2/2

2/2

2/2

2/2

2/2

2/2

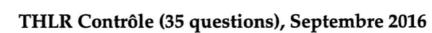
2/2

-1/2

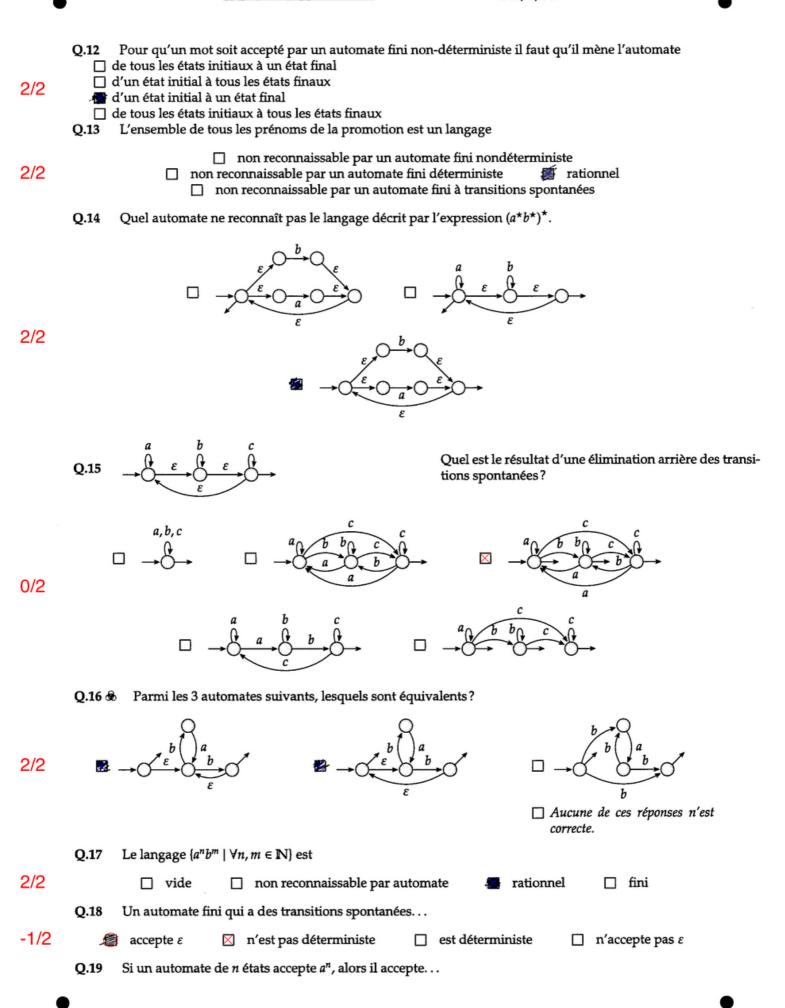
2/2

2/2

2/2



Nom et prénom, lisibles :	Identifiant (de haut en bas) :
Lés.	□0 □1 鬱2 □3 □4 □5 □6 □7 □8 □9
Lanmaunn	<b>2</b> □1 □2 □3 □4 □5 □6 □7 □8 □9
	□0 □1 圖2 □3 □4 □5 □6 □7 □8 □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.  [In les instructions et mon sujet est complet: les 5 entêtes sont +143/1/xx+···+143/5/xx+.	
Q.2 Que ne traite pas la théorie des langages?	
☐ HTML 🐠 la voix 🛭	□ l'ADN □ l'écrit □ Java
${f Q.3}$ Si $L$ est un langage récursif alors $L$ est un langage récursivement énumérable.	
☐ faux 🗓 vrai	
Q.4 L'ensemble des programmes écrits en langage Java est un ensemble	
☐ récursivement énumérable mais pas récursif	
<b>Q.5</b> Que vaut <i>Suff</i> ({ <i>ab</i> , <i>c</i> }):	
	$\square$ $\emptyset$ $\square$ $\{b, \varepsilon\}$ $\square$ $\{b, c, \varepsilon\}$
<b>Q.6</b> Que vaut $(\{a\}\{b\}^*\{a\}^*) \cap (\{a\}^*\{b\}^*\{a\})$	
$\{a\} \cup \{a\}\{b\}^*\{a\} \qquad \qquad \square \qquad \{\varepsilon\} \cup \{a\}\{a\}\{a\}^*\}$ $ \qquad \qquad \square \qquad \{a\}\{a\}\{a\}^*\}$	* $\Box \{a\}\{b\}^* \cup \{b\}^*$ $\Box \{b\}\{a\}^* \cup \{b\}^*$ , $b\}^*\{b\}\{a,b\}^*$
<b>Q.7</b> Pour toutes expressions rationnelles $e$ , $f$ , $g$ , $h$ , on a $(e + f)(g + h) \equiv eg + fh$ .	
faux	
Q.8 Pour toutes expressions rationnelles $e, f$ , on a $(e + f)^* \equiv (e^* f^*)^*$ .	
☑ vrai 🥮 faux	
Q.9 L'expression Perl'[a-zA-Z] [a-zA-Z0-9_] *' n'engendre pas :	
☐ 'main' <b></b> 'STDC'	☐ 'eval_expr' ☐ 'exit_42'
<b>Q.10</b> Soit $\Sigma$ un alphabet. Pour tout $a \in \Sigma$ , $L_1$ , $L_2 \subseteq \Sigma^*$ , $n > 1$ , on a $L_1^n = L_2^n \implies L_1 = L_2$ .	
faux □ vrai	
Q.11 L'expression Perl '([-+]*[0-9A-F]+[-+/*])*[-+]*[0-9A-F]+' n'engendre pas :	
☐ '0+1+2+3+4+5+7+8+9' ☐ 'DEADB	BEEF' \( '-+-1+-+-2' \) (20+3)*3'



Combien d'états a l'automate minimal qui accepte le langage {a, ab, abc}?

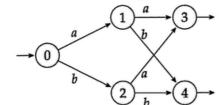
2/2

0/2

- ☐ Il n'existe pas.
- 7
- 4

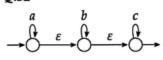
□ 6

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



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

Q.32



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

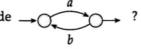
- ☐ (abc)\*
- $\Box$   $(a+b+c)^*$
- a\*b\*c\*
- $\Box$   $a^* + b^* + c^*$

Q.33 Considérons  $\mathcal{P}$  l'ensemble des *palindromes* (mot u égal à son tranposé/image miroir  $u^R$ ) de longueur paire sur  $\Sigma$ , i.e.,  $\mathcal{P} = \{v \cdot v^R \mid v \in \Sigma^*\}$ .

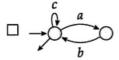
2/2

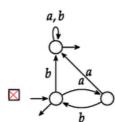
- $\mathcal{P}$  ne vérifie pas le lemme de pompage  $\square$  Il existe un DFA qui reconnaisse  $\mathcal{P}$
- $\square$  Il existe un  $\varepsilon$ -NFA qui reconnaisse  $\mathcal{P}$
- $\square$  Il existe un NFA qui reconnaisse  $\mathcal{P}$

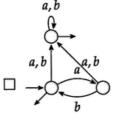
**Q.34** Sur  $\{a,b\}$ , quel est le complémentaire de .

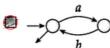


-1/2



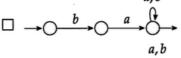


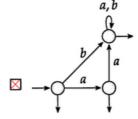


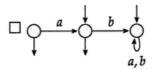


Q.35 Sur  $\{a,b\}$ , quel automate reconnaît le complémentaire du langage de b

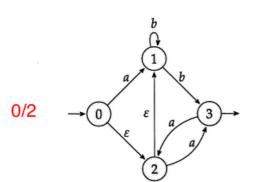
0/2











+143/6/27+