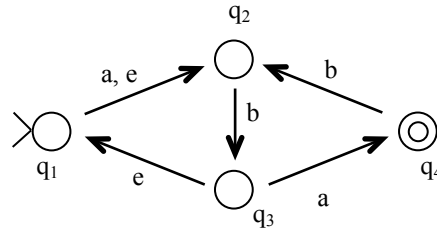


Tous documents papier et appareils électroniques **interdits**.

Durée : 1H00

Le barème est donné à titre **indicatif**.

[Q1 – 6 pts] Soit l'automate M_1 suivant :



- Déterminez l'automate M_1 .
- Donnez une expression rationnelle correspondant au langage accepté par M_1 .

[Q2 – 6 pts] Soit L_2 le langage défini par l'expression rationnelle $(aab \cup ab)^*$.

- Calculez les classes d'équivalence de la relation \approx_{L_2} .
- Déterminez l'automate standard correspondant à L_2 .

[Q3 – 3 pts] Soit L un langage rationnel. Soit M un automate à états finis déterministe tel que $L(M) = L$. Soit p le nombre d'états de M .

Montrez que L est un langage infini si et seulement si L contient un mot w tel que $p \leq |w| \leq 2p - 1$.

[Q4 – 3 pts] Soit le langage $L_4 = \{a^n b^m c^{n+m} \mid n \geq 0, m \geq 0\}$. L_4 est-il rationnel ? Non rationnel ? Prouvez votre réponse.

[Q5 – 3 pts] Soit le langage $L_5 = \{w = a^n b^m \mid n, m \in \mathbf{N}, n \neq m\}$. Montrez que L_5 est algébrique.

Annexe

On rappelle le lemme de l'étoile :

Soit L un langage rationnel. L est donc reconnu par un automate M à k états.

$\forall z \in L, |z| \geq k, \exists u, v, w \in \Sigma^*$ tels que $z = uvw, |uv| \leq k, |v| > 0$ et pour tout $i \geq 0, uv^i w \in L$.