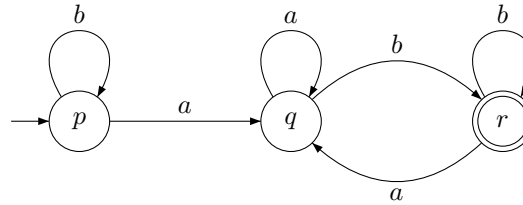


Avertissement : les exercices sont indépendants. Les réponses aux questions posées doivent être justifiées. La clarté et le soin de la rédaction sont des éléments de l'appréciation.

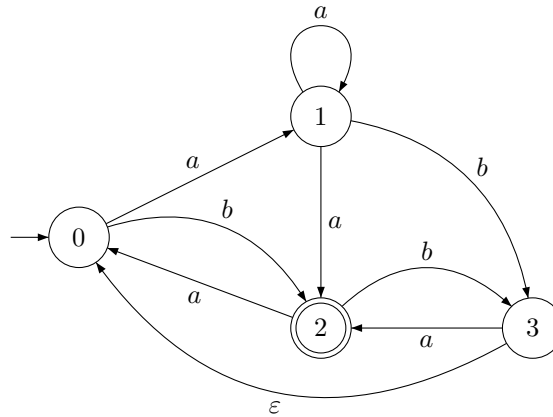
Exercice 1 (Théorie des langages : automates et langages réguliers)

1. Soit l'automate \mathcal{A}_1 défini par le diagramme suivant :



Calculer une expression rationnelle dénotant le langage reconnu par \mathcal{A}_1 . On demande d'établir le système d'équations vérifiées par les langages associés aux états de l'automate et de résoudre ce système.

2. Soit l'automate fini \mathcal{A}_2 dont le diagramme est ci-dessous :



Mettre en évidence **tous les éléments** permettant d'affirmer que \mathcal{A}_2 n'est pas déterministe. Déterminiser \mathcal{A}_2 en appliquant l'algorithme vu en TD, et donner tous les éléments de l'automate déterminisé et sa fonction de transition sous forme d'une table.

3. Soit l'automate déterministe $\mathcal{A}_3 = (\{a, b\}, \{i, i \in \mathbb{N} \text{ et } 0 \leq i \leq 6\}, 0, \delta, \{1, 3, 5\})$ où δ est la table des transitions définie par le tableau suivant :

δ	0	1	2	3	4	5	6
a	4	5	4	4	5	4	1
b	2	3	3	2	2	2	6

Après avoir supprimé les états inaccessibles de \mathcal{A}_3 , minimaliser \mathcal{A}_3 , donner tous les éléments de l'automate obtenu, et sa fonction de transition sous forme d'une table.

Exercice 2 (Analyse syntaxique descendante)

1. Soit la grammaire $G_1 = (\{A, B, C, D, E, F\}, \{a, b, c\}, \rightarrow, A)$ dont les règles sont :

$$\begin{cases} A \rightarrow BC \\ B \rightarrow aBcD \mid b \\ C \rightarrow bC \mid \varepsilon \end{cases} \quad \begin{cases} D \rightarrow aE \mid F \\ E \rightarrow aE \mid \varepsilon \\ F \rightarrow cFb \mid \varepsilon \end{cases}$$

Calculer l'ensemble P_ε (l'ensemble des non terminaux produisant le mot vide ε), les ensembles *Premier*, *Suivant* et les symboles directeurs des règles de G_1 et en déduire si oui ou non la grammaire G_1 est LL(1).

2. Soit la grammaire $G_2 = (\{F, Q, C, D, L, V\}, \{\vee, \wedge, \neg, p, q, r\}, \rightarrow, F)$ dont les règles sont :

$$\begin{cases} F \rightarrow CQ \\ Q \rightarrow \varepsilon \mid \vee CQ \\ C \rightarrow LD \end{cases} \quad \begin{cases} D \rightarrow \varepsilon \mid \wedge LD \\ L \rightarrow V \mid \neg V \\ V \rightarrow p \mid q \mid r \end{cases}$$

On donne $P_\varepsilon = \{Q, D\}$ et le tableau suivant :

	F	Q	C	D	L	V
<i>Premier</i>	$\{p, q, r, \neg\}$	$\{\vee\}$	$\{p, q, r, \neg\}$	$\{\wedge\}$	$\{p, q, r, \neg\}$	$\{p, q, r\}$
<i>Suivant</i>	$\{\$$	$\{\$$	$\{\$, \vee\}$	$\{\$, \vee\}$	$\{\$, \vee, \wedge\}$	$\{\$, \vee, \wedge\}$

- Déterminer les symboles directeurs des règles de G_2 . G_2 est-elle LL(1) ?
- Construire la table d'analyse de la grammaire G_2 .
- Déterminer si les mots $m_1 = \neg p \wedge q$ et $m_2 = p \vee \wedge r$ appartiennent ou non à $L(G_2)$ en utilisant l'analyseur prédictif et la table précédemment construite. On simulera la construction de l'arbre syntaxique et l'on donnera en parallèle la dérivation à gauche du mot donné lors de l'exécution de l'algorithme, que le mot appartienne ou non à $L(G_2)$.

Exercice 3 (Logique des propositions, résolution)

On connaît les faits f_1, f_2, f_3, f_4 , et f_5 suivants sur Superman :

- f_1 : Si Superman était capable et voulait éradiquer le mal, il le ferait.
- f_2 : Si Superman n'était pas capable d'éradiquer le mal, il serait faible.
- f_3 : Si Superman ne voulait pas éradiquer le mal, il serait malveillant.
- f_4 : Superman n'éradique pas le mal.
- f_5 : Si Superman existe, il n'est ni faible ni malveillant.

Peut-on conclure que Superman n'existe pas ? Pour répondre à la question, on introduit les six variables propositionnelles c, e, f, m, s et v suivantes :

- c : "Superman est capable d'éradiquer le mal"
- e : "Superman éradique le mal"
- f : "Superman est faible"
- m : "Superman est malveillant"
- s : "Superman existe"
- v : "Superman veut éradiquer le mal"

- Ecrire les affirmations f_1, f_2, f_3, f_4 et f_5 , ainsi que la conclusion γ ("Superman n'existe pas") sous forme de formules de la logique des propositions en utilisant les variables propositionnelles introduites.
- Mettre sous forme de clauses les formules f_1, \dots, f_5 et montrer que l'ensemble des clauses obtenues est non contradictoire en donnant un modèle de cet ensemble.
- Mettre sous forme clausale $\neg\gamma$. En utilisant le principe de résolution de Robinson, déduire de l'ensemble de toutes les clauses (les clauses pour f_1, \dots, f_5 et pour γ) que γ est une conséquence logique des hypothèses f_1, \dots, f_5 .

Barème donné à titre indicatif :

- Exercice 1 : 7 pts
- Exercice 2 : 9 pts
- Exercice 3 : 4 pts