2/2

2/2

2/2

2/2

2/2

0/2

est toujours récursif

Bleton Doette Note: 11/20 (score total : 11/20)



+94/1/26+

QCM 7	THLR 2
Nom et prénom, lisibles :	Identifiant (de haut en bas) :
BLETON	
Doette	<b>5</b> 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9
J.OKIIC.	□0 □1 12 □3 □4 □5 □6 □7 □8 □9
	□0 □1 □2 ᡚ3 □4 □5 □6 □7 □8 □9
	□0 □1 □2 □3 □4 □5 6 □7 □8 □9
plutôt que cocher. Renseigner les champs d'identité. sieurs réponses justes. Toutes les autres n'en ont qu'u plus restrictive (par exemple s'il est demandé si 0 es	-
Q.2 Pour toute expression rationnelle $e$ , on a $\varepsilon e \equiv e\varepsilon \equiv e$ .	<ul><li>□ peut être indénombrable</li><li>☑ contient toujours (⊇) un langage rationnel</li></ul>
faux vrai vrai $\mathbf{Q.3}$ Pour toute expression rationnelle $e$ , on a $\varepsilon e \equiv e\varepsilon \equiv \varepsilon$ .	<ul> <li>peut avoir une intersection non vide avec son complémentaire</li> <li>peut n'inclure aucun langage dénoté par une expression rationnelle</li> </ul>
🗆 vrai 📳 faux	<b>Q.8</b> Soit $\Sigma$ un alphabet. Pour tout $a \in \Sigma$ , $L \subseteq \Sigma^*$ , on a $\{a\}$ . $L = \{a\}$ . $M \Longrightarrow L = M$ .
<b>Q.4</b> Pour toutes expressions rationnelles $e, f$ , on a $(ef)^*e \equiv e(fe)^*$ .	👿 vrai 🗌 faux
vrai	Q.9 L'expression Perl '([-+]*[0-9A-F]+[-+/*])*[-+]*[0-9A-F]+' n'engendre pas :
Q.5 Pour toutes expressions rationnelles $e, f$ , on a $(e+f)^* \equiv (e^*f)^*e^*$ .	☐ '(20+3)*3' ☐ 'DEADBEEF' ☐ '0+1+2+3+4+5+7+8+9' ☐ '-+-1+-+-2'
🗷 vrai 🗌 faux	Q.10 ♠ Soit A, L, M trois langages. Parmi les pro-
Q.6 Un langage quelconque  cet toujours récursivement énumérable  cet toujours inclus (C) dans un langage re-	positions suivantes, lesquelles sont suffisantes pour garantir $L = M$ ?
✓ est toujours inclus (⊆) dans un langage rationnel	
peut n'être inclus dans aucun langage dénoté	
par une expression rationnelle	Aucune de ces réponses n'est correcte.

Fin de l'épreuve.