

EXERCICE 10 série 01

Montrez que l'AFD du langage L_2 de l'exercice 03 est un automate minimal

$L_2 = \{x \in \Sigma^* \mid x \text{ contient la sous chaîne } 101\}$

On nomme les états A, B, C, D dans cet ordre D est l'état final $A \xrightarrow{0} B \xrightarrow{1} C \xrightarrow{0} D$

On commence par la partition $P_0 = \{A, B, C\}, \{D\}$ car D est final et A, B, C ne le sont pas

A équivalent à B ? $\delta(A, 0) = A$ $\delta(B, 0) = C$

$\delta(A, 1) = B$ $\delta(B, 1) = B$

on aboutit dans des états qui sont dans la même partition P_0 donc A est équivalent à B

B est équivalent à C ? $\delta(B, 0) = C$ $\delta(C, 0) = A$

$\delta(B, 1) = B$ $\delta(C, 1) = D$

Les résultats ne sont pas dans la même partition P_0 : donc B n'est pas équivalent à C

De la même façon on montre que A n'est pas équivalent à C

D'où la nouvelle partition $P_1 = \{\{A, B\}, \{C\}, \{D\}\}$

Maintenant on montre que A n'est pas équivalent à B car $\delta(A, 0) = A$ mais $\delta(B, 0) = C$, or A et C ne sont pas dans la même partition P_1 donc on aura une nouvelle partition $P_2 = \{\{A\}, \{B\}, \{C\}, \{D\}\}$ qui montre que l'automate est minimal car il n'y a pas d'états équivalents.