M, \cdot)$ .

On considère l'application  $f: \{a,b\}^* \longrightarrow M$ , où  $f(\varepsilon) = 1_M, f(w) = \alpha$ , si  $w \in a\{a,b\}^*, f(w) = \beta$ , si  $w \in b\{a,b\}^*$ .

Montrer que f un morphisme de monoïdes.

- Soit A un alphabet fini et  $L = \{a\}, a \in A$ . Calculer  $L^+$  et  $L^*$ .
- Soient les deux langages  $L = \{u \in A^* : |u| \text{ est paire}\}\ \text{et } K = \{u \in A^* : |u| \text{ est impaire}\}.$

Calculer L + K, L.K, K.L, L.L, K.K.

• Soit L un ensemble stable non vide de  $A^*$ , i, e,  $L^2 \subset L$  tel que  $X = \{u \in A^* : Lu \cap uL \cap L \neq \emptyset\}$ .

Montrer que :  $u \in X \iff (uL \cap L \neq \emptyset \text{ et } Lu \cap L \neq \emptyset)$ .

## Exercice 2

• Soit  $\Sigma = \{\alpha_1, \alpha_2, ..., \alpha_n\}$  un alphabet,  $n \in \mathbb{N} \setminus \{0, 1\}$ . Et soit  $\lambda : \Sigma \longrightarrow \mathbb{N}$ ,  $\alpha_i \longmapsto \lambda(\alpha_i)$ . On définit  $\lambda : \Sigma^* \longrightarrow \mathbb{N}$  comme suit :

$$\widetilde{\lambda}(w) = \sum_{i=1}^{i=n} \lambda(\alpha_i) |w|_{\alpha_i}.$$

Montrer que  $\stackrel{\sim}{\lambda}$  est un homomorphisme de monoïdes.

• Soit  $h: \Sigma^* \longrightarrow \Gamma^*$  un morphisme, on définit la relation associée à h, notée  $\equiv_h$  comme suit :

pour tous 
$$u, v \in \Sigma^*, u \equiv_h v \iff h(u) = h(v).$$

Montrer que  $\equiv_h$  est une congruence sur  $\Sigma^*$ .

• Soit  $\mathcal{R}$  une relation sur  $\Sigma^*$  et  $h: \Sigma^* \longrightarrow \Gamma^*$  un morphisme de monoïdes qui vérifie h(r) = h(s) pour tout  $(r, s) \in \mathcal{R}$ .

Montrer qu'il existe un unique morphisme  $\psi: \Sigma^*/\stackrel{*}{\underset{\mathcal{R}}{\longleftrightarrow}} \Gamma^*$  tel que  $\psi \circ p = h$  où  $\stackrel{*}{\underset{\mathcal{R}}{\longleftrightarrow}}$  est la congruence engendré par  $\mathcal{R}$  et p est la surjection canonique.