

QCM n° 4

Langages formels et automates

Q1. Un état final et un état qui n'est pas final ne peuvent pas être équivalents

A. vrai

B. faux

82%

Q6. Pour obtenir un automate qui reconnaît l'union de deux langages par un automate produit il faut que les deux automates utilisés soient complets.

A. vrai

B. faux

57%

Q2. Le nombre d'équivalences différentes successives qu'on obtient à partir de \approx_0 peut être supérieur ou égale au nombre d'états

A. vrai

B. faux

90%

Q7. Pour obtenir un automate qui reconnaît l'intersection de deux langages par un automate produit il faut que les deux automates utilisés soient complets.

A. vrai

B. faux

58%

Q3. L'algorithme de minimisation d'un automate déterministe se termine dès que deux équivalences successives sont égales

A. vrai

B. faux

87%

Q8. Pour obtenir un automate qui reconnaît le complémentaire d'un langage par un automate où on complète l'ensemble des états d'acceptation il faut que l'automate utilisé soit complet.

A. vrai

B. faux

53%

Q4. La partition initiale dans l'algorithme de minimisation consiste à séparer l'état initial des autres états

A. vrai

B. faux

86%

Q9. Un système d'équations associé à un automate ne peut pas contenir un ϵ dans toutes les équations.

A. vrai

B. faux

67%

Q5. Si l'état q n'appartient pas à la classe d'équivalence de l'état p ($q \notin [p]$), alors il existe une lettre a de Σ telle que $\delta(q,a) \notin [\delta(p,a)]$.

A. vrai

B. faux

83%

Q10. Quel est le plus petit k pour lequel une expression rationnelle r_{ij}^k peut prendre la valeur $c(a*b)^*d$

A. 2

B. 3

63%