T.D. sur les automates à pile et grammaires algébriques.

EXERCICE 1:

Construire les automates qui reconnaissent les langages suivants :

- $L_1 = \{w \in \{0, 1\}^* ww^r\}$
- $L_2 = \{(01)^j \text{ as } 0^{i+j}, i, j \ge 0\}$
- $L_3 = \{(ab)^n c^m (be)^{n+m}, n, m \ge 0\}$
- $\begin{array}{l} \bullet \quad L_4 = \{ \ a^n \ b^i \ c^n \ d^j \ / \ n, \ i, \ j \geq 0 \} \ \cup \ \{ \ a^i \ b^n \ c^j \ d^n \ / \ n, \ i, \ j \geq 0 \} \\ \bullet \quad L_5 = \{ \ a^n \ b^m \ c^l \ d^k \ , \ n+l = m+k \} \end{array}$
- $L_6 = \{ w \in \{a, b\} * / |w|_a = 2|w|_b \}$
- $L_7 = \{ a^i b^j (ab)^{|i-j|} i, j \ge 0 \text{ et } i \ne j \}$
- Le complément de $\{a^n b^n \ge 0\}$

EXERCICE 2:

Donner le langage reconnu par l'automate $A < X, Y, S, S_0, F, II, #>$ avec $X = \{a, b, c\}, Y = X, S = \{S_0, S_1, S_2, S_f\}, F = \{S_f\} \text{ et } II:$

$\# S_0 a \rightarrow \# a S_0$	$a S_1 a \rightarrow S_1$
$\# S_0 b \rightarrow \# b S_0$	$b\:S_1\:b\to\:S_1$
$\# S_0 c \rightarrow \# S_2$	$b \; S_1 \; a \to \; S_2$
$a S_0 a \rightarrow aa S_0$	$a \; S_1 \; b \to \; S_2$
$a S_0 b \rightarrow ab S_0$	$a \; S_2 \; b \to \; S_2$
$b S_0 a \rightarrow ba S_0$	$a \; S_2 \; a \to \; S_2$
$b S_0 b \rightarrow bb S_0$	$b \; S_2 b \to \; S_2$
$a S_0 c \rightarrow a S_1$	$b S_2 a \to S_2$
$b S_0 c \rightarrow b S_1$	$\#\:S_2\to\:\#\:S_f$
}	

EXERCICE 3:

Rendre les grammaires suivantes propres:

• G < {a,b}, {S,A},S,P>	• G < {a,b}, {S},S,P>
$P = \{S \rightarrow Ba / A b / \epsilon / aDb$	$P= \{ S \rightarrow aSbS / bSaS / \epsilon \}$
$A \rightarrow AA \ a / \varepsilon / Sa$	
$B \rightarrow S b / \epsilon$	
$D \rightarrow aDb/AD$	
• $G < \{a,b\}, \{S,A,C\},S,P >$	• $G < \{a,b,c\}, \{S,A,B,C,D,E\},S,P>$

$P=\{S \rightarrow AS / bC$	$P = \{ S \rightarrow aS \mid BS \mid \epsilon$
$A \rightarrow a / \epsilon$	$B \rightarrow bAb \mid SaS$
$C \rightarrow a C / a / \epsilon$	$A \rightarrow a \mid Sa$

EXERCICE 4:

Donner les grammaires équivalentes à G sous forme Normal de Chomsky de l'exercice 2

EXERCICE 5:

Donner la grammaire G' équivalente à G sous forme Normal de Chomsky:

• G < {a,b,c}, {S, A,B, C}, S, P>	• G <{a,b,c,d}, {S,A}, S, P >
$P: \{ S \rightarrow AA / a / b \}$	P: $\{ S \rightarrow aSAb / bSS / d \}$
$A \rightarrow SS/b$	$A \rightarrow cASaA / bcd $
$B \rightarrow BC / AB$,
$C \rightarrow aB / b$ }	
• $G < \{a,b\}, \{S,A,B,C\}, S, P >$	
$P: \{ S \rightarrow bA / aB \}$	
$A \rightarrow bAA / aS/a$	
$B \rightarrow aBB / bS / b$ }	

EXERCICE 6:

Pour les grammaires suivantes donner les formes de Greibach

■ La grammaire
$$G = \langle X, V, P, S \rangle$$
 où $X = \{a, b\}, V = \{S, A\}$ et
$$P = \{S \rightarrow a \ S / A \ a / \epsilon$$
$$A \rightarrow A \ a / b \}$$

■ La grammaire G <X, V, P, S> algébrique suivante où P est l'ensemble suivant :

$$S \rightarrow A B$$

 $A \rightarrow B S / b$
 $B \rightarrow S A / a$

■ La grammaire G < X, V, P, A > suivante où :

$$P = \{A \rightarrow BC / a$$

$$B \rightarrow CA / Ab$$

$$C \rightarrow AB / CC / a$$

$$D \rightarrow AB / b \}$$

EXERCICE 7:

Donner la grammaire du langage suivant:

$$L = \{a^i b^j c^k \text{ tq } i \ge 2j + 3k \}$$

Donner l'automate a pile qui reconnaît L(G).

EXERCICE 8:

Soit $G < X = \{a, b\}, V = \{S, A, B, D, F\}, P, S > 1$ grammaire algébrique suivante où :

```
P = \{ S \rightarrow SaB / bB / aDB / F
A \rightarrow aAB / aA / \epsilon
B \rightarrow a S / aSB / BaB / \epsilon
D \rightarrow aD / Da
F \rightarrow \epsilon \}
```

- Donner l'automate à pile reconnaissant L(G)
- Donner la grammaire G₁ sous forme normale de Chomsky équivalente à G
- Donner la grammaire G₂ sous forme normale de Greibach équivalente à G

EXERCICE 9:

Montrer que la classe des langages algébriques est fermée par rapport aux opérations suivantes : Union, Concaténation, l'itération et l'opération miroir (utiliser les grammaires).

EXERCICE 10:

Donner les automates les plus adéquats (Automate d'états finis, Automate à pile et Automate à bornes linéaires) reconnaissants les langages suivants :

```
\begin{split} L_1 &= \left\{a^i \ b^{2i} \ a^i \ avec \ i \geq 0 \right. \right\} \\ L_2 &= \left\{a^i \ b^j \ a^k \ avec \ i = max(j, \, k) \right. \} \\ L_3 &= \left\{a^i \ b^j \ c^k \ avec \ j = min \ (i, \, k) \right. \} \\ L_4 &= \left\{a^i \ b^j \ c^k \ avec \ i \neq j \ et \ i \neq k \ et \ j \neq k \right\} \\ L_5 &= \left\{wcw, \, w \in \left\{a, \, b\right\}^* \right. \} \\ L_6 &= \left\{ww, \, w \in \left\{a, \, b\right\}^* \right. \} \\ L_7 &= \left\{a^i \ b^j \ a^j \ avec \ i, \, j \geq 0 \right. \} \\ L_8 &= \left\{a^i \ b^j \ a^j \ avec \ i, \, j \geq 0 \right. \} \\ L_9 &= \left\{0^n 0^{2n} \ 0^{3n} \ avec \ n \geq 0 \right. \} \\ L_{10} &= \left\{0^n 1^m \ 2^k \ avec \ k > n + m \right. \} \\ L_{11} &= \left\{0^n 1^m \ 2^k \ , \ k \ n'est \ pas \ un \ multiple \ de \ 3 \right\} \\ L_{12} &= \left\{a^i \ b^j \ c^k \ d^e \ tq \ j = i + 2k, \ e \equiv 1[3] \right. \} \\ Le \ complément \ de \ L &= \left\{a^n \ (ba)^n \ c^n, \ n > 0 \right\} \\ L_{14} &= \left\{u \ u^R \ w^R w \ / x, \ w \in \left\{a, \, b \right\}^* \right. \} \\ L_{15} &= \left\{a^i \ b^j \ c^k \ tq \ j \geq i + k \ tq \ |w|_a \equiv 0[2] \ et \ |w|_c \equiv 1[2] \right. \end{split}
```