

### TD1. Aux grands mots les grands moyens

#### Exercice 1

*Elu par cette crapule, Esope reste et se repose.*

On appelle image miroir d'un mot  $u$  sur un alphabet  $\Sigma$  (ou simplement miroir de  $u$ ) le mot  $\bar{u}$  ainsi défini :

- si  $u = \varepsilon$  alors  $\bar{u} = \varepsilon$ ,
- si  $u = a_1 a_2 \dots a_n$  alors  $\bar{u} = a_n a_{n-1} \dots a_1$ .

Soit  $L$  l'ensemble des mots  $u$  sur  $\Sigma$  tels que  $u = \bar{u}$  (appelés *palindromes*). On suppose que  $\Sigma$  contient au moins deux lettres (parce que sinon c'est pas très drôle).

1. Soient  $u, u_1, u_2, \dots, u_n$  des mots sur  $\Sigma$  tels que  $u$  soit distinct de tous les  $u_i$ . Démontrer qu'il existe un mot  $v$  sur  $\Sigma$  tel que  $uv \in L$  et  $u_i v \notin L$  pour tout  $i$ . (On pourra considérer  $v = a^m b a^m \bar{u}$  où  $a$  et  $b$  sont des lettres de  $\Sigma$  et  $m$  est un entier assez grand)
2. Existe-t-il toujours un tel mot  $v$  si la famille  $(u_i)$  est infinie ? (étudier par exemple le cas où les  $u_i$  sont tous les mots de  $\Sigma^*$  différents de  $u$ ).

#### Exercice 2

On appelle bord d'un mot  $u$  sur un alphabet  $\Sigma$  tout mot  $v$  non vide qui est à la fois préfixe propre et suffixe propre de  $u$ .

1. Prouver que si  $\Sigma$  est un alphabet contenant au moins deux lettres, pour tout mot  $u$  non vide sur  $\Sigma$ , il existe un mot  $v$  sur  $\Sigma$  tel que  $uv$  n'a pas de bord.

#### Exercice 3

*Codes*

On appelle code sur un alphabet  $A$  tout langage  $X$  sur  $A$  tel que  $x_1 x_2 \dots x_p = y_1 y_2 \dots y_q$  et  $x_i \in X$  pour tout  $i$  et  $y_j \in X$  pour tout  $j$  entraînent  $p = q$  et  $x_i = y_i$  pour tout  $i$ . Dire que  $X$  est un code revient donc à dire que tout élément de  $X^*$  se factorise de manière unique sur  $X$ .

1. Les langages suivants sont-ils des codes ?
  - $X_1 = \{ab, baa, abba, aabaa\}$
  - $X_2 = \{b, ab, baa, abaa, aaaa\}$
  - $X_3 = \{aa, ab, aab, bba\}$
  - $X_4 = \{a, ba, bba, baab\}$
2. Soit  $u$  un mot de  $A^*$ , montrer que la partie  $\{u\}$  est un code si et seulement si  $u \neq \varepsilon$ .
3. Soient  $u$  et  $v$  deux mots distincts de  $A^*$ , montrer que la partie  $\{u, v\}$  est un code si et seulement si  $u$  et  $v$  ne commutent pas.
4. Soit  $X$  une partie de  $A^*$  ne contenant pas  $\varepsilon$  et telle qu'aucun mot de  $X$  ne soit préfixe propre d'un autre mot de  $X$ . Montrer que  $X$  est un code (un tel code est appelé code préfixe).

#### Exercice 4

*Préfixes et centres*

Soit  $L$  un langage sur un alphabet  $A$ . On désigne par  $FG(L)$  l'ensemble des facteurs gauches (ou préfixes) de  $L$ .

1. Trouver l'ensemble des facteurs gauches de chacun des langages suivants sur l'alphabet  $A = \{a, b\}$  :
  - $L_1 = \{a^n b^n \mid n \geq 0\}$
  - $L_2 = \{a^n b^m \mid 0 \leq n \leq m\}$
  - $L_3 = \{a^n b^m \mid 0 \leq m \leq n\}$
  - $L_4 = \{u \in A^* \mid |u|_a = |u|_b\}$
2. On appelle centre de  $L$ , et on note  $c(L)$ , l'ensemble des mots  $u$  de  $A^*$  tels que  $\text{Card}(uA^* \cap L)$  soit infini. Calculer  $c(L)$  pour les quatre langages ci-dessus.
3. Que valent  $c(L \cup L')$ ,  $c(LL')$  et  $c(L^+)$  en fonction de  $c(L)$  et  $c(L')$  ?

### Exercice 5

#### Résiduels

Soit  $L$  un langage sur un alphabet  $A$ , et soit  $u$  un mot sur  $A$ . On appelle résiduel à gauche de  $L$  par rapport à  $u$ , et on note  $u^{-1}L$  l'ensemble des mots  $v$  sur  $A$  tels que  $uv \in L$ .

1. Calculer le résiduel de  $L$  par rapport à tout mot  $u$  sur  $A = \{a, b\}$  dans les exemples suivants :
  - $L = a^*b^*$
  - $L' = \{a^n b^n \mid n \geq 0\}$
2. Si  $x$  est une lettre de  $A$ , que valent  $x^{-1}(L \cup L')$ ,  $x^{-1}(LL')$  et  $x^{-1}L^*$  ?