**Q1.** Un langage engendré par **Q6.** Selon la définition une **Q11.** Un automate déterministe grammaire peut contenir un ou une grammaire est toujours peut avoir plusieurs états plusieurs axiomes. infini initiaux A: vrai A : vrai A: vrai **B**: faux **B**: faux **B**: faux 98% 100% 76% **O2.** Les mots d'un langage **O7.** Si dans une dérivation on **Q12.** Le nombre maximum de engendré par une grammaire applique la règle  $A \rightarrow ab$  au mot mots d'un langage fini reconnu contiennent que des lettres nonaAcAbAd on obtient par par un automate déterministe sur terminaux. dérivation directe le mot 3 états et un alphabet à deux A : vrai aabcabbabd. lettres est B: faux **A**:5 A : vrai **B**: faux **B**:8 **C**: 7 93% 3. Une grammaire peut avoir **Q8.** La dérivation gauche et la 13. Si un automate contient une gle de la forme circuit alors le langage reconnu dérivation droite associés à un  $XY \rightarrow abZc$ . arbre syntaxique sont identiques est infin. ssi tous les nœuds internes de A : vrai A : vrai **B**: faux l'arbre se trouvent sur une **B**: faux chaîne. A: vrai **B**: faux **Question annulée Ouestion annulée** 100% **Q4.** A partir de toute dérivation **Q9.** La grammaire  $\langle N=\{S,X\},$ **Q14.** Un automate de Moore  $T = \{0,1\}, R = \{S \to 0S \mid X, X \to 0\}$ on peut construire un arbre produit une sortie à chaque état.  $0X1 \mid \varepsilon$ }, S> engendre le langage A: vrai syntaxique. A : vrai  $L=\{0^n1^m \mid n \ge m \ge 0\}.$ **B**: faux **B**: faux A: vrai B · faux 98% 95% 70% **Q5.** A tout arbre de dérivation **Q10.** L'algorithme de Q15. Pour un mot et une

**Q5.** A tout arbre de dérivation on peut associer une ou plusieurs dérivations.

**A**: vrai **B**: faux **Q10.** L'algorithme de minimisation peut être appliqué à un automate non-déterministe aussi

**A** : vrai **B** : faux

Q15. Pour un mot et une grammaire donnés le nombre de dérivations gauches est égal au nombre de dérivations droites

**A**: vrai **B**: faux

100% 54% 64%