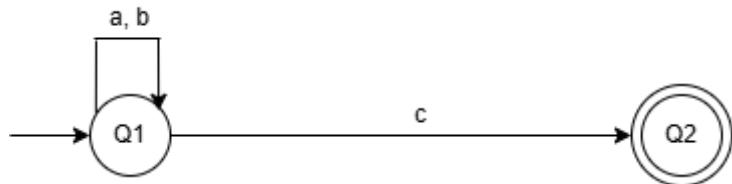


TEST.1

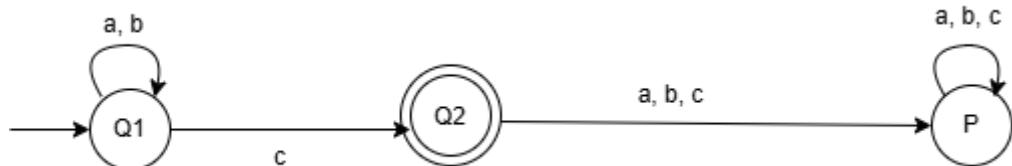
Expression Reguli re : $(a+b)^* \cdot c$



L'automate est un AFD, donc d j  d terministe.

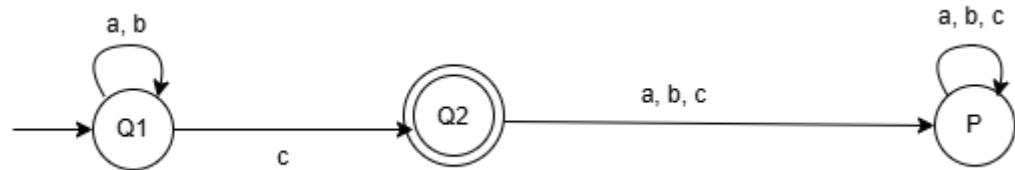
L' tape de la d termination est donc inutile puisqu'elle donnera le m me automate.

Completion :

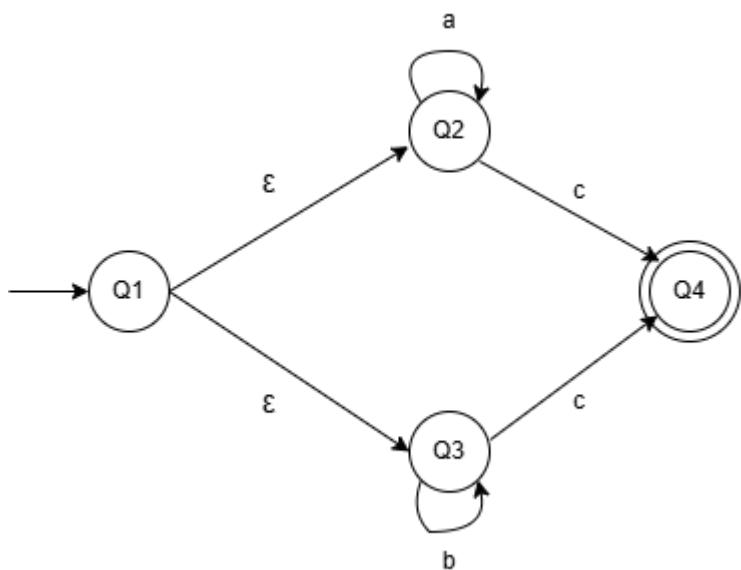


Minimisation :

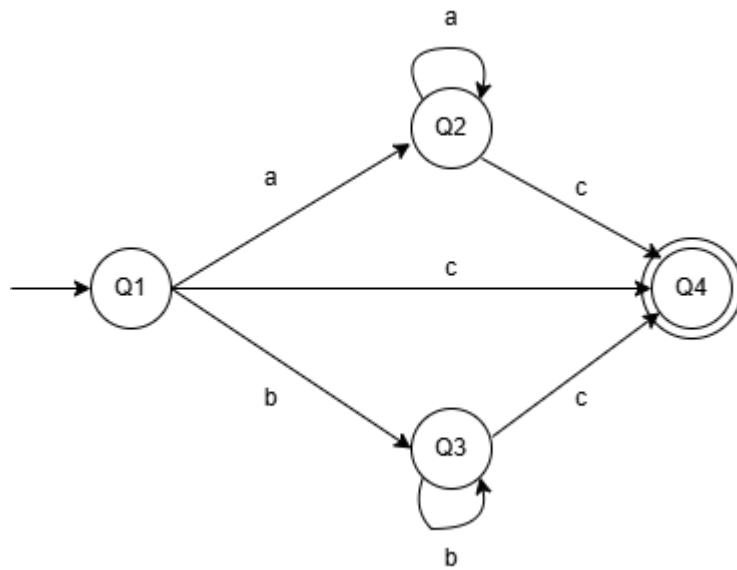
L'automate est déjà minimisé. Donc L'automate après la minimisation est le suivant :



Expression Régulièr : $a^* \cdot c + b^* \cdot c$



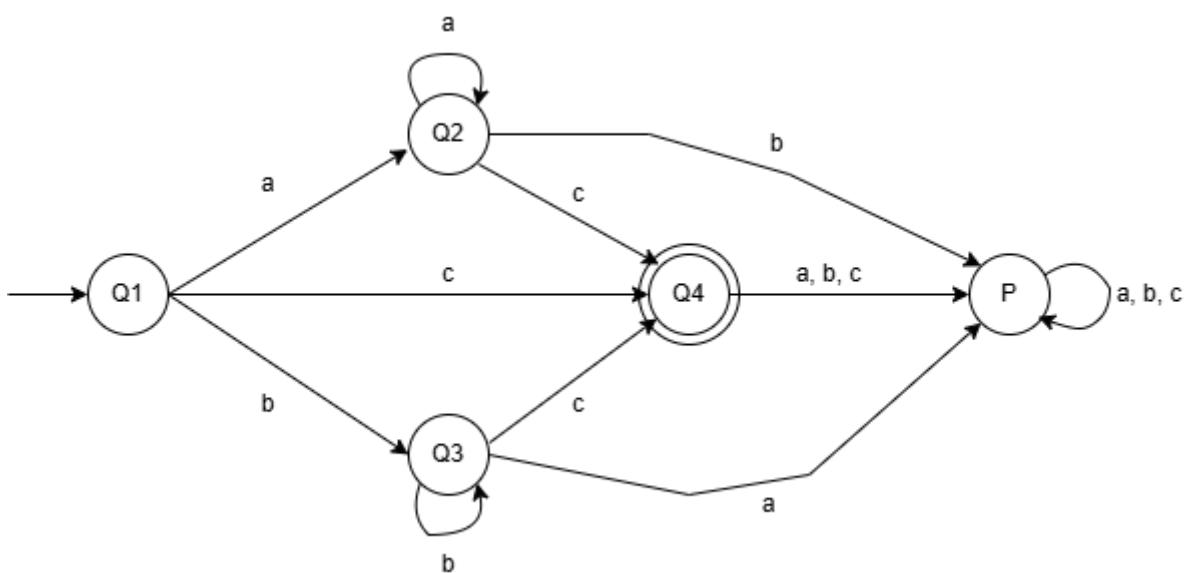
Supression des epsilon-tranition :



L'automate est un AFD, donc déjà déterministe.

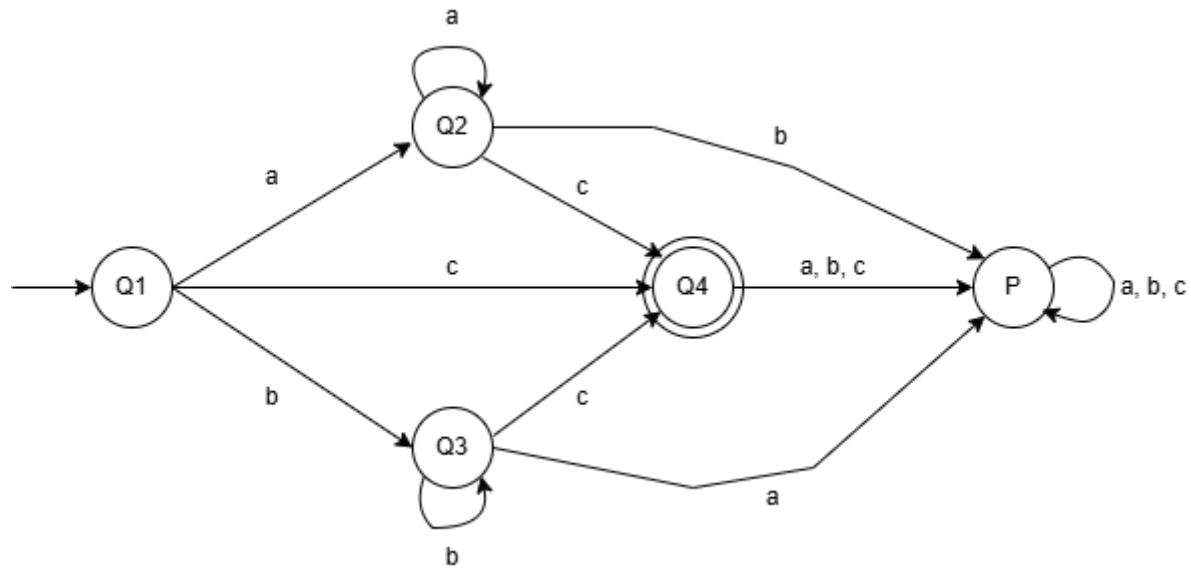
L'étape de la détermination est donc inutile puisqu'elle donnera le même automate.

Completion :



Minimisation :

Après la completion, l'automate obtenu est déjà minimal, aucune paire d'état n'est fusionnable donc l'automate minimiser est le suivant :



$$(a+b)^* \cdot c = a^* \cdot c + b^* \cdot c$$

NON

Car les automates obtenus à partir de ces deux expressions régulières, après suppression chemin epsilon (quand il y en avait), déterminisation, complémentation et minimisation ne reconnaissent pas le même langage. Donc les expressions régulières ne sont pas équivalentes.