

## Lemme de pompage ultime: Ehrenfeucht, Parikh et Rozenberg

On propose deux versions du lemme de l'étoile pour les langages réguliers. Soit  $L$  un langage régulier. Alors  $L$  vérifie les deux lemmes suivants:

### Lemme 1

Il existe  $N \geq 0$  tel que, pour tout  $n \geq N$ , pour tout mot  $x \in L$  avec  $|x| \geq n$ , il existe une décomposition  $x = u_1 u_2 u_3$  avec  $u_2 \neq \varepsilon$  telle que  $\forall p \in \mathbb{N}, u_1 u_2^p u_3 \in L$



### Lemme 2

Il existe  $N \geq 0$  tel que, pour tout  $n \geq N$  pour tout mot  $x \in L$ , pour toute décomposition  $x = uv_1 v_2 \dots v_n w$  avec  $\forall 1 \leq i \leq n, |v_i| \geq 1$ , il existe  $0 \leq j < k \leq n$  tel que pour tout  $p \geq 0$ :

$$uv_1 \dots v_j (v_{j+1} \dots v_k)^p \dots v_n w \in L$$



**Q0)** Soit  $L = \{u \in \{a, b\}^* \mid u \text{ a le même nombre de } a \text{ que de } b\}$ . Montrez que  $L$  vérifie le lemme 1 mais pas le lemme 2.

*On ne s'attend pas à des preuves lourdement formelles pour cette question*

On dit qu'un langage  $L$  vérifie la propriété  $\sigma_k$  (respectivement  $\sigma_k'$ ) si pour tout mot  $f \in \Sigma^*$  et toute factorisation  $f = uv_1 \dots v_k w$  dans laquelle chaque mot  $v_i$  est non vide, il existe deux indices  $i, j$  avec  $0 \leq i < j \leq k$  tels que :

$$\forall n \geq 0 \quad [f \in L \Leftrightarrow uv_1 \dots v_i (v_{i+1} \dots v_j)^n v_{j+1} \dots v_k w \in L] \quad (\sigma_k)$$

$$f \in L \Leftrightarrow uv_1 \dots v_i v_{j+1} \dots v_k w \in L \quad (\sigma_k')$$

On remarquera que  $\sigma_k$  contient une équivalence, et est donc différente du lemme 2. Nous allons montrer le résultat suivant, attribuée à Ehrenfeucht, Parikh et Rozenberg.

### Proposition 3

Il existe une équivalence entre:

- (1)  $L$  est régulier
- (2) Il existe  $k > 0$  tel que  $L$  vérifie  $\sigma_k$
- (3) Il existe  $k > 0$  tel que  $L$  vérifie  $\sigma_k'$



**Q1)** En admettant le lemme 2, justifier rapidement que (1) implique (2) (penser au langage complémentaire) et que (2) implique (3).

**Q2)** On note, pour tout mot  $v \in \Sigma^*$ ,  $v^{-1}L = \{u \mid v.u \in L\}$ . Montrer que si  $L$  vérifie  $\sigma_k'$ , alors, pour tout mot  $v \in \Sigma^*$ ,  $v^{-1}L$  vérifie aussi  $\sigma_k'$ .

On cherche à montrer que pour tout entier non nul  $k$ , il existe un nombre fini de langages vérifiant  $\sigma_k'$ . Soient  $L_1$  et  $L_2$  deux tels langages. Pour ce faire, nous invoquons le théorème de Ramsey qui sera admis ici. On note  $P_p(E)$  les parties à  $p$  éléments de  $E$ .

**Théorème 4 (Théorème de Ramsey)**

Pour tout triplet d'entiers  $(p, m, r)$ , il existe un entier  $N(p, m, r)$ , tel que pour tout :

- ensemble  $E$  tel que  $|E| \geq N(p, m, r)$ ,
- ensemble  $C$  tel que  $|C| = m$ ,
- fonction  $f : P_p(E) \rightarrow C$ ,

il existe  $F \subset E$  tel que :

- $|F| \geq r$ ,
- $|f(P_p(F))| \leq 1$ .



**Q3)** À quoi vous fait penser ce théorème pour les valeurs  $p = 1$  et  $r = 2$  (avec  $m$  quelconque) ? Donner une telle valeur  $N(1, m, 2)$  minimale.

**Q4)** Montrer qu'il existe un entier que l'on notera  $N$  tel que pour tout ensemble  $P$  de paires de  $\llbracket 1, N \rrbracket$ , il existe un sous-ensemble  $F_P$  de  $\llbracket 1, N \rrbracket$  de cardinal au moins  $k + 1$  dont ses paires sont soit toutes dans  $P$ , soit toutes hors de  $P$ .

**Q5)** En utilisant la question précédente, montrer que pour tout mot  $f$  de taille au moins  $N$ , il existe une factorisation  $f = uv_1 \dots v_k w$ , où tous les mots  $v_i$  sont non vides, telle que pour tous  $0 \leq i < j \leq k$ :

$$f \in L_1 \Leftrightarrow uv_1 \dots v_i v_{j+1} \dots v_k w \in L_1$$

*Indication: On peut poser  $P = \{(i, j) \in \llbracket 1; n-1 \rrbracket^2, i < j \mid f_1 \dots f_i f_{j+1} \dots f_n \in L_1\}$*

**Q6)** Montrer par récurrence sur la taille des mots que, si les mots de taille au plus  $N$  de  $L_1$  sont exactement les mots de taille au plus  $N$  de  $L_2$ , alors  $L_1 = L_2$ .

**Q7)** En déduire que, pour un  $k$  donné, il existe un nombre fini de langages vérifiant  $\sigma_k'$ .

**Q8)** Conclure que  $L$  est régulier et achever la preuve du lemme de pompage ultime, à l'aide du théorème suivant:

**Théorème 5 (Théorème de Myhill-Nerode)**

On note, pour un langage  $L$ , l'ensemble de ses résiduels  $E = \{u^{-1}L \mid u \in \Sigma^*\}$ . Alors:

$$L \text{ est régulier} \Leftrightarrow |E| < \infty$$



**Q9)** Démontrer le sens direct du théorème de Myhill-Nerode.

**Q10)** Démontrer le sens indirect.