

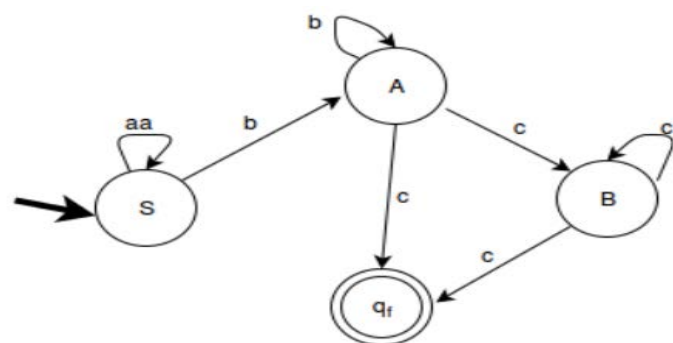
| | | |
|---------------------------|----------|----------|
| Nom : Corrigé Type | Prénom : | Groupe : |
|---------------------------|----------|----------|

L2 Informatique – Théorie de Langages - Examen Final- Durée: 1h30mn - 31 mai 2022

| | | | |
|--------------|--------------|--------------|----------------|
| Exercice 1 : | Exercice 2 : | Exercice 3 : | Total : /20pts |
|--------------|--------------|--------------|----------------|

Exercice 1: Le passage entre les AEF Généralisés et leurs grammaires associées (5pts)

1/ Donner les règles de la grammaire associée à cet AEFG (2 pts):



La réponse : (les règles de la grammaire)

$S \rightarrow aa S \mid b A$ (0.5)

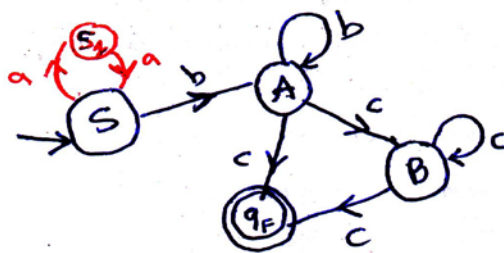
$A \rightarrow b A \mid c B \mid c q_f$ (0.75)

$B \rightarrow c B \mid c q_f$ (0.5)

$q_f \rightarrow \epsilon$ (0.25)

2/ Rendre cet AEFG simple (0.25 pts):

La réponse : (l'AEF simple)



3/ Écrire le système d'équations de cet automate simple, et déduire son langage reconnu via le lemme d'Arden. (2,75 pts)

La réponse :

✍ écrire le système d'équations :

$$\begin{cases} L(S) = a L(S_1) + b L(A) & (0.25) \\ L(S_1) = a L(S) & (0.25) \end{cases}$$

$$\begin{cases} L(A) = b L(A) + c L(B) + c L(q_f) & (0.25) \end{cases}$$

$$\begin{cases} L(B) = c L(B) + c L(q_f) & (0.25) \end{cases}$$

$$\begin{cases} L(q_f) = \epsilon & (0.25) \end{cases}$$

$$\begin{cases} L(q_f) = \epsilon & (0.25) \end{cases}$$

✍ écrire les langages de $L(B)$ et $L(A)$ obtenus via l'application du lemme d'Arden :

$$L(B) = c^* c \dots\dots\dots (0.50) \quad L(A) = b^* c c^* c + b^* c \dots\dots\dots (0.50)$$

✍ donner l'expression du langage reconnu par cet automate :

$$(aa)^* (bb^* cc^* c + bb^* c) \dots\dots\dots \text{ou bien d'autres formules équivalentes} \dots\dots\dots (0.50)$$

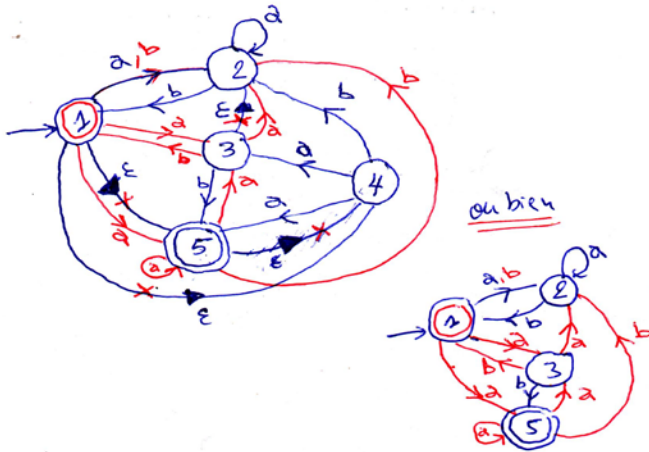
Exercice 2: L'élimination des ϵ -transitions, la détermination et la minimisation des AEF (9.50 pts)

Soit l'automate d'états finis « A_1 » donné par la table de transition suivante :

| | a | b | ϵ |
|-----------------|-------|---|------------|
| $\rightarrow 1$ | 2 | - | {4,5} |
| 2 | 2 | 1 | - |
| 3 | - | 5 | 2 |
| 4 | {3,5} | 2 | - |
| (5) | - | - | 4 |

1/ Tracer le graphe de l'automate d'états finis simple équivalent à « A_1 », en calculant l' ϵ -successeur des états concernés. (3.25pts)

La réponse : (le graphe de l'automate d'états finis simple)



La réponse : (l' ϵ -successeur des états concernés)

ϵ -successeur (1) = {4,5} (0.25)

ϵ -successeur (3) = {2} (0.25)

ϵ -successeur (5) = {4} (0.25)

Sur le graphe :

l'état 1 devient final (0.25)

pour l'état 1 : l'ajout de 3 arcs ... (0.75)

pour l'état 3 : l'ajout de 2 arcs ... (0.50)

pour l'état 5 : l'ajout de 3 arcs ... (0.75)

la suppression des 4 arcs vide ... (0.25)

2/ Tracer la table de transition de l'automate simple déterministe obtenu via l'algorithme de détermination. (3pts) Chaque case d'état correcte sur 0.20 pts.

La réponse : (la table de transition de l'AEF simple déterministe)

| | a | b |
|-------------------|---------|---------|
| $\rightarrow (1)$ | {2,3,5} | 2 |
| (2,3,5) | {2,3,5} | {1,2,5} |
| 2 | 2 | 1 |
| (1,2,5) | {2,3,5} | {1,2} |
| (1,2) | {2,3,5} | {1,2} |

3/ Tracer la table de transition de l'automate obtenu via l'algorithme de minimisation de cet automate déterministe. (2.25 pts)

La réponse : (la table de transition de l'AEF simple déterministe minimal)

| Classe obtenue | Les symboles | |
|-------------------|--------------|---|
| | a | b |
| $\rightarrow (B)$ | C | A |
| (C) | C | C |
| A | A | B |

Chaque case d'état correcte sur 0.25 pts.

4/ Déduire le langage reconnu par l'automate complémentaire de cet automate « A_1 ». (1 pts)

$$ba^*(bba^*)^*$$

Exercice 3: Les types, les grammaires et les langages (5.50 pts)

1/ Trouver le type et générer le langage pour chacune des grammaires suivantes : (4pts)

$G_1 = (\{S, A\}, \{a, b, c\}, P_1, S)$ tel que $P_1 = \{S \rightarrow aSc \mid A ; A \rightarrow bA \mid b\}$

☞ le type de la grammaire est: **type 2**(0. 50)

☞ générer le langage de cette grammaire:

L'étudiant doit montrer la génération et doit trouver la formule suivante :(1 pt)

$\{ a^n b^m c^n / n \geq 0, m \geq 1 \}$ (0. 50)

$G_2 = (\{S, A, B\}, \{a, b, c\}, P_2, S)$ tel que $P_2 = \{S \rightarrow aA \mid bB ; A \rightarrow a \mid ab ; B \rightarrow b \mid cb\}$

☞ le type de la grammaire est: **type 3**(0. 50)

☞ générer le langage de cette grammaire:

L'étudiant doit montrer la génération et doit trouver la formule suivante :(1 pt)

$\{aa, aab, bb, bcb\}$ (0. 50)

2/ Proposer une grammaire pour chacun des langages suivants : (1.50 pts)

$L_1 = \{b^m / m \geq 3\}$

$\{ S_1 \rightarrow b S_1 \mid bbb \}$ (0. 50)

$L_2 = \{ (ww^R)^n / w \in \{a,b\}^*, n \geq 0 \}$

$\{ S_2 \rightarrow S S_2 \mid \epsilon$ (0. 50)

$S \rightarrow a S a \mid b S b \mid \epsilon \}$ (0.50)

Bon courage