Université de Nice-Sophia Antipolis Ecole Polytech' Nice Sophia SI3 2009–2010

Nom :	
Prénom :	
Groupe:	

Interrogation de Langages Formels at Automates

Note:	

Durée: 50 minutes

1	4
2	4
3	4
4	4
5	4

Aucun document autorisé.

Si vous pensez que le texte d'une question est ambigu (voire erroné) faites une hypothèse raisonnable et écrivez la sur votre copie.

## 1 Concatenation

D	ire et prouver si oui ou non les affirmations suivantes sont vraies:
1.	La concaténation d'un langage rationnel et d'un langage algébrique est toujours algébrique.
2.	La concaténation d'un langage rationnel et d'un langage algébrique n'est jamais rationnelle.

## Grammaire

3

Soit  $\Sigma = \{a,b\}.$ 1. Donnez une grammaire algébrique pour le langage  $L = \{w \in \Sigma^* \ t.q. \ |w|_a = 2|w|_b\}.$ 2. Montrez que ce langage n'est pas rationnel. Ambiguité Soit G la grammaire  $N = \{S\}; \ T = \{a,b\}; \ S; \ P$ avec  $P = \{S \to aSbS \mid bSaS \mid \epsilon\}$ 1. Quel est le langage engendré par  ${\cal G}.$ 

	2. Est-ce que G est ambigue?.
4	Nettoyage
	La grammaire suivante nous l'avons obtenu lors du TD n° 7. $N = \{S, U, V, W, X, A, B, C\}, T = \{a, b, c\}, S$ $P \begin{cases} S \to U \mid V & X \to bXc \mid bB \mid cC \\ U \to WC & A \to aA \mid \epsilon \\ W \to aWb \mid aA \mid bB & B \to bB \mid \epsilon \\ V \to AX & C \to cC \mid \epsilon \end{cases}$ Denne une grammaire fourier lant cape period les effects bles ni renouve general de la companya d
	$P \left\{ egin{array}{ll} U  ightarrow WC & A  ightarrow aA \mid \epsilon \ W  ightarrow aWb \mid aA \mid bB & B  ightarrow bB \mid \epsilon \end{array}  ight.$

## 5 Automate produit

nclus dans un							
appliquez votr	e méthode à	l'exemple :	$L_1 = ab^* \epsilon$	$t L_2 = \{w$	$\in (a+b)^*$	$t.q. \ w \notin \Sigma$	$\Sigma^*aba\Sigma$
appliquez votr	e méthode à	l'exemple :	$L_1 = ab^* \epsilon$	$t L_2 = \{w$	$\in (a+b)^*$	$t.q. \ w \notin \Sigma$	$\Sigma^{\star}aba\Sigma$
appliquez votr	e méthode à	l'exemple :	$L_1 = ab^* \epsilon$	$t L_2 = \{w$	$\in (a+b)^*$	$t.q. \ w \notin \Sigma$	$\Sigma^{\star}aba\Sigma$
appliquez votr	e méthode à	l'exemple :	$L_1 = ab^* \epsilon$	$t L_2 = \{w$	$\in (a+b)^*$	$t.q. \ w \notin \Sigma$	$\mathbb{C}^{\star}aba\Sigma$
appliquez votr	e méthode à	l'exemple :	$L_1 = ab^* \epsilon$	$t L_2 = \{w$	$\in (a+b)^*$	$t.q. \ w \notin \Sigma$	$\Sigma^*aba\Sigma$
appliquez votr	e méthode à	l'exemple :	$L_1 = ab^* \epsilon$	$t L_2 = \{w$	$\in (a+b)^*$	$t.q. \ w \notin \Sigma$	$\Sigma^*aba\Sigma$
appliquez votr	e méthode à	l'exemple :	$L_1 = ab^* \epsilon$	$t L_2 = \{w$	$\in (a+b)^*$	$t.q. \ w \notin \Sigma$	$\Sigma^*aba\Sigma$
appliquez votr	e méthode à	l'exemple :	$L_1 = ab^* \epsilon$	$\operatorname{t} L_2 = \{w$	$\in (a+b)^*$	$t.q. \ w \notin \Sigma$	$\Sigma^*aba\Sigma$
appliquez votre	e méthode à	l'exemple :	$L_1 = ab^* \epsilon$	$t L_2 = \{w$	$\in (a+b)^*$	$t.q. \ w \notin \Sigma$	$\Sigma^*aba\Sigma$
appliquez votr	e méthode à	l'exemple :	$L_1 = ab^* \epsilon$	$t L_2 = \{w$	$\in (a+b)^*$	$t.q. \ w \notin \Sigma$	$\Sigma^*aba\Sigma$
appliquez votre	e méthode à	l'exemple :	$L_1 = ab^* \epsilon$	$t L_2 = \{w$	$\in (a+b)^*$	$t.q. \ w \notin \Sigma$	$\mathbb{C}^*aba\Sigma$
Appliquez votro	e méthode à	l'exemple :	$L_1 = ab^* \epsilon$	$t L_2 = \{w$	$\in (a+b)^*$	$t.q. \ w \notin \Sigma$	$\Sigma^*aba\Sigma$
Appliquez votre	e méthode à	l'exemple :	$L_1 = ab^* \epsilon$	$\operatorname{t} L_2 = \{w$	$\in (a+b)^*$	$t.q. \ w \notin \Sigma$	$\mathbb{E}^*aba\Sigma$
Appliquez votre	e méthode à	l'exemple:	$L_1 = ab^* \epsilon$	$t L_2 = \{w$	$\in (a+b)^*$	$t.q. \ w \notin \Sigma$	$\Sigma^*aba\Sigma$
Appliquez votre	e méthode à	l'exemple :	$L_1 = ab^* \epsilon$	$t\ L_2 = \{w$	$\in (a+b)^*$	$t.q. \ w \notin \Sigma$	$\mathbb{E}^*aba\Sigma$