

DÉTERMINISATION ET COMPLETION D'AUTOMATES

Le complété (resp. déterminisé) d'un automate peut être différent d'un automate complet (resp. déterministe) qui reconnaît le même langage.

Par exemple, \mathcal{A} n'est ni complet ni déterministe. \mathcal{A}_1 est complet et reconnaît le même langage $L(\mathcal{A})$ que \mathcal{A} , mais \mathcal{A}_1 est différent du complété \mathcal{A}_c de \mathcal{A} .

\mathcal{A}_1 est déterministe et reconnaît le même langage $L(\mathcal{A})$ que \mathcal{A}_c , mais \mathcal{A}_1 est différent du déterminisé \mathcal{A}_{cd} de \mathcal{A}_c . Ici, en minimisant \mathcal{A}_{cd} on obtient \mathcal{A}_1 .

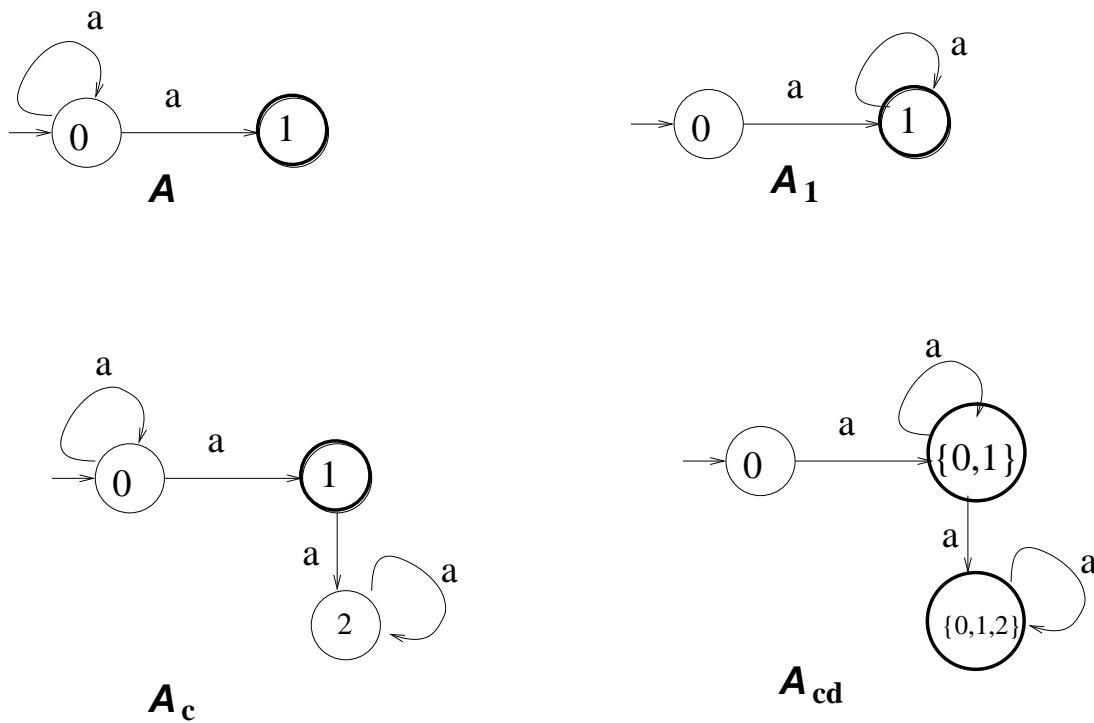


FIGURE 0.1 Les automates \mathcal{A} , \mathcal{A}_1 , \mathcal{A}_c et \mathcal{A}_{cd} .