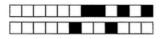
Darves Erwan Note: 9/20 (score total : 9/20)

Nom et prénom, lisibles :



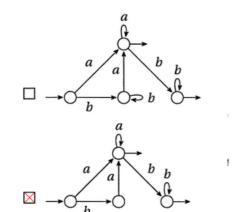
+53/1/8+

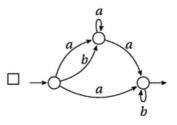
Identifiant (de haut en bas):

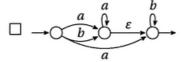
## QCM THLR 4

DARVES	
DARVES Erwan	<b>10</b> 0 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0
	<b>□0 □1 ■2 □3 □4 □5 □6 □7 □8 □9</b>
	■0 □1 □2 □3 □4 □5 □6 □7 □8 □9
	<b>□0 □1 ■2 □3 □4 □5 □6 □7 □8 □9</b>
plutôt que cocher. Renseigner les champs d'identit sieurs réponses justes. Toutes les autres n'en ont qu plus restrictive (par exemple s'il est demandé si 0 e pas possible de corriger une erreur, mais vous pour incorrectes pénalisent; les blanches et réponses mu	dans les éventuels cadres grisés « ② ». Noircir les cases té. Les questions marquées par « × » peuvent avoir plu- l'une; si plusieurs réponses sont valides, sélectionner la lest nul, non nul, positif, ou négatif, cocher nul). Il n'est vez utiliser un crayon. Les réponses justes créditent; les altiples valent 0. elet: les 2 entêtes sont +53/1/xx+···+53/2/xx+.
<b>Q.2</b> Le langage $\{\mathfrak{S}^n \mid \forall n \in \mathbb{N}\}$ est	
non reconnaissable par automate fini	■ rationnel ☐ fini ☐ vide
Q.3 Le langage $\{ \sqrt[n]{p}^n \sqrt[n]{m} \mid \forall n, m \in \mathbb{N} \}$ est	
	cutament for
□ vide □ non reconnaissable par	
Q.4 Un automate fini qui a des transitions sponta	
	pas $\varepsilon$ est déterministe accepte $\varepsilon$
<ul> <li>Q.5 A propos du lemme de pompage</li> <li>Si un langage ne le vérifie pas, alors il n'est p</li> <li>Si un langage le vérifie, alors il est rationnel</li> <li>Si un langage ne le vérifie pas, alors il n'est p</li> <li>Q.6 Combien d'états au moins a un automate d</li> <li>dont la n-ième lettre avant la fin est un a (i.e., (a + l)</li> </ul>	eas rationnel éterministe émondé qui accepte les mots sur $\Sigma = \{a, b\}$
$\boxtimes 2^n \qquad \qquad \square \frac{n(n+1)}{2}$	n+1
<b>Q.7</b> Si un automate de $n$ états accepte $a^n$ , alors il	l accepte
$a^p(a^q)^*$ avec $p \in \mathbb{N}, q \in \mathbb{N}^*$ : $p+q \le n$	$a \qquad \square \qquad a^{n+1} \qquad \square \qquad (a^n)^m \text{ avec } m \in \mathbb{N}^*$ $a^n \text{ avec } m \in \mathbb{N}^*$
	rtenance d'un mot au langage d'une expression ration-
☐ Thompson, déterminisation, élimination de a	ntanées, déterminisation, minimisation, évaluation. es transitions spontanées, évaluation. b
Q.9 Déterminiser cet automate.	









- Q.10 Comment marche la minimisation de Brzozowski d'un automate A?
- $\Box$   $T(Det(T(Det(T(\mathcal{A})))))$ 0/2
- $\Box$   $T(Det(T(Det(\mathscr{A}))))$
- $\boxtimes$   $Det(T(Det(T(\mathcal{A}))))$
- $\square$   $Det(T(Det(T(Det(\mathcal{A})))))$

Fin de l'épreuve.

0/2