2/2

2/2

2/2

2/2

2/2

-1/2

2/2

2/2

2/2

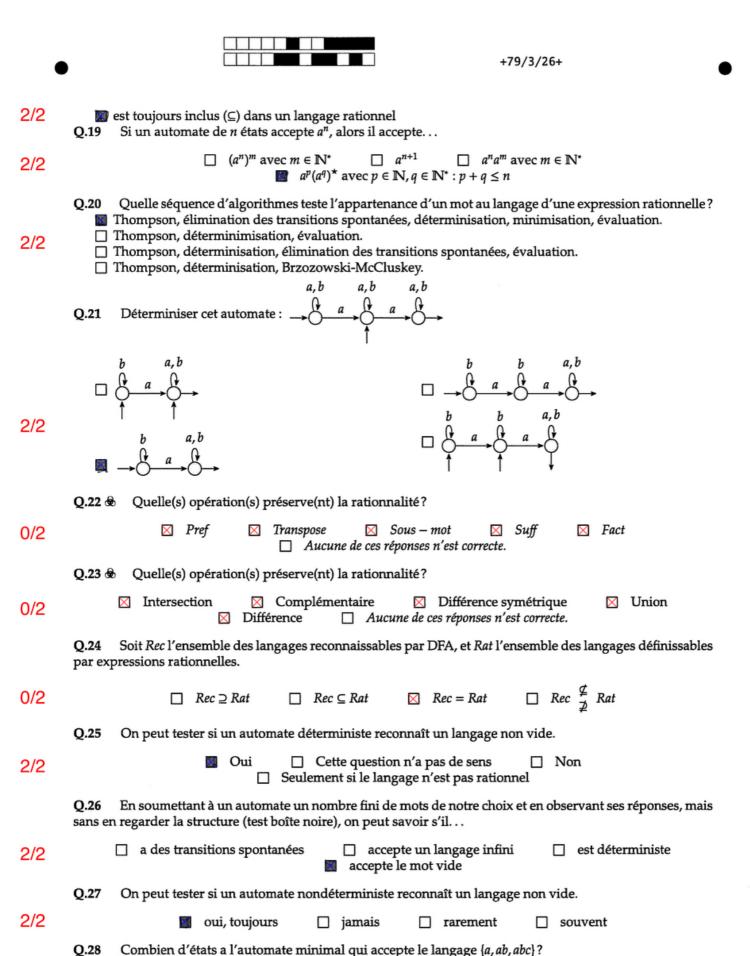
2/2



THLR Contrôle (35 questions), Septembre 2016

Nom et prénom, lisibles :	Identifiant (de haut en bas):
Castaignède lisa	
0	
	□0 □1 ■2 □3 □4 □5 □6 □7 □8 □9
	□0 ■1 □2 □3 □4 □5 □6 □7 □8 □9
plutôt que cocher. Renseigner les champs d'identité. réponses justes. Toutes les autres n'en ont qu'une, restrictive (par exemple s'il est demandé si 0 est nul,	
Q.2 Que ne traite pas la théorie des langages?	
a la voix 🔲 HTML] l'ADN Java l'écrit
Q.3 Le langage {≝ ⁿ 🕏 ⁿ ∰ ⁿ ∀n premier, codable e	en binaire sur 64 bits} est
■ fini □	vide 🔲 infini
Q.4 Que vaut $\{\varepsilon, a, b\} \cdot \{a, b\}$?	
Q.5 Que vaut Fact(L) (l'ensemble des facteurs):	
Suff(Pref(L)) \square Suff($\overline{Pref(L)}$) \square P	
Q.6 Que vaut $\overline{\{a\}^*}$, avec $\Sigma = \{a, b\}$.	
Q.7 Pour toutes expressions rationnelles e, f, g , or	$a \ e(f+g) \equiv ef + eg \ et \ (e+f)g \equiv eg + fg.$
₩ vrai	☐ faux
Q.8 À quoi est équivalent ε^* ?	
	□ Σ*
Q.9 Pour $e = (ab)^*, f = (a + b)^*$:	
$\Box L(e) = L(f) \qquad \blacksquare L(e) \subseteq L(f)$	$\Box L(e) \supseteq L(f) \qquad \Box L(e) \stackrel{\not\subseteq}{\supseteq} L(f)$
Q.10 L'expression Perl "([a-zA-Z] \\)+" engend	dre :
□ "" □ "\"" □ "eol"(eol e	st le caractère « retour à la ligne »)
Q.11 L'expression Perl '[-+]?[0-9A-F]+([-+/*]	[-+]?[0-9A-F]+)*' n'engendre pas :

	·
2/2	□ '-42' □ '42+42' □ '-42-42' ■ '42+(42*42)'
	Q.12 Un automate fini ne reconnaît que des langages finis
0/2	□ vrai ⊠ faux
	Q.13 L'automate de Thompson de l'expression rationnelle $(ab)^*c$
2/2	☐ n'a aucune transition spontanée ☐ est déterministe ☐ ne contient pas de cycle ☐ a 8, 10, ou 12 états
	Q.14 Quel automate reconnaît le langage décrit par l'expression $((ba)^*b)^*$
2/2	$\square \qquad \stackrel{b}{\longrightarrow} \stackrel{a,b}{\longleftarrow} \qquad \qquad \square \qquad \stackrel{a,b}{\longrightarrow} \stackrel{b}{\longleftarrow} \qquad \qquad \square$
	$\square \longrightarrow \stackrel{\varepsilon}{\longrightarrow} $
	Quel est le résultat d'une élimination arrière des transitions spontanées? Quel est le résultat d'une élimination arrière des transitions spontanées?
2/2	$\square \qquad \stackrel{c}{\longrightarrow} \qquad \qquad \square \qquad \stackrel{a,b,c}{\longrightarrow} \qquad \qquad \square \qquad \stackrel{a}{\longrightarrow} \qquad \stackrel{b}{\longrightarrow} \qquad \stackrel{c}{\longrightarrow} \qquad \stackrel{c}$
	$\Box \xrightarrow{a \land b \Rightarrow b \land c} \Box \xrightarrow{a \land b \Rightarrow b \land c} \Box \xrightarrow{a \land b \Rightarrow b \land c} \Box$
	Q.16 ® Parmi les 3 automates suivants, lesquels sont équivalents?
2/2	$\square \longrightarrow \bigcup_{b} \bigcup_{a} \bigcup_{\varepsilon} \bigcup_{b} \bigcup_{a} \bigcup_{\varepsilon} \bigcup_{b} \bigcup_{c} $
	☐ Aucune de ces réponses n'est correcte.
	Q.17 Le langage $\{ \mathfrak{Z}^n \mathfrak{Z}^n \mid \forall n \in \mathbb{N} \}$ est
2/2	☐ rationnel ☐ fini ☐ non reconnaissable par automate fini ☐ vide
2/2	Q.18 Un langage quelconque ☐ peut avoir une intersection non vide avec son complémentaire ☐ peut n'être inclus dans aucun langage dénoté par une expression rationnelle ☐ n'est pas nécessairement dénombrable



□ 6

☐ Il n'existe pas.

7

2/2



Q.30 Il est possible de déterminer si une expression rationnelle et un automate correspondent au même langage.

0/2

faux en temps infini	\times	vrai en temps fini	faux en temps fini
	vra	ai en temps constant	

2/2

•	0 00
$(1) \xrightarrow{a} (3) \rightarrow$	3 avec 4
a b	□ 0 avec 1 et avec 2
~~~ \	☐ 2 avec 4
	1 avec 2
b $a$	☐ 1 avec 3
$(2) \longrightarrow (4) \longrightarrow$	Aucune de ces réponses n'est correcte.

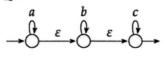
Q.31 & Quels états peuvent être fusionnés sans changer le langage reconnu.

Q.32 Considérons  $\mathcal{P}$  l'ensemble des *palindromes* (mot u égal à son tranposé/image miroir  $u^R$ ) de longueur paire sur  $\Sigma$ , i.e.,  $\mathcal{P} = \{v \cdot v^R \mid v \in \Sigma^*\}$ .

2/2

$\mathcal P$ ne vérifie pas le lemme de pompage Il existe un $\varepsilon$ -NFA qui reconnaisse $\mathcal P$	Il existe un DFA qui reconnaisse $\mathcal P$ Il existe un NFA qui reconnaisse $\mathcal P$
ar ordere are a rare day recordings ,	 ar evalue and that qui recommisse,

Q.33



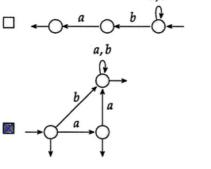
Si on élimine les transitions spontanées de cet automate, puis qu'on applique la déterminisation, alors l'application de BMC conduira à une expression rationnelle équivalente à :

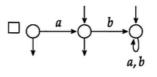
2/2

$$\blacksquare a^*b^*c^* \qquad \Box \quad a^*+b^*+c^* \qquad \Box \quad (a+b+c)^* \qquad \Box \quad (abc)^*$$

Q.34 Sur  $\{a,b\}$ , quel automate reconnaît le complémentaire du langage de  $\xrightarrow{a}$ 

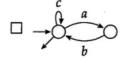
2/2

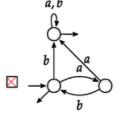


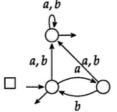


 $\Box \longrightarrow \bigcirc \xrightarrow{b} \bigcirc \xrightarrow{a} \bigcirc \xrightarrow{b}$ 

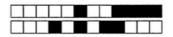
Q.35 Sur  $\{a,b\}$ , quel est le complémentaire de b

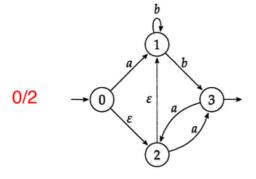






0/2





Quel est le résultat de l'application de BMC en éliminant 1, puis 2, puis 3 et enfin 0?  $(ab^+ + a + b^+)(a(a+b^+))^*$   $(ab^* + a + b^*)a(a+b^*)$   $(ab^* + a + b^*)a(a+b)^*$   $(ab^* + (a+b)^*)(a+b)^+$   $(ab^* + (a+b)^*)a(a+b)^*$ 

