

## Lemmes d'itération

---

### Exercice 1 (Lemmes d'itération)

Soit  $L$  un langage reconnaissable sur un alphabet  $A$ . Montrer les trois propriétés suivantes :

1. Il existe un entier  $n$  tel que pour tout mot  $w$  de  $L$  tel que  $|w| \geq n$ , il existe trois mots  $u_1, u_2, u_3$  de  $A^*$  tels que  $w = u_1u_2u_3$ ,  $u_2 \neq \varepsilon$  et  $u_1u_2^*u_3 \subseteq L$ .
2. Il existe un entier  $n$  tel que pour tout mot  $w$  de  $L$  qui s'écrit sous la forme  $w = w_1w_2w_3$  avec  $|w_2| \geq n$ , il existe trois mots  $u_1, u_2, u_3$  de  $A^*$  tels que  $w_2 = u_1u_2u_3$ ,  $u_2 \neq \varepsilon$  et  $w_1u_1u_2^*u_3w_3 \subseteq L$ .
3. Il existe un entier  $n$  tel que pour tout mot  $w$  de  $L$ , pour toute suite d'entiers

$$0 \leq i_0 < i_1 < \dots < i_n \leq |w|$$

il existe deux entiers  $0 \leq j < k \leq n$  tels que si on écrit  $w = u_1u_2u_3$  avec  $|u_1| = i_j$  et  $|u_1u_2| = i_k$  alors  $u_1u_2^*u_3 \subseteq L$ .

---

### Exercice 2 (Applications des lemmes d'itération)

En utilisant les lemmes d'itération, montrer que ces langages ne sont pas reconnaissables :

- $L_1 = \{w \in \{a, b\}^* \mid w \text{ est un palindrome}\}$
- $L_2 = \{w \in \{a, b\}^* \mid |w|_a = |w|_b\}$
- $L_3 = \{a^{n^2} \mid n \geq 0\}$
- $L_4 = \{a^n b^p \mid n \neq p\}$
- $L_5 = \{ab^{k_1}ab^{k_2} \dots ab^{k_p}a \mid p \geq 0 \text{ et } \exists i > 0 \ k_i \neq i\}$  (Langage de Goldstine)

Soit  $L$  un langage reconnaissable, les langages suivants sont-ils toujours reconnaissables ?

1.  $\{uu \in \{a, b\}^* \mid u \in L\}$
  2.  $\{u \in \{a, b\}^* \mid uu \in L\}$
  3.  $\{u \in \{a, b\}^* \mid \exists v \text{ tel que } |u| = |v| \text{ et } uv \in L\}$
  4.  $\{u \in \{a, b\}^* \mid \text{aubuubabu} \in L\}$  (on pourra utiliser la représentation par monoïde)
- 

### Exercice 3 (Non équivalence des lemmes d'itération)

Nous allons montrer que les lemmes d'itération de l'exercice 1 ne sont pas équivalents.

1. Montrer que le langage  $L_2$  vérifie la propriété 1 mais pas la propriété 2.
2. Montrer que, si  $A = \{a, b, c, d\}$ , le langage

$$L_6 = \{(ab)^n(cd)^n \mid n \geq 0\} \cup A^*(aa + bb + cc + dd + ac)A^*$$

vérifie la propriété 2 mais pas la propriété 3.

---

#### Exercice 4 (Non exhaustivité des lemmes d'itération)

On dit qu'un mot contient un carré s'il peut s'écrire sous la forme  $uvvu'$  avec  $v \neq \varepsilon$ . Soit  $L$  l'ensemble des mots de  $\{a, b, c, d\}^*$  qui s'écrivent sous la forme  $udv$  avec  $u, v \in \{a, b, c\}^*$  et soit  $u \neq v$ , soit  $u$  ou  $v$  contient un carré.

1. Montrer que  $L$  vérifie la propriété 3 pour  $n = 4$ .
  2. Montrer que  $L$  n'est pas reconnaissable. On pourra admettre l'existence de mots sans carré arbitrairement longs (sur un alphabet à au moins 3 éléments) et appliquer un lemme d'itération au complémentaire de  $L$ .
- 

#### Exercice 5 (Langages 1-LL)

Les langages qui vérifient le lemme 3 sont appelés les langages 1-LL. Montrer que la famille des langages 1-LL est fermée par union, concaténation et étoile. Montrer en outre que cette même famille contient strictement l'ensemble des langages reconnaissables.

*Indication* : On pourra considérer le langage  $L_7 = M \cup K$  où

$$M = \{(ab)^n(cd)^n \mid n \geq 1\} \quad \text{et}$$

$$K = A^*(aa + ac + ad + bb + bd + ca + cb + cc + da + db + dd)A^*.$$


---