

---

**TD03 - Super titre à trouver**


---

**Exercice 1.***Divide and Conquer*

Soit  $L$  un langage rationnel infini.

- . Montrer qu'il existe une famille infinie  $(L_i)_{i \in \mathbb{N}}$  de langages rationnels infinis deux à deux disjoints telle que

$$L = \bigcup_{i \in \mathbb{N}} L_i.$$

**Exercice 2.***Un truc de résiduels*

- . Existe-t-il un langage  $L$  (sur un alphabet fini quelconque) ayant un nombre infini de résiduels distincts et tel que tous ses résiduels soient rationnels ?

**Exercice 3.***C'est le BORD(L)*

Soit  $L$  un langage rationnel sur un alphabet  $\Sigma$ . Les langages suivants sont-ils nécessairement rationnels ?

1.  $\text{CYCLE}(L) = \{x_1x_2 \mid x_1, x_2 \in \Sigma^* \text{ et } x_2x_1 \in L\}$
  2.  $\text{MAX}(L) = \{x \in L \mid \forall y \neq \epsilon, xy \notin L\}$
  3.  $\text{MIN}(L) = \{x \in L \mid \text{aucun préfixe propre de } x \text{ n'est dans } L\}$
  4.  $\text{INIT}(L) = \{x \in \Sigma^* \mid \exists y \in \Sigma^*, xy \in L\}$
  5.  $\bar{L} = \{x \mid \bar{x} \in L\}$
  6.  $\frac{1}{2}L = \{x \in \Sigma^* \mid \exists y \in \Sigma^* \text{ avec } xy \in L \text{ et } |y| = |x|\}$
  7.  $\text{LOG}(L) = \{x \in \Sigma^* \mid \exists y \in \Sigma^* \text{ avec } xy \in L \text{ et } |y| = 2^{|x|}\}$
  8.  $\text{SQRT}(L) = \{x \in \Sigma^* \mid \exists y \in \Sigma^* \text{ avec } xy \in L \text{ et } |y| = |x|^2\}$
- .  $\text{BORD}(L) = \{w \in \Sigma^* \mid \exists x, y, z \in \Sigma^*, |x| = |y| = |z|, w = xz \text{ et } xyz \in L\}$

**Exercice 4.***L'abominable Lex L. (contre Superman)*

Soit  $L$  un langage rationnel sur un alphabet fini  $\Sigma$  quelconque. On munit  $\Sigma$  d'un ordre total et l'on considère l'ordre lexicographique  $\leq_{\text{lex}}$  sur  $\Sigma^*$ . On définit le langage

$$L_{\text{lex}} = \{w \in L \mid \forall x \in L, |x| = |w| \Rightarrow w \leq_{\text{lex}} x\},$$

c'est-à-dire que pour chaque longueur de mots dans  $L$ , on ne garde que le plus petit pour l'ordre lexicographique.

- . Montrer que  $L_{\text{lex}}$  est rationnel.

**Exercice 5.***Des SOUS !*

Soit  $L \subseteq \Sigma^*$  un langage quelconque.

- . Le langage  $\text{SOUS}(L) = \{u \in \Sigma^* \mid \exists v \in L, u \preceq v\}$  est-il nécessairement rationnel ? (où  $u \preceq v$  ssi  $u$  est un sous mot de  $v$ )