

Feuille de TD n° 3

Exercice 1 :

Considérons l'alphabet $\Sigma = \{a, b\}$ et l'ensemble de mots $L = \{maman\}$.
 e angag \mathcal{L}_1 on les mots L on ne peut pas les lire
 e angag \mathcal{L}_2 on les mots L on ne peut pas les lire

Exercice 2 :

On e angag n'importe quel mot $L = \{maman\}$
 Considérons l'alphabet $\Sigma = \{a, b\}$ et l'ensemble de mots $L = \{maman\}$.
 e angag \mathcal{L}_{suff} les mots L on ne peut pas les lire
 e angag \mathcal{L}_{fact} les mots L on ne peut pas les lire
 e angag \mathcal{L}_{sous} les mots L on ne peut pas les lire
 e angag $\mathcal{L}' = \{papa, maman\}$

Exercice 3 : Union, intersection, complémentaire ...

On $\Sigma = \{a, b\}$ et l'ensemble de mots L

$$\mathcal{L}_1 = \{u \in \Sigma^* : |u| \equiv 0 \pmod{3}\}$$

$$\mathcal{L}_2 = \{u \in \Sigma^* : u \text{ ne se termine pas par } a^2\}.$$

On considère les ensembles \mathcal{L}_1 et \mathcal{L}_2 et on veut les lire.

$$\mathcal{L}_1 \cap \mathcal{L}_2 = \{u \in \Sigma^* : |u| \equiv 0 \pmod{3} \text{ et } u \text{ ne se termine pas par } a^2\}$$

$$\mathcal{L}_1 \cup \mathcal{L}_2 = \{u \in \Sigma^* : |u| \equiv 0 \pmod{3} \text{ ou } u \text{ se termine par } a^2\}$$

$$\overline{\mathcal{L}_1 \cap \mathcal{L}_2} = \{u \in \Sigma^* : |u| \not\equiv 0 \pmod{3} \text{ ou } u \text{ se termine par } a^2\}$$

Exercice 4 : Digicode

On e l'alphabet $\Sigma = \{a, b\}$ et l'ensemble de mots $L = \{maman\}$. "On le passe
 à l'écriture binaire" on a les mots L on ne peut pas les lire

Considérons l'alphabet $\Sigma = \{a, b\}$ et l'ensemble de mots $L = \{maman\}$.
 on ne peut pas les lire

2 Considérons l'alphabet $\Sigma = \{a, b\}$ et l'ensemble de mots $L = \{maman\}$.
 on ne peut pas les lire

Exercice 5 :

On e l'alphabet $\Sigma = \{a, b\}$ et l'ensemble de mots $L = \{maman\}$.
 on e les mots L on ne peut pas les lire

Exercice 6 :

Soit \mathcal{L} un langage et $\tilde{\mathcal{L}} = \{\tilde{u}, u \in \mathcal{L}\}$ où $\tilde{u} = x_n \dots x_1$ et $u = x_1 \dots x_n$.

Montrer que $\tilde{\mathcal{L}}$ est un langage et que $\tilde{\tilde{\mathcal{L}}} = \mathcal{L}$.

Car il est évident que $\tilde{\mathcal{L}}$ est un langage et que $\tilde{\tilde{\mathcal{L}}} = \mathcal{L}$ car si $u \in \mathcal{L}$ alors $\tilde{u} \in \tilde{\mathcal{L}}$ et $\tilde{\tilde{u}} = u \in \mathcal{L}$.