Monsegu Lucas Note: 10/20 (score total : 10/20)

Nom et prénom, lisibles :



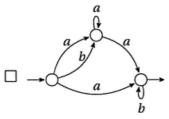
+117/1/42+

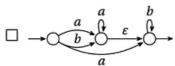
Identifiant (de haut en bas) :

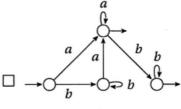
QCM THLR 4

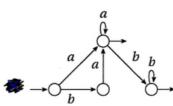
| 1 | ()/V2EQU | [| _10 | 2 🔲 | 3 ∐4 | ∐5 [| _6 | ′ □8 □ | 9 |
|---------------------------------------|--|--|--|---|---|---|--|---|--|
| 1 1 - | WASEGU | | 0 🗆 1 | _2 _: | 3 □4 | □5 [| □6 □7 | ′ □8 □ | 9 |
| | ucus | | 0 🗆 1 | _2 _: | 3 🗆 4 | □5 [| □6 □7 | 8 🗆 | 9 |
| | | [|]0 🗀1 | □2 □3 | 3 □4 | □ 5 [| □6 □7 | ′ □8 🅦 | 9 |
| | | |]0 🐔1 | □2 □: | 3 □4 | □ 5 [| □6 □7 | ′ □8 □ | 9 |
| | | | | | | | | | |
| sieurs plus re pas po incorr | Ne rien écrire sur les bords de la feuille que cocher. Renseigner les champs d'ide réponses justes. Toutes les autres n'en or estrictive (par exemple s'il est demandé sessible de corriger une erreur, mais vous pectes pénalisent; les blanches et réponses J'ai lu les instructions et mon sujet est ce | entité. Les nt qu'une; si 0 est <i>nu</i> i pouvez uti s multiples | question si plusie d, non no liser un valent (| ns marq urs répo ul, posit crayon.), | uées p onses s if, ou i Les ré | oar « × sont va négati éponse | (» peuvalides, s f, coche es justes | vent avoi sélection er <i>nul</i>). I s crédite | r plu- ner la l n'est nt; les |
| Q.2 | Le langage $\{ \Delta^n \Delta^n \mid \forall n \in \mathbb{N} \}$ est | | | | | | | | |
| | non reconnaissable par automat | е 🤹 | ration | nel | □ v | ride | | fini | |
| Q.3 | Le langage $\{(ab)^n \mid \forall n \in \mathbb{N}\}$ est | | | | | | | | |
| | . non reconnaissable par automat | e 🗆 | vide | * | ration | nel | | fini | |
| □ 2 | A propos du lemme de pompage Si un langage ne le vérifie pas, alors il n'e Si un langage ne le vérifie pas, alors il n'e Si un langage le vérifie, alors il est ration Quels langages ne vérifient pas le lemme | est pas rati inel | onnel | rationne | el | | | | |
| | ☐ Certains langages reconnus par DFA ☐ Tous les langages non reconnus pa | | | is langa; us les la | - | | _ | | |
| Q.6 | Si $L_1 \subseteq L \subseteq L_2$, alors L est rationnel si : | | | | | | | | |
| | | L_2 sont ration L_1 est ration | | $t L_2 \subseteq L$ | 1 | () 1 | L ₂ est ra | itionnel | |
| | | | | | | | | | |
| Q.7 | Si un automate de n états accepte a^n , ale | ors il accep | te | | | | | | |
| - | Si un automate de n états accepte a^n , ale $a^p(a^q)^*$ avec $p \in \mathbb{N}, q \in \mathbb{N}^* : p+q \le n$ | - | $n)^m$ ave | c <i>m</i> ∈ N | * | | a ⁿ a ^m a∙ | $\mathrm{vec}\ m\in\mathbb{N}$ | 4 * |
| - | $a^p(a^q)^*$ avec $p \in \mathbb{N}, q \in \mathbb{N}^*: p+q \le n$ Quelle séquence d'algorithmes teste l'a | \Box $(a$ | n)m ave | | | | | | |
| Q.8 nelle? | $a^p(a^q)^*$ avec $p \in \mathbb{N}, q \in \mathbb{N}^*: p+q \le n$ Quelle séquence d'algorithmes teste l'a | □ (a □ a ⁿ⁺¹ ppartenan spontanée ion. ci-McClusk | n) ^m ave ce d'un s, détern | mot au ninisati | langa | ge d'u inimis aluatio | ne expi ation, é | ression r | ation- |
| Q.8 nelle? | $a^p(a^q)^*$ avec $p \in \mathbb{N}, q \in \mathbb{N}^* : p+q \le n$ Quelle séquence d'algorithmes teste l'a Thompson, élimination des transitions Thompson, déterminimisation, évaluation Thompson, déterminisation, Brzozowsk Thompson, déterminisation, élimination | □ (a □ a ⁿ⁺¹ ppartenan spontanée ion. ci-McClusk | n) ^m ave ce d'un s, détern | mot au ninisati | langa | ge d'u inimis aluatio C\ \7 | ne expraation, é | ression r | ation- |
| Q.8 nelle? | $a^p(a^q)^*$ avec $p \in \mathbb{N}, q \in \mathbb{N}^* : p+q \le n$ Quelle séquence d'algorithmes teste l'a Thompson, élimination des transitions Thompson, déterminimisation, évaluation Thompson, déterminisation, Brzozowsk Thompson, déterminisation, élimination | □ (a □ a ⁿ⁺¹ ppartenan spontanée ion. ki-McClusk n des trans a b | n) ^m ave ce d'un s, détern | mot au ninisati | langa | ge d'u inimis aluatio | ne expraation, é | ression r | ation- |
| Q.8 nelle? | $a^p(a^q)^*$ avec $p \in \mathbb{N}, q \in \mathbb{N}^* : p+q \le n$ Quelle séquence d'algorithmes teste l'a Thompson, élimination des transitions Thompson, déterminimisation, évaluation Thompson, déterminisation, Brzozowsk Thompson, déterminisation, élimination | □ (a □ a ⁿ⁺¹ ppartenan spontanée ion. ki-McClusk n des trans a b | n) ^m ave ce d'un s, détern | mot au ninisati | langa | ge d'u inimis aluatio C \ \ \ \ \ \ \ | ne expraation, é | ression r | ation- |











Q.10 Comment marche la minimisation de Brzozowski d'un automate A?

2/2

2/2

| * | $Det(T(Det(T(\mathcal{A}))))$ |
|----------|-------------------------------|
| 7 | 201(1(201(1(0)))) |

- \Box $T(Det(T(Det(T(\mathscr{A})))))$

Fin de l'épreuve.

