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 Union-intersection

2.	Si l'intersection de deux langages est rationnel alors au moins un des deux langages rationnel.
2.	
2.	
2.	
2.	
2.	

Grammaire

3

Soit $\Sigma = \{a,b,c\}.$ 1. Donnez une grammaire algébrique pour le langage $L = \{w \in \Sigma^{\star} t.q. |w|_a = |w|_b + |w|_c\}.$ 2. Montrez que ce langage n'est pas rationnel. Ambiguité Soit G la grammaire $N = \{S\}; T = \{0,1\}; S; P$ avec $P = \{S \to 0S1S \mid 1S0S \mid \epsilon\}$ 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 $ $ \begin{cases} S \to U \mid V & X \to cXb \mid Bb \mid Cc \\ U \to CW & A \to Aa \mid \epsilon \\ W \to bWa \mid Aa \mid Bb B \to Bb \mid \epsilon \\ V \to XA & C \to Cc \mid \epsilon \end{cases} $ Donnez une grammaire équivalent sans variables effaçables ni renommage.
	$ \begin{array}{c} $
	Donnez une grammaire équivalent sans variables effaçables ni renommage.

5 Automate produit

contient un la	igage ration.	nci <i>1</i> 2.					
Appliquez vot	re méthode à	à l'exemple	$e \colon L_1 = ab^*$	et $L_2 = \{i$	$v \in (a+b)$	* t.q. w ∉	$\Sigma^*aba\Sigma^*$
Appliquez vot	re méthode à	à l'exemple	$e: L_1 = ab^*$	et $L_2 = \{i\}$	$v \in (a+b)$	* t.q. w ∉	$\Sigma^{\star}aba\Sigma^{\star}$
Appliquez vot	re méthode à	à l'exemple	$: L_1 = ab^*$	et $L_2 = \{i\}$	$v \in (a+b)$	* t.q. w ∉	$\Sigma^*aba\Sigma^*$
Appliquez vot:	re méthode á	à l'exemple	$e \colon L_1 = ab^*$	et $L_2 = \{ v \mid L_2 = \{ v \mid L$	$v \in (a+b)$	* t.q. w ∉	$\Sigma^*aba\Sigma^*$
Appliquez vot	re méthode à	à l'exemple	$a: L_1 = ab^*$	et $L_2 = \{i$	$w \in (a+b)$	* t.q. w ∉	$\Sigma^*aba\Sigma^*$
Appliquez vot	re méthode á	à l'exemple	$e \colon L_1 = ab^*$	et $L_2 = \{i$	$v \in (a+b)$	* t.q. w ∉	$\Sigma^*aba\Sigma^*$
Appliquez vot	re méthode é	à l'exemple	$e \colon L_1 = ab^*$	et $L_2 = \{ v \mid v \in \mathcal{L}_2 \}$	$v \in (a+b)$	* t.q. w ∉	$\Sigma^*aba\Sigma^*$
Appliquez vot:	re méthode é	à l'exemple	$e \colon L_1 = ab^*$	et $L_2 = \{v$	$v \in (a+b)$	* t.q. w ∉	$\Sigma^*aba\Sigma^*$
appliquez vot	re méthode é	à l'exemple	$e \colon L_1 = ab^*$	et $L_2 = \{v$	$v \in (a+b)$	* t.q. w ∉	$\Sigma^*aba\Sigma^*$
Appliquez vot:	re méthode é	à l'exemple	$a: L_1 = ab^*$	et $L_2 = \{v$	$v \in (a+b)$	* t.q. w ∉	$\Sigma^*aba\Sigma^*$
Appliquez vot	re méthode é	à l'exemple	$e \colon L_1 = ab^*$	et $L_2 = \{v$	$v \in (a+b)$	* t.q. w ∉	$\Sigma^*aba\Sigma^*$
Appliquez vot:	re méthode é	à l'exemple	$a: L_1 = ab^*$	et $L_2 = \{v$	$v \in (a+b)$	* t.q. w ∉	$\Sigma^*aba\Sigma^*$
Appliquez vot	re méthode à	à l'exemple	$a: L_1 = ab^*$	et $L_2 = \{v$	$v \in (a+b)$	* t.q. w ∉	$\Sigma^*aba\Sigma^*$
Appliquez vot:	re méthode é	à l'exemple	$a: L_1 = ab^*$	et $L_2 = \{v$	$v \in (a+b)$	* t.q. w ∉	$\Sigma^*aba\Sigma^*$
Appliquez vot	re méthode à	à l'exemple	$e \colon L_1 = ab^*$	et $L_2 = \{v$	$v \in (a+b)$	* t.q. w ∉	$\Sigma^*aba\Sigma^*$
Appliquez vot	re méthode à	à l'exemple	$a: L_1 = ab^*$	et $L_2 = \{v$	$v \in (a+b)$	* t.q. w ∉	$\Sigma^*aba\Sigma^*$
Appliquez vot	re méthode à	à l'exemple	$e: L_1 = ab^*$	et $L_2 = \{v$	$v \in (a+b)$	* t.q. w ∉	$\Sigma^*aba\Sigma^*$