Les explications des réponses sont marquées avec .

## 1. Vrai ou Faux?

Les affirmations suivantes sont-elles vraies ou fausses?

Vrai Faux

Soit  $\Sigma$  un alphabet et L un langage sur  $\Sigma$ . Si on arrive à montrer que  $\mathbf{G}(L)$ 

est vrai, alors on a prouvé que L est un langage régulier.

 $\clubsuit$  L régulier  $\Rightarrow$   $\mathbf{G}(L)$ , mais pas  $\mathbf{G}(L) \Rightarrow L$  régulier.

$$\boxtimes$$
  $\neg (A \Rightarrow B) \Leftrightarrow \neg (\neg A \lor B) \Leftrightarrow A \land (\neg B).$ 

oxdots Soit  $\mathbf{G}(L)$  défini comme au premier point ci-dessus. Sa négation est :

$$\neg \mathbf{G}(L) \Leftrightarrow \forall n \in \mathbb{N} . \exists w \in L . |w| \geq n \land \neg \begin{pmatrix} \exists x, y, z \in \Sigma^* . & w = xyz \\ & \land y \neq \epsilon \\ & \land |xy| \leq n \\ & \land \forall k \in \mathbb{N} . xy^k z \in L \end{pmatrix}$$

La partie  $\exists n \in \mathbb{N} . \forall w \in L .$  dans  $\mathbf{G}(L)$  est générale et doit donc être niée. L'implication vue au point précédent peut être réécrite comme :  $\neg(\forall n \in \mathbb{N} . \exists w \in L . A \Rightarrow B) \Leftrightarrow \exists n \in \mathbb{N} . \neg(\exists w \in L . (A \Rightarrow B))$ 

$$\Leftrightarrow \exists n \in \mathbb{N} . \forall w \in L . \neg (A \Rightarrow B)) \Leftrightarrow \exists n \in \mathbb{N} . \forall w \in L . (A \land (\neg B)))$$

 $\square$  Soit  $\Sigma$  un alphabet et  $A, B \subseteq \Sigma^*$  des langages. Si B n'est pas régulier et  $B \subset A$  alors A n'est pas régulier.

Les propriétés de stabilité ne nous disent rien par rapport à l'inclusion des langages. Par exemple,  $L \triangleq \{0^n1^n \mid n \in \mathbb{N}\}$  n'est pas régulier,  $\{0^n1^n \mid n \in \mathbb{N}\} \subset 0^*1^*$ , mais  $0^*1^*$  est régulier.

## 2. Correcte ou Pas?

Soit donné le problème :

Une chaîne w dont les parenthèses sont *équilibrées*, noté w équilibré, satisfait la propriété suivante.

$$w$$
 équilibré  $\Leftrightarrow |w|_{(} = |w|_{)}$  et  $\forall w'$  si  $w' \ll_p w$  alors  $|w'|_{(} \geq |w'|_{)}$ 

Montrez que le langage  $\{w \in \{(,),a\}^* \mid w \text{ équilibré}\}$  n'est pas régulier.

Les preuves suivantes sont-elles correctes... ou pas?

N.B.: C'est possible que plusieurs preuves soient correctes.

## Correcte ou Pas

- - $\clubsuit$  On n'a pas le droit de choisir n. Il doit être quelconque.
- Prenons n quelconque et construisons la chaîne  $w=(^n)^n\in L$ . Prenons une décomposition w=xyz quelconque telle que  $y\neq \epsilon$  et  $|xy|\leq n$ . Étant donné que  $w=xyz=(^n)^n$ ,  $|xy|\leq n$  et que  $y\neq \epsilon$ , nous savons que  $xy=(^i$  avec  $|y|_{\cite{0.5ex}}\geq 1$ . Prenons k=0 et formons  $xy^0z=xz$ , nous montrons que xz n'est pas dans L. Étant donné que  $|xy|_{\cite{0.5ex}}=|(^i|_{\cite{0.5ex}})=0$ , nous avons  $|xz|_{\cite{0.5ex}}=|xyz|_{\cite{0.5ex}}=|xyz|_{\cite{0.5ex}}=n$ . Par ailleurs,  $|xz|_{\cite{0.5ex}}=|xyz|_{\cite{0.5ex}}=|xyz|_{\cite{0.5ex}}=|xyz|_{\cite{0.5ex}}=|xyz|_{\cite{0.5ex}}=|xyz|_{\cite{0.5ex}}=1$ , cela signifie que  $|xz|_{\cite{0.5ex}}=n-|y|_{\cite{0.5ex}}=|xz|_{\cite{0.5ex}}$ , d'où l'on tire que  $xz\not\in L$ .
- Prenons n quelconque et construisons la chaîne  $w=(^n)^n\in L$ . Prenons une décomposition w=xyz telle que  $x=(^{n-2}$  et  $y=(^2$ , qui respecte donc les conditions  $y\neq \epsilon$  et  $|xy|\leq n$ . Prenons k=0 et formons  $xy^0z=xz$ , nous montrons que xz n'est pas dans L. Étant donné que  $|xy|_1=|(^n|_1)=0$ , nous avons  $|xz|_1=|xyz|_1=|xyz|_1=n$ . Par ailleurs,  $|xz|_1=|xyz|_1=|xyz|_1=n$  el a signifie que  $|xz|_1=n$  el  $|xz|_1=n$  d'où l'on tire que  $|xz|_1=n$  el  $|xz|_1=n$  el |xz
  - On n'a pas le droit de choisir la décomposition w = xyz. Elle doit être quelconque.