2/2

-1/2

2/2

2/2

-1/2

2/2

-1/2

0/2

2/2

2/2

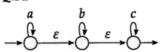
## THLR Contrôle (35 questions), Septembre 2016

Nom et prénom, lisibles :	Identifiant (de haut en bas):
ROUDAUT	
Trangois-Joseph	
5 9 9	
Q.1 Ne rien écrire sur les bords de la feuille, ni dans les éventuels cadres grisés « ② ». Noircir les cases plutôt que cocher. Renseigner les champs d'identité. Les questions marquées par « ② » peuvent avoir plusieurs réponses justes. Toutes les autres n'en ont qu'une; si plusieurs réponses sont valides, sélectionner la plus restrictive (par exemple s'il est demandé si 0 est nul, non nul, positif, ou négatif, cocher nul). Il n'est pas possible de corriger une erreur, mais vous pouvez utiliser un crayon. Les réponses justes créditent; les incorrectes pénalisent; les blanches et réponses multiples valent 0.  Il n'est pas possible de corriger une erreur, mais vous pouvez utiliser un crayon. Les réponses justes créditent; les incorrectes pénalisent; les blanches et réponses multiples valent 0.	
Q.2 Un alphabet est toujours muni d'une relation d	l'ordre :
vrai vrai	✓ faux
Q.3 L'ensemble des entiers positifs multiples de 2 e	est un ensemble :
☐ récursif mais pas récursivement énumérable ☐ itératif	récursivement énumérable mais pas récursif
Q.4 Que vaut $\{\varepsilon, a, b\} \cdot \{\varepsilon, a, b\}$ ?	
	b}
Q.5 Que vaut Pref({ab, c}):	
	$\{b,\varepsilon\}$ $\boxtimes$ $\{ab,a,c,\varepsilon\}$ $\bigcirc$
<b>Q.6</b> Que vaut $(\{a\}\{b\}^*\{a\}^*) \cap (\{a\}^*\{b\}^*\{a\})$	
Q.7 Pour toutes expressions rationnelles $e, f$ , on a $e$	$e \cdot f \equiv f \cdot e$ .
	vrai
Q.8 Il est possible de tester si une expression ration	nnelle engendre un langage vide.
☐ Souvent faux ☐ Toujours faux	
Q.9 L'expression Perl '[-+]?[0-9]+, [0-9]*' n'eng	endre pas :
☐ '42,42' ☐ '42,'	☐ '42,4' <b>图</b> '42'
<b>Q.10</b> Si $e$ et $f$ sont deux expressions rationnelles, $q$	uelle identité n'est pas nécessairement vérifiée?
	$(e+f)^* \equiv (f^*(ef)^*e^*)^* \qquad \boxtimes (ef)^* \equiv e(fe)^*f$ $f)^* \equiv (e^*f^*)^*$
Q.11 Ces deux expressions rationnelles :	
$(a^* + b)^* + c((ab)^*(bc))^*(ab)^*$	$c(ab+bc)^*+(a+b)^*$

2/2	<ul> <li>□ sont identiques</li> <li>□ sont équivalentes</li> <li>□ ne sont pas équivalentes</li> </ul>	
	Q.12 Quelle est l'écriture la plus raisonnable?	
2/2	machine à états finie machine à état finis machine à état fini machine à état finis	
	Q.13 🕏	
	Quels états appartiennent à la fermeture arrière de l'état 2 :	
0/2		
	Q.14 Combien d'états a l'automate de Thompson auquel je pense?	
2/2		
	a $b$ $c$	
	Q.15 Quel est le résultat d'une élimination arrière des transitions spontanées?	
0/2	$\square \xrightarrow{a \qquad b \qquad b \qquad c} \square \xrightarrow{a \qquad b \qquad c} \square \xrightarrow{a,b,c} \square$	
	$\square \xrightarrow{a \land b \land b \land c \land c} \square \xrightarrow{a \land b \land b \land c \land c} \square$	
	Q.16 & Parmi les 3 automates suivants, lesquels sont équivalents?	
2/2	$\square \longrightarrow b \longrightarrow b \longrightarrow b$ $\square \longrightarrow \varepsilon \longrightarrow b \longrightarrow b$ $\square Aucune de ces réponses n'est correcte.$	
	Q.17 Le langage { Ctrl $^n$ Alt $^n$ Del $^n$   $\forall n \in \mathbb{N} : n < 242^{51} - 1$ } est	
2/2	☐ rationnel ☐ non reconnaissable par automate fini ☐ wide	
0/2	<ul> <li>Q.18 A propos du lemme de pompage</li> <li>☐ Si un langage ne le vérifie pas, alors il n'est pas forcement rationnel</li> <li>☐ Si un langage le vérifie, alors il est rationnel</li> <li>☐ Si un langage ne le vérifie pas, alors il n'est pas rationnel</li> <li>Q.19 Combien d'états au moins a un automate déterministe émondé qui accepte les mots sur Σ = {a, b} dont</li> </ul>	
	la <i>n</i> -ième lettre avant la fin est un $a$ (i.e., $(a + b)^*a(a + b)^{n-1}$ ):	
0/2	$n+1$ $2^n$ $n  ext{ Il } n'  ext{ existe pas.}$ $n  ext{ } \frac{n(n+1)}{2}$	
	<b>Q.20</b> Combien d'états au moins a un automate déterministe émondé qui accepte les mots sur $\Sigma = \{a, b, c, d\}$ dont la $n$ -ième lettre avant la fin est un $a$ (i.e., $(a + b + c + d)^* a(a + b + c + d)^{n-1}$ ):	

0/2 $\boxtimes$  2<sup>n</sup> ☐ Il n'existe pas. Déterminiser cet automate : 2/2 Soit Rec l'ensemble des langages reconnaissables par DFA, et Rat l'ensemble des langages définissables par expressions rationnelles. ☐ Rec ⊈ Rat 2/2  $\square$  Rec  $\subseteq$  Rat Rec ⊇ Rat Rec = RatQuelle(s) opération(s) préserve(nt) la rationnalité? Différence symétrique ☑ Union Différence Intersection 0/2Complémentaire Aucune de ces réponses n'est correcte. Quelle(s) opération(s) préserve(nt) la rationnalité? Suff Sous − mot Transpose □ Pref 0/2 Aucune de ces réponses n'est correcte. On peut tester si un automate déterministe reconnaît un langage non vide. O.25 ☐ Cette question n'a pas de sens Seulement si le langage n'est pas rationnel Oui 0/2□ Non En soumettant à un automate un nombre fini de mots de notre choix et en observant ses réponses, mais sans en regarder la structure (test boîte noire), on peut savoir s'il... □ a des transitions spontanées accepte le mot vide est déterministe 2/2 accepte un langage infini Q.27 Si  $L_1, L_2$  sont rationnels, alors:  $\Box$   $L_1 \subseteq L_2$  ou  $L_2 \subseteq L_1$ 0/2Combien d'états a l'automate minimal qui accepte le langage  $\{a, b, c, \dots, y, z\}^+$ ? Q.28 2 2/2 □ Il en existe plusieurs! ☐ 52 26 O.29 Si L et L' sont rationnels, quel langage ne l'est pas nécessairement?  $[u^nv^n \mid u \in L, v \in L', n \in \mathbb{N}]$ 0/2Quel mot reconnait le produit de ces automates? Q.30  $\Box$  (bab)<sup>4444</sup>

Q.31



Si on élimine les transitions spontanées de cet automate, puis qu'on applique la déterminisation, alors l'application de BMC conduira à une expression rationnelle équivalente à :

(bab)<sup>333</sup>

(bab)22

2/2

- $\Box$   $(a+b+c)^*$
- a\*b\*c\*
- $\Box$   $a^* + b^* + c^*$
- ☐ (abc)\*

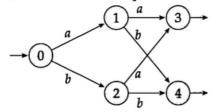
Considérons  $\mathcal{P}$  l'ensemble des palindromes (mot u égal à son tranposé/image miroir  $u^R$ ) de longueur paire sur  $\Sigma$ , i.e.,  $\mathcal{P} = \{v \cdot v^R \mid v \in \Sigma^*\}$ .

0/2

- $\square$  Il existe un DFA qui reconnaisse  ${\cal P}$  $\square$  Il existe un  $\varepsilon$ -NFA qui reconnaisse  $\mathcal{P}$
- $\square$  II existe un NFA qui reconnaisse  $\mathcal{P}$
- $\nearrow$  ne vérifie pas le lemme de pompage

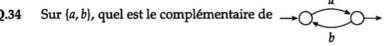
Quels états peuvent être fusionnés sans changer le langage reconnu.

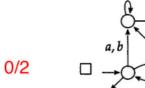
0/2

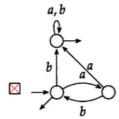


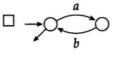
- 3 avec 4
- ☐ 1 avec 3
- ☑ 1 avec 2
- ☐ 2 avec 4
- 0 avec 1 et avec 2
- ☐ Aucune de ces réponses n'est correcte.

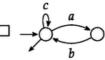
Q.34



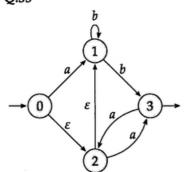








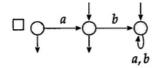
Q.35

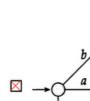


Quel est le résultat de l'application de BMC en éliminant

- 1, puis 2, puis 3 et enfin 0?
  - $\Box (ab^{*} + (a+b)^{*})(a+b)^{+}$
  - $\boxtimes (ab^+ + a + b^+)(a(a + b^+))^*$

Q.36 Sur {a, b}, quel automate reconnaît le complémentaire du langage de

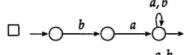


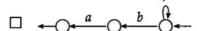


a, b

0/2

0/2





Fin de l'épreuve.