

Contrôle Intermédiaire
Théorie des langages de programmation
1 C.S.

Durée : 2H.

Tous Documents Interdits

EXERCICE 1 : (5 Pts)On définit l'opération $SM(L)$ comme suit:

1. Supprimer chaque mot de longueur pair de L
2. Pour chaque mot de longueur impair, supprimer le caractère du milieu

Par exemple si $L = \{001, 1100, 10101\}$, alors $SM(L) = \{01, 1001\}$. Le mot 1100 est supprimé car de longueur pair. On supprime le caractère du milieu pour le mot 001 et 10101 donnant respectivement 01 et 1001.

Soit $L_1 = \{(01)^k 0, k \geq 0\}$.

1. De quel type est ce langage ? **Langage régulier, Type 3, Rationnel. (1 Pt)**
2. Donner la grammaire du langage L_1 **(1 Pt)**

$S \rightarrow 01 S \mid 0$	$S \rightarrow 0 A \mid 0$ $A \rightarrow 1 S$	$S \rightarrow A 0$ $A \rightarrow A 01 \mid \varepsilon$
-----------------------------	---	--

3. Donner la grammaire de $SM(L_1)$ **(2 Pts)**

Le langage de $LM(L_1)$ est :

$$LM(L_1) = \{(01)^n (00)^k (10)^n; n \geq 0; k \leq 1\}$$

$$LM(L_1) = \{(01)^n 0 (01)^n 0; n \geq 0\} \cup \{(01)^n (01)^n; n \geq 0\}$$

$$LM(L_1) = \{0(10)^n 0 (10)^n; n \geq 0\} \cup \{(01)^n (01)^n; n \geq 0\}$$

La grammaire de $LM(L_1)$

$S \rightarrow 01 S 10 \mid 00 \mid \varepsilon$	$S \rightarrow A \mid B 0$ $A \rightarrow 01 A 01 \mid \varepsilon$ $B \rightarrow 01 B 01 \mid 0$
--	--

4. De quel type est ce langage ? **(1 PT)**

- Type 2
- Langage algébrique
- Langage à contexte libre

EXERCICE 2 : (5 Pts)

Soit E l'expression régulière suivante $E = (0 \cup 10)^*$. Trouver dans les expressions suivantes celle(s) qui dénote(nt) le complément de $L((0 \cup 10)^*)$. Justifier.

1. $(0 \cup 1)^* 11 (0 \cup 1)^*$
2. $(0 \cup 10)^* 11 (0 \cup 1)^* \cup (0 \cup 1)^* 1$
3. $(0 \cup 10)^* 11 (0 \cup 10)^*$
4. $(0 \cup 1)^* 11 (0 \cup 10)^* \cup (0 \cup 10)^* 1$
5. Aucune.

1. E_1 ne dénote pas le complément de E **(0.25)**. $01 \notin L(E)$ et $01 \notin L(E_1) \Rightarrow L(E) \cup L(E_1) \neq X^*$ **(0.25)**

2. E_2 dénote le complément de E **(0.5)**:

$L(E) \cap L(E_2) = \emptyset$. Les mots de $L(E)$ contiennent 11 comme facteur et ceux de $L(E_2)$ non. **(1Pt)**

$$L(E) \cup L(E_2) = X^*.$$

a. $L(E) \cup L(E_2) \subseteq X^*$ par définition **(0.5)**

b. $X^* \subseteq L(E) \cup L(E_2)$ Démonstration par récurrence sur la taille des mots. **(1.5 Pts)**

3. E_2 ne dénote pas le complément de E **(0.25)**. $01 \notin L(E)$ et $01 \notin L(E_1) \Rightarrow L(E) \cup L(E_1) \neq X^*$ **(0.25)**

4. E_3 ne dénote pas le complément de E **(0.25)**. $1101 \notin L(E)$ et $1101 \notin L(E_1) \Rightarrow L(E) \cup L(E_1) \neq X^*$ **(0.25)**

EXERCICE 3 : (4 Pts)

Donner les grammaires engendrant les deux langages suivants (Ne pas justifier):

$$L_1 = \{a^i b^{2n} c^n a^j, i > 3j\} \quad \textbf{(2 Pts)}$$

$$S \rightarrow aaaSa/aS/aA$$

$$A \rightarrow bbAc/e$$

$$L_2 = \{a^n b^m w tq m - |w| \equiv 1[3], w \in \{d\}^*\} \quad \textbf{(2 Pts)}$$

$$S \rightarrow aS/A$$

$$A \rightarrow bB/A_w$$

$$B \rightarrow bC/B_w$$

$$C \rightarrow bA/C_w$$

$$A_w \rightarrow dC/$$

$$B_w \rightarrow dA/\varepsilon$$

$$C_w \rightarrow dB$$

EXERCICE 4 : (6 pts)

Soit $A_G \langle X^*, S, S_0, F, \Pi \rangle$, un automate généralisé où : $X = \{a, b, c\}$, $S = \{S_0, S_1, S_2\}$, $F = \{S_2\}$, et Π :

Automate A_{PG}	Automate Miroir de A_{PG} (1 Pt)
	<p>0.5 par transition ε supprimée. Il y en a 4 (2 Pts)</p>

Il faut rendre A^R déterministe complet **(2Pts)**

Etat	0	1
S (EI et EF)	I_1	$S_0 I_2$
I_1	S_1	P
$S_0 I_2$ (EF)	P	$S_2 I_2$
S_1 (EF)	I_1	$S_0 I_2$
$S_2 I_2$ (EF)	I_1	$S_0 S_2 I_2$
$S_0 S_2 I_2$ (EF)	I_1	$S_0 S_2 I_2$
P	P	P

Le complément de A^R **(1pt)** .

Etat	0	1
S (EI)	I_1	$S_0 I_2$
I_1 (EF)	S_1	P
$S_0 I_2$	P	$S_2 I_2$
S_1	I_1	$S_0 I_2$
$S_2 I_2$	I_1	$S_0 S_2 I_2$
$S_0 S_2 I_2$	I_1	$S_0 S_2 I_2$
P (EF)	P	P