

Les explications des réponses sont marquées avec ♣.

### 1. Vrai ou Faux ?

Ci dessous, les lettres  $L$  et  $A$ , indiquent respectivement un langage et un ensemble quelconque.  $\mathbb{N}$  c'est l'ensemble des entiers naturels qui inclut 0.

Les affirmations suivantes sont-elles vraies ou fausses ?

- | Vrai                                | Faux                                |  |
|-------------------------------------|-------------------------------------|--|
| <input checked="" type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/>            | La grammaire $G = (\{R, S\}, \{a, b\}, \{(R, S), (Rb, bS), (S, S), (S, R), (aR, aRb)\}, S)$ génère le langage $L(G) = \emptyset$ .                             |
| <input checked="" type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/>            | $\emptyset A = \emptyset$ .  |
| <input type="checkbox"/>            | <input checked="" type="checkbox"/> | $L^0 = \emptyset$ .  |
|                                     | <input checked="" type="checkbox"/> | ♣ $L^0 = \{\epsilon\}$ .   |
| <input type="checkbox"/>            | <input checked="" type="checkbox"/> | $\emptyset^* \triangleq \bigcup_{n \in \mathbb{N}} \emptyset^n = \emptyset$ .  |
|                                     | <input checked="" type="checkbox"/> | ♣ $\emptyset^* \triangleq \emptyset^0 \cup \emptyset^1 \cup \emptyset^2 \cup \dots = \{\epsilon\}$ .   |
| <input type="checkbox"/>            | <input checked="" type="checkbox"/> | Soit $L_2 = \{bc, d, g\}$ et $L_3 = \{a, ef\}$ . Alors $abc$ et $efg$ sont des mots de $L_2 L_3$ .   |
|                                     | <input checked="" type="checkbox"/> | ♣ Ils sont des mots de $L_3 L_2$ , mais pas de $L_2 L_3$ .   |
| <input checked="" type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/>            | La taille du complément de $\{d, e\}^*$ dans $\{c, d, e\}^*$ est infinie.  |
| <input type="checkbox"/>            | <input checked="" type="checkbox"/> | Tout langage de type 0 est de type 2.  |
|                                     | <input checked="" type="checkbox"/> | ♣ Au contraire, tout langage de type 2 est de type 0.  |
| <input checked="" type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/>            | Dans la hiérarchie de Chomsky, il existe des sous-ensembles de $\Sigma^*$ pour lesquels on ne peut pas donner de grammaire.                                    |
| <input checked="" type="checkbox"/> | <input type="checkbox"/>            | Soit $R \subseteq \{a, b, c\} \times \{a, b, c\}$ la relation $R = \{(a, a), (a, c), (c, c), (b, b), (a, b)\}$ .<br>Cette relation est un pré-ordre.           |
|                                     | <input checked="" type="checkbox"/> | ♣ $R$ est réflexive et transitive.   |
| <input type="checkbox"/>            | <input checked="" type="checkbox"/> | Le mot $abRc$ , dérivé dans la grammaire $(\{S, R\}, \{a, b, c\}, \{(S, abR), (bR, bRc), (R, R)\}, S)$ , est un mot qui appartient au langage de la grammaire. |
|                                     | <input checked="" type="checkbox"/> | ♣ Un mot terminal est un mot que appartienne a $\Sigma^*$ .  |