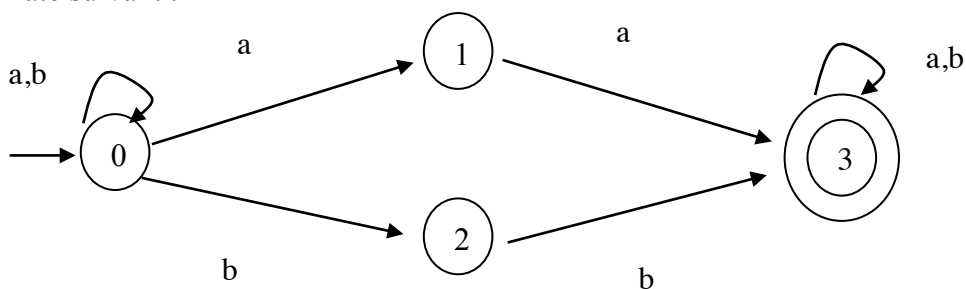


LICENCE Sciences et Technologie – 1^{ère} année
Contrôle terminal
EI62 - Langages et Compilation
Durée de l'épreuve : 2 heures

Documents autorisés: Polycopié et notes personnelles

A. AUTOMATES

Soit A l'automate suivant :



- 1) Donner une expression régulière définissant le même langage. Décrivez ce langage en une phrase.
- 2) En utilisant la méthode du cours, déterminez A. Soit A' l'AFD obtenu. Donner la table de transition et la représentation graphique.
- 3) A' est-il minimal ? Si non, donnez un automate minimal équivalent A". Bonus : appliquez la méthode du cours.
- 4) Appelons L(A") le langage défini par A". Donnez un AFD reconnaissant le complémentaire de L(A"). Justifiez votre réponse. Peut-on en déduire un automate reconnaissant le complémentaire de L(A) ?

NB. On peut aussi résoudre répondre à la question 4 en considérant A' au lieu de A". L'automate est juste un peu plus complexe.

B. GRAMMAIRES : ANALYSE SYNTAXIQUE

Soit G la grammaire hors contexte suivante :

$S \rightarrow X A \mid b X$

$X \rightarrow X d \mid c$

$A \rightarrow a$

(a, b, c, d sont les terminaux ; S, A et X les non terminaux ; S est l'axiome.)

1) Analyse ascendante

En utilisant l'analyse ascendante, par décalage-réduction, analysez la chaîne suivante : $w = c d d a$

Vous appliquerez la méthode « non déterministe » (= en « devinant » les actions appropriées à chaque étape du calcul. On ne demande donc **pas** de calculer la table d'analyse, etc.). Vous expliquerez le principe de la méthode, par exemple en commentant les 3-4 premières étapes. Quelle est la dérivation produite ? est-ce une dérivation gauche ou droite ?

2) Analyse descendante

La grammaire G se prête-t-elle à l'analyse descendante ? si non, donnez une grammaire G' équivalente à G qui le permette.

Calculez les fonctions PREMIER et SUIVANT et la TABLE D'ANALYSE LL(1). La grammaire est-elle LL(1) ?

Analysez la chaîne $w = c d d a$. Quelle est la dérivation produite ? est-ce une dérivation gauche ou droite ?

C. GRAMMAIRES : AMBIGUITE ET GRAMMAIRES ATTRIBUEES

Considérons la grammaire H :

$S \rightarrow a S b S \mid b S a S \mid \epsilon$

1) En considérant la chaîne $a b a b$, montrez que cette grammaire est ambiguë. On expliquera *très précisément* en quoi consiste l'ambiguïté d'une grammaire.

2) A partir de la grammaire H, écrire une grammaire attribuée calculant le nombre de a dans l'expression analysée. Vous pourrez utiliser le format « théorique » du cours ou réécrire la grammaire au format de ANTLR en ajoutant les attributs.

A. Automates

1) $(alb)^*(aalbb)(alb)^*$. Mots sur $\{a,b\}$ possédant une suite de 2 a ou de 2 b consécutifs. Autrement dit : mots sur $\{a,b\}$ contenant le facteur aa ou bb.

2) Déterminisation. Init = $\{0\}$ Fin = $\{0,1,3\}$ et $\{0,2,3\}$

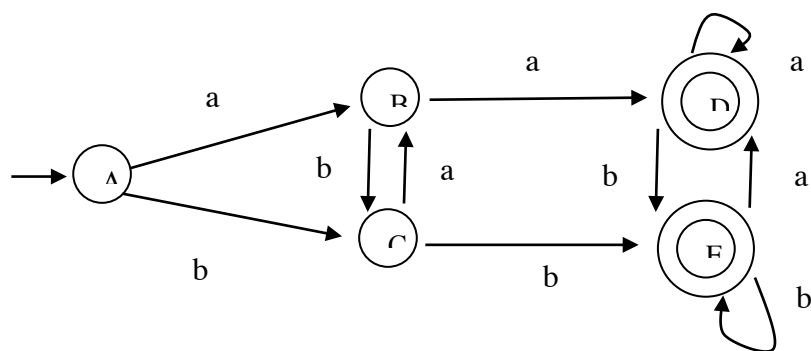
	$\{0\}$	$\{0,1\}$	$\{0,2\}$	$\{0,1,3\}$	$\{0,2,3\}$
a	$\{0,1\}$	$\{0,1,3\}$	$\{0,1\}$	$\{0,1,3\}$	$\{0,1,3\}$
b	$\{0,2\}$	$\{0,2\}$	$\{0,2,3\}$	$\{0,2,3\}$	$\{0,2,3\}$

Notons : $A = \{0\}$
 $E = \{0,2,3\}$

$B = \{0,1\}$

$C = \{0,2\}$

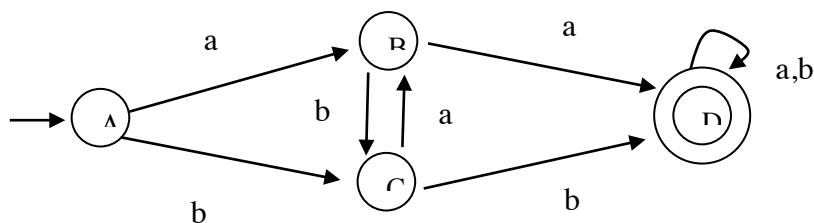
$D = \{0,1,3\}$



3) L'automate n'est pas minimal. Les deux états finaux sont clairement équivalents, ce que l'on vérifie avec l'algorithme du cours.

	A	B	C	D	E
~ 0	<u>A</u>	<u>A</u>	<u>A</u>	<u>D</u>	<u>D</u>
a	<u>A</u>	<u>D</u>	<u>A</u>	<u>D</u>	<u>D</u>
b	<u>A</u>	<u>A</u>	<u>D</u>	<u>D</u>	<u>D</u>
~ 1	<u>A</u>	<u>B</u>	<u>C</u>	<u>D</u>	<u>D</u>
a	<u>B</u>	<u>D</u>	<u>B</u>	<u>D</u>	<u>D</u>
b	<u>C</u>	<u>C</u>	<u>D</u>	<u>D</u>	<u>D</u>
~ 2	<u>A</u>	<u>B</u>	<u>C</u>	<u>D</u>	<u>D</u>

Classes stationnaires. On a l'automate A' avec identification des états D et E.



4) $L(A)$ est aussi le langage reconnu par A'' qui est un AFD complet. Son complémentaire est reconnu par l'automate égal à A'' dont on a interverti les états acceptants et non acceptants.

B. GRAMMAIRES : ANALYSE SYNTAXIQUE

Soit G la grammaire hors contexte suivante :

$S \rightarrow XA \mid bX$

$X \rightarrow Xd \mid c$

$A \rightarrow a$

1) Analyse ascendante.

<u>PILE</u>	<u>TAMPON</u>	<u>ACTION</u>
\$	c d d a \$	<u>Décaler</u>
\$ c	d d a \$	<u>Réduire $X \rightarrow c$</u>
\$ X	d d a \$	<u>Décaler</u>
\$ X d	d a \$	<u>Réduire $X \rightarrow X d$</u>
\$ X	d a \$	<u>Décaler</u>
\$ X d	a \$	<u>Réduire $X \rightarrow X d$</u>
\$ X	a \$	<u>Décaler</u>
\$ X a	\$	<u>Réduire $A \rightarrow a$</u>
\$ X A	\$	<u>Réduire $S \rightarrow X A$</u>
\$ S	\$	<u>SUCCES</u>

Description : cf cours

DE BAS EN HAUT

Dérivation (droite) :

$S \rightarrow X A \rightarrow X a \rightarrow X d a \rightarrow X d d a \rightarrow c d d a$

2) Analyse descendante

G présente une récursivité gauche sur X. La transformation standard donne :

$$S \rightarrow X A \mid b X$$

$$X \rightarrow c X'$$

$$X' \rightarrow d X' \mid \varepsilon$$

$$A \rightarrow a$$

	PREMIER	SUIVANT		
		(1)	(2)	(3)
S	b c	\$	-	-
X	c	-	a	\$
X'	d	-	-	a \$
A	a	-	-	\$

TABLE D'ANALYSE

	a	b	c	d	\$
S	-	(2)	(1)	-	-
X			(3)	-	-
X'	(5)	-	-	(4)	(5)
A	(6)				

PILE	TAMPON	ACTION
S \$	c d d a \$	<u>Règle $S \rightarrow X A$</u>
X A \$	c d d a \$	<u>Règle $X \rightarrow c X'$</u>
c X' A \$	c d d a \$	<u>Dépiler</u>
X' A \$	d d a \$	<u>Règle $X' \rightarrow d X'$</u>
d X' A \$	d d a \$	<u>Dépiler</u>
X' A \$	d a \$	<u>Règle $X' \rightarrow d X'$</u>
d X' A \$	d a \$	<u>Dépiler</u>
X' A \$	a \$	<u>Règle $X' \rightarrow \varepsilon$</u>
A \$	a \$	<u>Règle $A \rightarrow a$</u>
a \$	a \$	<u>Dépiler</u>
\$	\$	<u>SUCCES</u>

DE HAUT EN BAS

Dérivation (gauche) : $S \rightarrow X A \rightarrow c X' A \rightarrow c d X' A \rightarrow c d d X' A \rightarrow c d d A \rightarrow c d d a$

C. GRAMMAIRES : AMBIGUITE ET GRAMMAIRES ATTRIBUEES

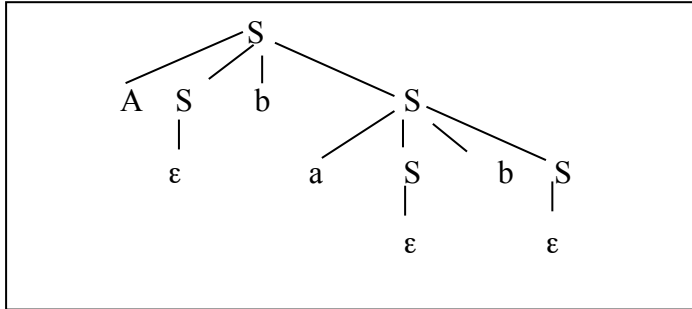
1) $c = a b a b$

Par exemple 2 dérivations gauches, conduisant à 2 arbres syntaxiques différents.

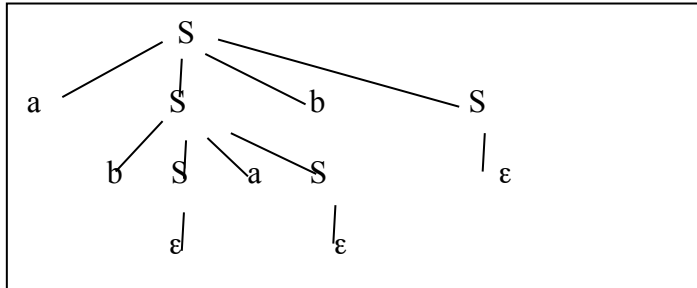
$S \rightarrow a S b S \rightarrow a b S \rightarrow a b a S b S \rightarrow a b a b S \rightarrow a b a b$

$S \rightarrow a S b S \rightarrow a b S a S b S \rightarrow^* a b a b$ en finissant par des $S \rightarrow \epsilon$

Premier arbre



Deuxième arbre



2) attribut : a. Format du cours.

$S \rightarrow a S b S$ $S.a = S1.a + S2.a + 1$

$S \rightarrow b S a S$ $S.a = S1.a + S2.a + 1$

$S \rightarrow \epsilon$ $S.a = 0$