

## TD 02

# Langages dérivés

MPI/MPI\*, lycée Faidherbe

### Définition 1 : langage dérivé

Si  $L$  est un langage sur  $\Sigma$  et si  $u$  est un mot ( $u \in \Sigma^*$ ) le langage dérivé (à gauche) de  $L$  par  $u$  est  $u^{-1}L = \{v \in \Sigma^* \mid u \cdot v \in L\}$ .

On dit aussi que  $u^{-1}L$  est un **résiduel** de  $L$ .

$u^{-1}L$  est obtenu en enlevant le préfixe  $u$  des mots de  $L$  qui commencent par  $u$ .  
La définition peut s'écrire aussi :  $v \in u^{-1}L \iff u \cdot v \in L$ .

## I Exemples et premières propriétés

### Exercice 1

Si  $L = \{aa, ab, aba, bba, abab, abbb, aabb\}$  calculer  $(ab)^{-1}L$ .

### Exercice 2

Déterminer les résiduels des langages élémentaires.

### Exercice 3

Prouver que  $u^{-1}\Sigma^* = \Sigma^*$  pour tout mot  $u \in \Sigma^*$ .  
Déterminer  $u^{-1}\Sigma^p$ .

### Exercice 4

Prouver que  $\varepsilon$  appartient à  $u^{-1}.L$  si et seulement si  $u \in L$  et  $\varepsilon^{-1}.L = L$ .

### Exercice 5 - Décomposition

Prouver que  $v^{-1}.(u^{-1}.L) = (u.v)^{-1}.L$ .

Noter le renversement.

En particulier, si  $u = x_1 \dots x_n$ , alors  $u^{-1}.L = x_n^{-1} \left( x_{n-1}^{-1} \left( \dots (x_1^{-1}L) \dots \right) \right)$ .

### Exercice 6 - Parité du nombre de $b$

On note  $L_p$  le langage sur  $\Sigma = \{a, b\}$  des mots ayant un nombre pair de  $b$  et  $L_i$  le langage des mots ayant un nombre impair de  $b$ .

Calculer les dérivés  $u^{-1}.L_p$  et  $u^{-1}.L_i$  pour un mot de  $\Sigma^*$ .

### Exercice 7 - Beaucoup de résiduels

On pose  $L = \{a^n b^n ; n \in \mathbb{N}\}$  sur  $\Sigma = \{a, b\}$ .  
Prouver que  $(a^p)^{-1} \cdot L = \{a^n b^{n+p} ; n \in \mathbb{N}\}$  pour  $p \geq 1$ .  
Prouver que  $(a^p \cdot b^q)^{-1} \cdot L = \{b^{p-q}\}$  pour  $p \geq q \geq 1$ .  
Quels sont les autres résiduels ?

## II Résiduels et rationalité

### Exercice 8 - Union

Prouver que  $u^{-1}(L_1 \cup L_2) = u^{-1}L_1 \cup u^{-1}L_2$ .

Si  $L$  est un langage et  $u$  un mot on note  $S(L, u) = \{w \in \Sigma^* ; \exists v \in L, u = v \cdot w\}$ ; c'est l'ensemble des suffixes de  $u$  pour lesquels le préfixe associé appartient à  $L$ .

### Exercice 9

Prouver que  $u^{-1}(L_1 \cdot L_2) = (u^{-1}L_1) \cdot L_2 \cup \bigcup_{w \in S(L_1, u)} w^{-1}L_2$ .

### Exercice 10

Prouver que  $u^{-1}(L_1^*) = \bigcup_{w \in S(L_1, u)} (w^{-1}L_1) \cdot L_1^*$ .

### Exercice 11

Prouver que  $u^{-1}L$  est rationnel si  $L$  est rationnel.

### Exercice 12 - Critère de rationalité

Prouver qu'un langage rationnel admet un nombre fini de résiduels.

La réciproque est vraie mais on se saura le démontrer que plus tard.

### Exercice 13 - Contre-exemple

Prouver que  $L = \{a^n b^n ; n \in \mathbb{N}\}$  n'est pas rationnel.