2/2

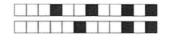
2/2

0/2

0/2

-1/2

2/2



+293/1/5+

QCM THLR 2	
Nom et prénom, lisibles :	Identifiant (de haut en bas):
TORRES	
Vencent	6 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9
correctes pénalisent; les blanches et réponses mul	ez utiliser un crayon. Les réponses justes créditent; les ltiples valent 0. et: les 1 entêtes sont +293/1/xx+···+293/1/xx+.
	Q.7 Pour toutes expressions rationnelles e, f , simplifier $e^*(e+f)^*f^*$.
$e(f+g) \equiv ef + eg \text{ et } (e+f)g \equiv eg + fg.$ \square faux \square vrai	plifier $e^*(e+f)^*f^*$.
$(f+g) \equiv ef + eg$ et $(e+f)g \equiv eg + fg$. \Box faux \Box vrai \Box Pour toute expression rationnelle e , on a \emptyset +	plifier $e^*(e+f)^*f^*$. $ \Box e+f^* \qquad \Box e^*+f \qquad \Box e^*f^* $ $ \Box e^*+f^* \qquad \blacksquare (e+f)^* $
$(f+g) \equiv ef + eg$ et $(e+f)g \equiv eg + fg$. \Box faux \Box vrai B Pour toute expression rationnelle e , on a $\emptyset + e + \emptyset \equiv \emptyset$.	plifier $e^*(e+f)^*f^*$.
$e(f+g) \equiv ef + eg$ et $(e+f)g \equiv eg + fg$. \Box faux vrai Pour toute expression rationnelle e , on a \emptyset +	plifier $e^*(e+f)^*f^*$. $ \Box e+f^* \qquad \Box e^*+f \qquad \Box e^*f^* $ $ \Box e^*+f^* \qquad \blacksquare (e+f)^* $ Q.8 Soit Σ un alphabet. Pour tout $a \in \Sigma$, $L \subseteq \Sigma^*$, on a $\{a\}.L = \{a\}.M \implies L = M$.
$e(f+g) \equiv ef + eg$ et $(e+f)g \equiv eg + fg$. \Box faux vrai $eg = eg + fg$.	plifier $e^*(e+f)^*f^*$. $ \Box e+f^* \qquad \Box e^*+f \qquad \Box e^*f^* \\ \Box e^*+f^* \qquad \blacksquare (e+f)^* $ Q.8 Soit Σ un alphabet. Pour tout $a \in \Sigma$, $L \subseteq \Sigma^*$, on a $\{a\}.L = \{a\}.M \Longrightarrow L = M$.
$e(f+g) \equiv ef + eg$ et $(e+f)g \equiv eg + fg$. \Box faux vrai 3 Pour toute expression rationnelle e , on a $\emptyset + e + \emptyset \equiv \emptyset$. \Box vrai \boxtimes faux 4 Il est possible de tester si une expression ra-	plifier $e^{\star}(e+f)^{\star}f^{\star}$. $ \Box e+f^{\star} \qquad \Box e^{\star}+f \qquad \Box e^{\star}f^{\star} \\ \Box e^{\star}+f^{\star} \qquad \boxtimes (e+f)^{\star} $ Q.8 Soit Σ un alphabet. Pour tout $a \in \Sigma$, $L \subseteq \Sigma^{\star}$, on a $\{a\}.L = \{a\}.M \Longrightarrow L = M$. $ \Box \text{ faux} \qquad \text{vrai} $ Q.9 L'expression Perl '[-+]?[0-9]+(,[0-4])
$e(f+g) \equiv ef + eg$ et $(e+f)g \equiv eg + fg$. \Box faux \Box vrai 3 Pour toute expression rationnelle e , on a $\emptyset + e + \emptyset \equiv \emptyset$. \Box vrai \Box faux 4 Il est possible de tester si une expression rationnelle engendre un langage vide. \Box Toujours vrai \Box Souvent faux	plifier $e^*(e+f)^*f^*$. $ \Box e+f^* \qquad \Box e^*+f \qquad \Box e^*f^* \\ \Box e^*+f^* \qquad \blacksquare (e+f)^* $ Q.8 Soit Σ un alphabet. Pour tout $a \in \Sigma$, $L \subseteq \Sigma^*$, on a $\{a\}.L = \{a\}.M \implies L = M$. $ \Box \text{ faux} \qquad \blacksquare \text{ vrai} $
$e(f+g) \equiv ef + eg$ et $(e+f)g \equiv eg + fg$. $faux$ vrai 3 Pour toute expression rationnelle e , on a $\emptyset + e + \emptyset \equiv \emptyset$. $vrai$ vrai $faux$ 4 Il est possible de tester si une expression rationnelle engendre un langage vide.	plifier $e^*(e+f)^*f^*$. $ \Box e+f^* \qquad e^*+f \qquad e^*f^* \\ \Box e^*+f^* \qquad (e+f)^* $ Q.8 Soit Σ un alphabet. Pour tout $a \in \Sigma, L \subseteq \Sigma^*$, on a $\{a\}.L = \{a\}.M \implies L = M$. $ \Box \text{ faux} \qquad \text{vrai} $ Q.9 L'expression Perl ' $[-+]$? $[0-9]$ +(, $[0-9]$ +)? $[0-9]$ +)? $[0-9]$ +) n'engendre pas: $ \Box '42,4e42' \qquad \Box '42e42' \qquad \boxtimes '42,e42' $
$e(f+g) \equiv ef + eg$ et $(e+f)g \equiv eg + fg$. \Box faux vrai 3 Pour toute expression rationnelle e , on a $\emptyset + e + \emptyset \equiv \emptyset$. \Box vrai \Box faux 4 Il est possible de tester si une expression rationnelle engendre un langage vide. \Box Toujours vrai \Box Souvent faux \Box Toujours faux \Box Souvent vrai 5 Pour toutes expressions rationnelles e, f , on a	plifier $e^*(e+f)^*f^*$. $ \Box e+f^* \qquad \Box e^*+f \qquad \Box e^*f^* $ $ \Box e^*+f^* \qquad \Box (e+f)^* $ Q.8 Soit Σ un alphabet. Pour tout $a \in \Sigma$, $L \subseteq \Sigma^*$, on a $\{a\}.L = \{a\}.M \Longrightarrow L = M$. $ \Box \text{ faux} \qquad \Box \text{ vrai} $ Q.9 L'expression Perl ' $[-+]$? $[0-9]$ +(, $[0-9]$ +)? $[0-9]$ +)? $[0-9]$ +) n'engendre pas: $ \Box '42,4e42' \qquad \Box '42e42' \qquad \boxtimes '42,e42' $
$e(f+g) \equiv ef + eg$ et $(e+f)g \equiv eg + fg$. \Box faux vrai 3 Pour toute expression rationnelle e , on a $\emptyset + e + \emptyset \equiv \emptyset$. \Box vrai \Box faux 4 Il est possible de tester si une expression rationnelle engendre un langage vide. \Box Toujours vrai \Box Souvent faux \Box Toujours faux \Box Souvent vrai 5 Pour toutes expressions rationnelles e, f , on a	plifier $e^*(e+f)^*f^*$. $ \Box e+f^* \qquad \Box e^*+f \qquad \Box e^*f^* $ $ \Box e^*+f^* \qquad \Box (e+f)^* $ Q.8 Soit Σ un alphabet. Pour tout $a \in \Sigma$, $L \subseteq \Sigma^*$, on a $\{a\}.L = \{a\}.M \Longrightarrow L = M$. $ \Box \text{ faux} \qquad \Box \text{ vrai} $ Q.9 L'expression Perl ' $[-+]$? $[0-9]$ +(, $[0-9]$ +)? $[0-9]$ +)? $[0-9]$ +) n'engendre pas: $ \Box '42,4e42' \qquad \Box '42e42' \qquad \boxtimes '42,e42' $
$e(f+g) \equiv ef + eg$ et $(e+f)g \equiv eg + fg$. \Box faux vrai P.3 Pour toute expression rationnelle e , on a $\emptyset + eg$ et $\emptyset = \emptyset$. \Box vrai \Box faux P.4 Il est possible de tester si une expression rationnelle engendre un langage vide. \Box Toujours vrai \Box Souvent faux \Box Toujours faux \Box Souvent vrai	plifier $e^*(e+f)^*f^*$. $ \Box e+f^* \qquad \Box e^*+f \qquad \Box e^*f^* $ $ \Box e^*+f^* \qquad \boxtimes (e+f)^* $ Q.8 Soit Σ un alphabet. Pour tout $a \in \Sigma$, $L \subseteq \Sigma^*$, on a $\{a\}.L = \{a\}.M \Longrightarrow L = M$. $ \Box \text{ faux} \qquad \text{vrai} $ Q.9 L'expression Perl ' $[-+]$? $[0-9]$ +(, $[0-9]$ +)? $(e[-+]$? $[0-9]$ +)' n'engendre pas: $ \Box '42,4e42' \qquad \Box '42e42' \qquad \boxtimes '42,e42' $ $ \Box '42,42e42' \qquad \Box '42,42e42' $

Fin de l'épreuve.

 \square AL = AMAucune de ces réponses n'est correcte.

0/2