

Q1. Une grammaire linéaire peut avoir une règle de la forme $X \rightarrow aYb$.
A : vrai
B : faux

98%

Q2. Si le langage L est engendré par une grammaire linéaire, alors il peut être engendré par une grammaire dont toutes les productions à partir d'une même variable X commencent par des lettres différentes.
A : vrai
B : faux

74%

Q3. L'axiome d'une grammaire qui engendre un langage non vide est toujours productif.
A : vrai
B : faux

91%

Q4. Dans l'algorithme de recherche des variables productifs on s'arrête dès que $P_i = P_{i+1}$. Selon la grammaire, i peut prendre n'importe quel valeur entre 1 et n (le nombre de variables).
A : vrai
B : faux

98%

Q5. Dans l'algorithme de recherche des variables accessibles, une règle de production sert au plus une fois.
A : vrai
B : faux

95%

Q6. L'axiome d'une grammaire est toujours accessible.
A : vrai
B : faux

98%

Q7. Pour éviter une troisième opération, il faut d'abord supprimer les variables inaccessibles, puis les variables improductifs.
A : vrai
B : faux

98%

Q8. Une grammaire contenant une règle de la forme $X \rightarrow aYb$ engendre forcément un langage qui n'est pas rationnel.
A : vrai
B : faux

98%

Q9. Une grammaire ambiguë engendre un langage infini.
A : vrai
B : faux

98%

Q10. Si une grammaire est sous forme normale de Chomsky, alors dans l'arbre de dérivation obtenu les nœuds internes sont d'arité au plus 2.
A : vrai
B : faux

86%

Q11. Le langage composé de l'image miroir des mots d'un langage algébrique est algébrique.
A : vrai
B : faux

100%

Q12. Si une grammaire est sans récursivité gauche alors elle est sous forme normale de Greibach.
A : vrai
B : faux

91%

Q13. Toute grammaire contient au moins une variable non effaçable.
A : vrai
B : faux

93%

Q14. Si une grammaire est sous forme normale de Greibach alors, dans l'arbre de dérivation obtenu les nœuds internes sont d'arité au plus 2.
A : vrai
B : faux

93%

Q15. Une grammaire sous forme normale de Chomsky peut être ambiguë.
A : vrai
B : faux

89%