2/2

2/2

-1/2

2/2

2/2

2/2

2/2

2/2

2/2

2/2

+88/1/38+



Nom et prénom, lisibles :	Identifiant (de haut en bas):			
Durong				
Michael				
Q.1 Ne rien écrire sur les bords de la feuille, ni dans les éventuels cadres grisés « 🏖 ». Noircir les cases plutôt que cocher. Renseigner les champs d'identité. Les questions marquées par « 🍪 » 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.				
Q.2 Soit <i>L</i> un langage sur l'alphabet Σ . Si $\overline{L} = \emptyset$ alc	ors			
\Box $L = \emptyset$ \Box	$L = \{\varepsilon\}$ \blacksquare $L = \Sigma^*$			
Q.3 Si L est un langage récursif alors L est un lang	gage récursivement énumérable.			
∨rai	faux			
Q.4 Que vaut $\{\varepsilon, a, b\} \cdot \{\varepsilon, a, b\}$?				
	$\{\varepsilon,a,b,aa,ab,ba,bb\}$ $\{aa,ab,bb\}$			
Q.5 Que vaut Fact(L) (l'ensemble des facteurs):				
Q.6 Que vaut Fact({a}{b}*) (l'ensemble des facteur	s)			
Q.7 Pour toute expression rationnelle e , on a $e + e$	$\equiv e$.			
☐ faux	🛮 vrai			
Q.8 Il est possible de tester si une expression ratio	onnelle engendre un langage vide.			
Toujours vrai Toujours faux	☐ Souvent faux ☐ Souvent vrai			
 Q.9 Un langage quelconque □ peut être indénombrable □ peut avoir une intersection non vide avec son complémentaire □ peut n'inclure aucun langage dénoté par une expression rationnelle ☑ contient toujours (⊇) un langage rationnel Q.10 Soit Σ un alphabet. Pour tout a ∈ Σ, L₁, L₂ ⊆ Σ*, n > 1, on a L₁ⁿ = L₂ⁿ ⇒ L₁ = L₂. 				
□ vrai	M faux			



Q.11 Ces deux expressions rationnelles :

 $(a^* + b)^* + c((ab)^*(bc))^*(ab)^*$ $c(ab + bc)^* + (a + b)^*$

- -1/2 □ sont identiques
- dénotent des langages différents
- sont équivalentes
- ne sont pas équivalentes
- Q.12 Un automate fini non-déterministe à transitions spontanées peut avoir plusieurs états initiaux.
- -1/2

-1/2

2/2

-1/2

🔞 faux

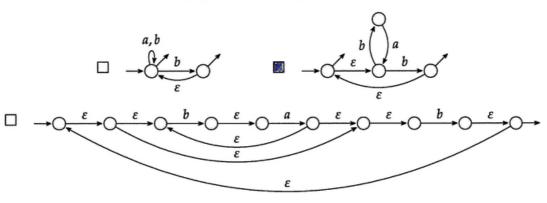
Un automate fini qui a des transitions spontanées. . .

Q.13

- accepte ε \square n'accepte pas ε
- ☐ est déterministe

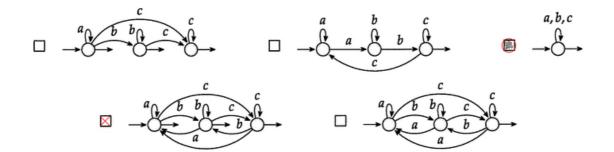
vrai

- n'est pas déterministe
- Q.14 Quel automate reconnaît le langage décrit par l'expression $((ba)^*b)^*$

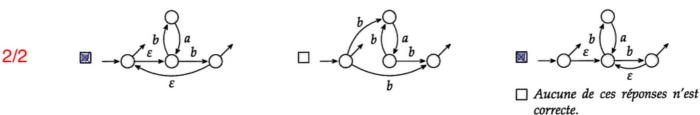


Q.15 $\stackrel{a}{\longrightarrow} \stackrel{\epsilon}{\longrightarrow} \stackrel{b}{\longrightarrow} \stackrel{c}{\longrightarrow} \stackrel{c}{\longrightarrow}$

Quel est le résultat d'une élimination arrière des transitions spontanées?



Q.16 & Parmi les 3 automates suivants, lesquels sont équivalents?



- Q.17 Le langage $\{ \mathbf{M}^n \mathbf{A}^n \mid \forall n \in \mathbb{N} \}$ est
- 2/2 ☐ fini ☐ non reconnaissable par automate fini ☐ rationnel ☐ vide

 Q.18 Un automate fini qui a des transitions spontanées...

-1/2		est déterministe	n'est pas déter	rministe 📳	accepte ε	n'accepte pa	as ε
	Q.19	Si $L_1 \subseteq L \subseteq L_2$, alors L	est rationnel si :				
2/2		\Box L_2 est rationnel		ionnel 📓 . L ₂ sont rationnels	L_1, L_2 sont ratio	onnels et $L_2 \subseteq L_1$	
2/2		Quelle séquence d'algo Thompson, déterminisa Thompson, déterminisa Thompson, élimination Thompson, déterminim	tion, Brzozowski-M tion, élimination de des transitions spor isation, évaluation. a, b a,	cCluskey. s transitions spon ntanées, détermin	tanées, évaluat	ion.	
	Q.21	Déterminiser cet autor	nate: \xrightarrow{a}	$\stackrel{a}{\longrightarrow} \stackrel{(1)}{\longrightarrow}$			
2/2					$\stackrel{a}{\longrightarrow} \stackrel{b}{\longleftrightarrow} \stackrel{a,i}{\longleftrightarrow} \stackrel{a,i}{\longleftrightarrow}$	b ,)	
	28	$\xrightarrow{b} \xrightarrow{a,b}$		□ →(b a b a	a, b → ○	
	Q.22 &	Quelle(s) opération(s) préserve(nt) la rat	ionnalité?			
1.2/2			☑ Union ifférence ☐	☑ Différence Aucune de ces répo		Intersection te.	n
	Q.23 &	Quelle(s) opération(s) préserve(nt) la rat	ionnalité?			
1.6/2		Transpose		⊠ Sous – mot ces réponses n'est co		⊠ Suff	
	Q.24 par exp	Soit <i>Rec</i> l'ensemble des pressions rationnelles.	langages reconnais	sables par DFA, et	Rat l'ensemble	des langages défi	nissables
2/2		☐ Rec ⊆ Rat	Rec ⊇ Rate	: □ Rec ⊈	Rat 🔣	Rec = Rat	
	Q.25	Si L_1, L_2 sont rationnels	s, alors :				
2/2				$ \overline{L_2} = \overline{L_1} \cap \overline{L_2} \subseteq L_2 \text{ ou } L_2 \subseteq L_1 $	$ (L_1 \cap \overline{L_2}) \cup$	$(\overline{L_1} \cap L_2)$ aussi	
	Q.26	On peut tester si un au	tomate déterministe	e reconnaît un lan	gage non vide.		
2/2		Cette question n'a pas	de sens 🔲 Se	eulement si le lang Oui	gage n'est pas r	rationnel	Non
	Q.27	On peut tester si un au	tomate nondétermi	niste reconnaît un	langage non v	ide.	
2/2		☐ jamais	☐ rarement	souvent	📓 oui,	toujours	
	Q.28	Combien d'états a l'au	tomate minimal qui	accepte le langag	$e\{a,b,c,\cdots,y,$	z}+?	
2/2		☐ II en exist	e plusieurs!] 26 🔲 5	2 📰 2	<pre>1</pre>	
	Q.29	Combien d'états a l'au	tomate minimal qui	accepte le langag	e {a,ab,abc}?		
2/2			6 ☐ Il n'exi	iste pas.	7 📓 4		

Q.30 Si L et L' sont rationnels, quel langage ne l'est pas nécessairement?

2/2

×	$\{u^nv^n\mid u\in L,v\in L',n\in\mathbb{N}\}$	$ \exists \{u \in \Sigma^* \mid u \in L\} $	$\{u\in\Sigma^*\mid u\in L\wedge u\in L'\}$
		$\{u\in\Sigma^*\mid u\in L\wedge u\notin L'\}$	

Q.31 Considérons \mathcal{P} l'ensemble des *palindromes* (mot u égal à son tranposé/image miroir u^R) de longueur paire sur Σ , i.e., $\mathcal{P} = \{v \cdot v^R \mid v \in \Sigma^*\}$.

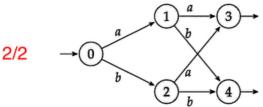
2/2

2/2

2/2

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

Q.32 ® Quels états peuvent être fusionnés sans changer le langage reconnu.



☐ 0 avec 1 et avec 2

3 avec 4

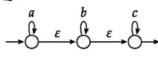
☐ 2 avec 4

☐ 1 avec 3

1 avec 2

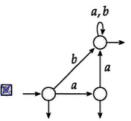
☐ Aucune de ces réponses n'est correcte.

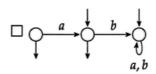
Q.33



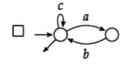
Si on élimine les transitions spontanées de cet automate, puis qu'on applique la déterminisation, alors l'application de BMC conduira à une expression rationnelle équivalente à :

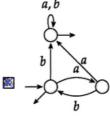
 Q.34 Sur {a, b}, quel automate reconnaît le complémentaire du langage de

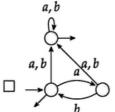




Q.35 Sur $\{a,b\}$, quel est le complémentaire de b



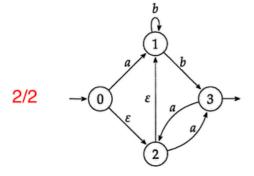




☐ (abc)*

 $\Box \rightarrow \bigcirc$





Quel est le résultat de l'application de BMC en éliminant 1, puis 2, puis 3 et enfin 0?

- $\Box (ab^* + a + b^*)a(a + b)^*$ $\Box (ab^* + (a + b)^*)(a + b)^+$ $\boxtimes (ab^+ + a + b^+)(a(a + b^+))^*$

- \Box $(ab^* + (a+b)^*)a(a+b)^*$

82

+88/6/33+

lacktriangle