Moulard Tom Note: 1/20 (score total : 1/20)

Nom et prénom, lisibles :



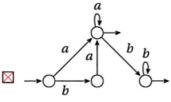
+113/1/52+

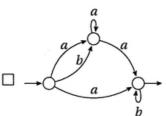
Identifiant (de haut en bas) :

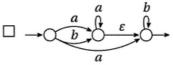
## QCM THLR 4

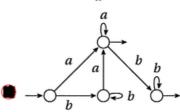
MOO	LARD		□0 □1	<b>2</b> 3 4	1 □5 □6 □	7 □8 □9
			■0 □1	<b>2 3 4</b>	4 □5 □6 □	7 🗆 8 🗆 9
	M		■0 □1	<b>2 3 4</b>	<b>4</b> □5 □6 □	7 🗌 8 🗎 9
.L.(S.	BLES		□0 □1	<b>2 3 4</b>	1 □5 □6 □	7 ■8 □9
			□0 □1	<b>□2 □3 □</b> 4	1 🗆 5 🗀 6 🗀 3	7 ■8 □9
			l			
plutôt qu sieurs rép plus restr pas possi incorrecte	e rien écrire sur les be e cocher. Renseigner ponses justes. Toutes l cictive (par exemple s' ble de corriger une er es pénalisent; les blan ai lu les instructions e	les champs d'identi les autres n'en ont q 'il est demandé si 0 rreur, mais vous pou aches et réponses m	té. Les question u'une; si plusie est <i>nul, non n</i> avez utiliser un ultiples valent (	ns marquées eurs réponses <i>ul, positif</i> , ou crayon. Les 1 0.	par « X » peu s sont valides, a négatif, coch réponses juste	sélectionner la er <i>nul</i> ). Il n'est es créditent; les
<b>Q.2</b> Le	langage des nombres	binaires premiers c	ompris entre 0	et 2 <sup>2<sup>2</sup></sup> – 1 es	t	
		non reconnais on reconnaissable pa onnaissable par un a	ar un automate	fini détermi	niste	ste
<b>Q.3</b> Le	langage $\{ \stackrel{\bullet}{=}^n \stackrel{\bullet}{\cong}^n \mid \forall n \}$	∈N} est				
	☐ rationnel	non reconnaissa	ıble par automa	ate 🗆	vide 📳	fini
<b>Q.4</b> Un	n automate fini qui a d	des transitions spon	tanées			
□ e	est déterministe	$\square$ accepte $\varepsilon$	n'accepte	pas $\varepsilon$	n'est pas dé	eterministe
☐ pe ☐ pe <b>⑥</b> n'c ☑ es	n langage quelconque eut avoir une intersect eut n'être inclus dans e est pas nécessairemen et toujours inclus (⊆) c un automate de <i>n</i> éta	tion non vide avec s aucun langage déno nt dénombrable dans un langage rati	oté par une exp onnel		nelle	
(a)	$(a^n)^m$ avec $m \in \mathbb{N}^*$	$\Box a^n a^m$ avec $m$	$a \in \mathbb{N}^*$ $\square$	$a^p(a^q)^*$ ave	:c <i>p</i> ∈ N, <i>q</i> ∈ N'	$": p+q \le n$
<b>Q.7</b> Si	$L_1 \subseteq L \subseteq L_2$ , alors $L$ es	t rationnel si :				
	$\Box$ $L_2$ est ration	nnel $\square$ $L_1, L_2$ $L_1, L_2$ sont			ı est rationnel	l
-	mbien d'états au moi -ième lettre avant la f	in est un $a$ (i.e., ( $a$ +			•	$\operatorname{ir} \Sigma = \{a, b, c, d\}$
	$\frac{n(n+1)(n)}{4}$	+2)(n+3)	Il n'	existe pas.	$\Box$ 4 <sup>n</sup>	
<b>Q.9</b> Dé	terminiser cet autom	ate. $a, b$		40	L2 = C	-3











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

2/2

-1/2

- $\Box$   $T(Det(T(Det(\mathcal{A}))))$
- $\triangle$  Det(T(Det(T(A))))

Fin de l'épreuve.



