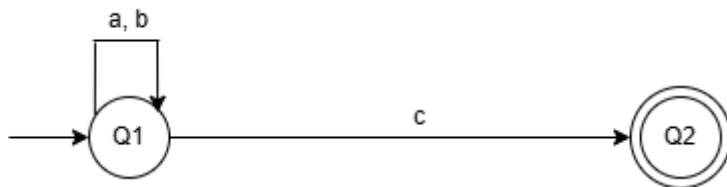


TEST.1

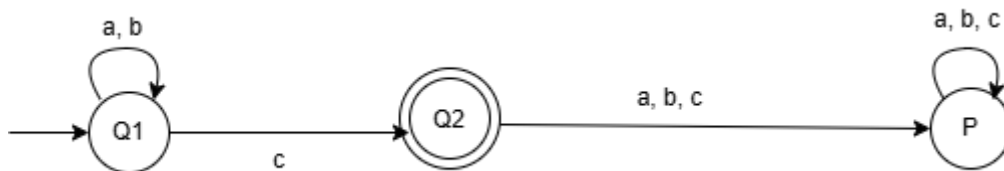
Expression Régulière : $(a+b)^*.c$



L'automate est un AFD, donc déjà déterministe.

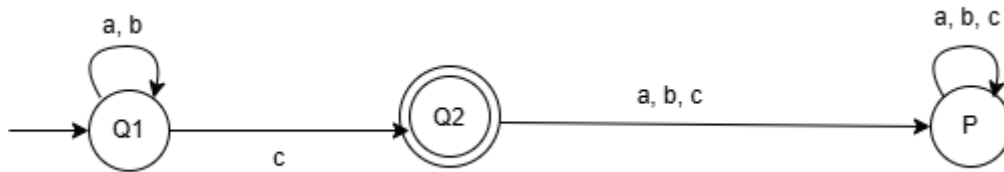
L'étape de la détermination est donc inutile puisqu'elle donnera le même automate.

Completion :

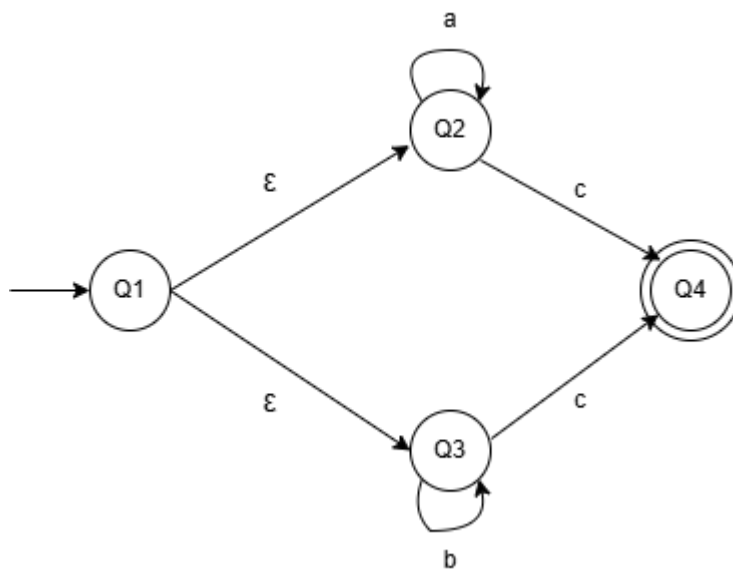


Minimisation :

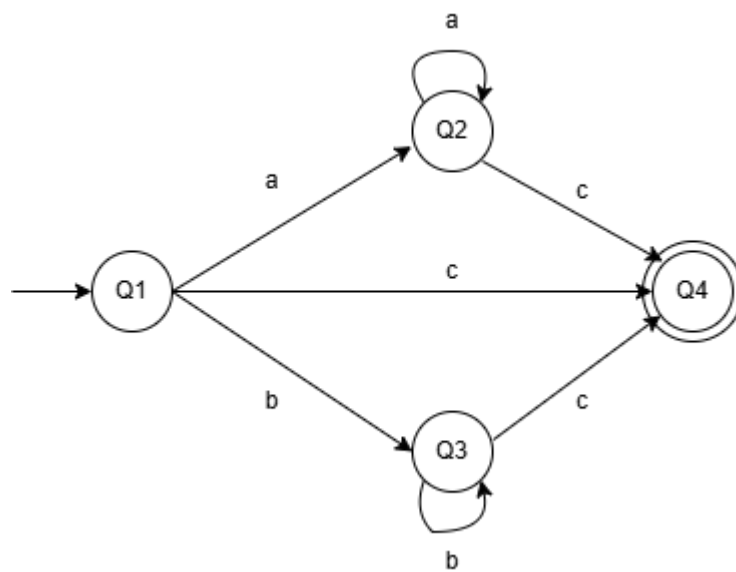
L'automate est déjà minimisé. Donc L'automate après la minimisation est le suivant :



Expression Régulière : $a^*.c + b^*.c$



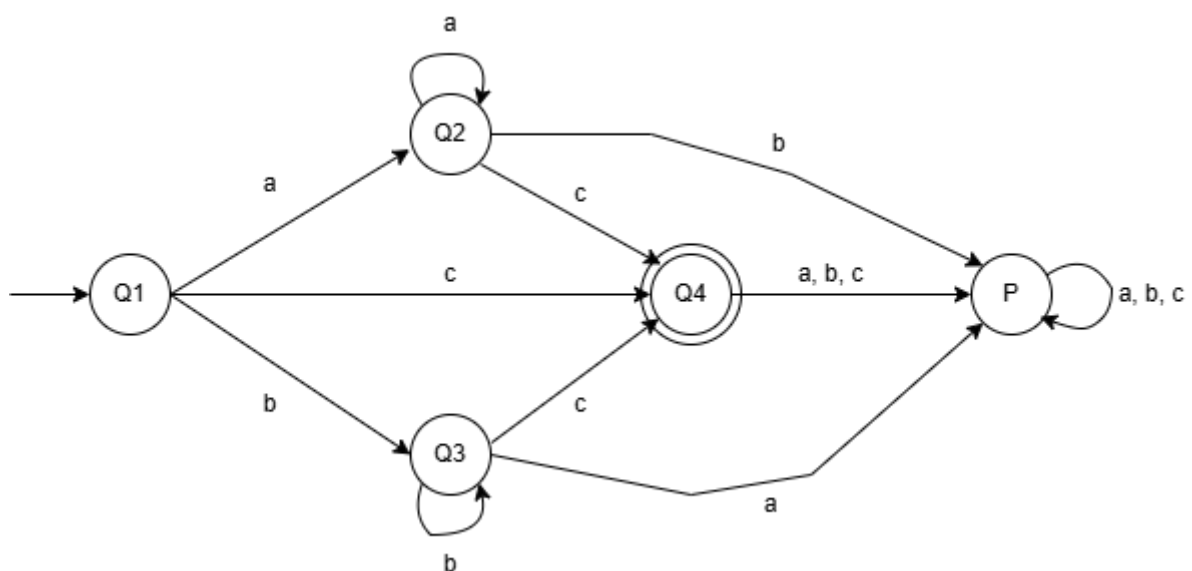
Supression des epsilon-transition :



L'automate est un AFD, donc déjà déterministe.

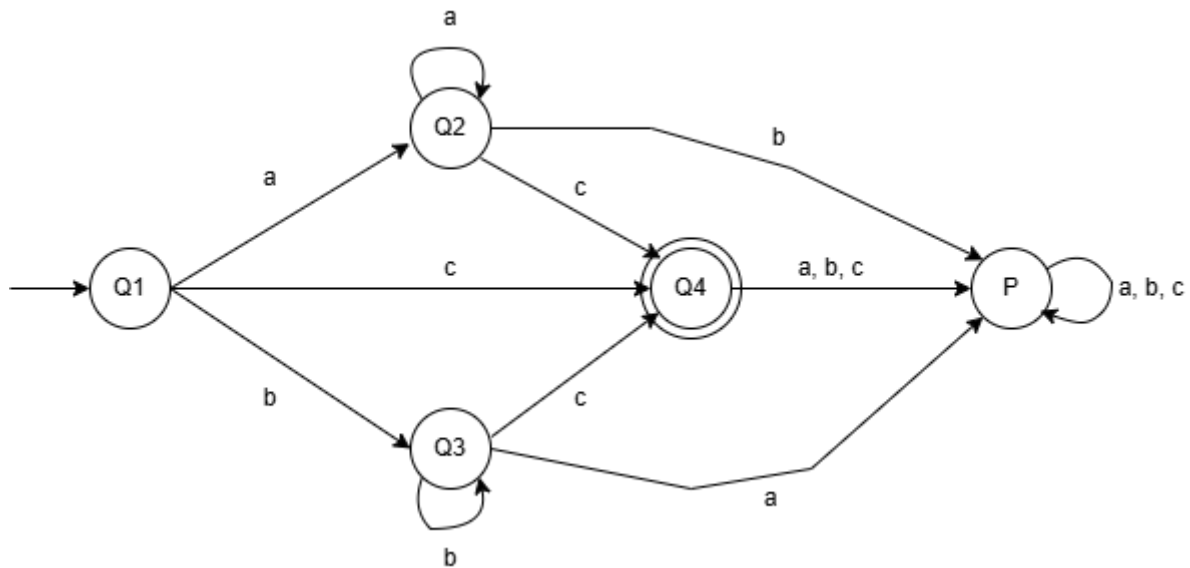
L'étape de la détermination est donc inutile puisqu'elle donnera le même automate.

Completion :



Minimisation :

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



$$(a+b)^*.c = a*.c + b*.c$$

NON

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