

Automates finis - déterminisation et minimisation

Corrigé partiel de la feuille de travaux dirigés n°4

1. On calcule l'équivalence de Nérode :

$$\begin{aligned}\approx_0 & \{1, 2, 3\}\{4, 5, 6, 7\} \\ \approx_1 & \{1, 3\}\{2\}\{4, 5, 6, 7\} \\ \approx_2 & \{1, 3\}\{2\}\{4, 5, 6, 7\}\end{aligned}$$

Et nous obtenons, après renumérotation des états

Après minimisation et renommage nous obtenons :

| δ | a | b |
|-----------------|-----|-----|
| $\rightarrow 1$ | 2 | 1 |
| 2 | 2 | 3 |
| $\leftarrow 3$ | 3 | 3 |

2. a) L'automate non-déterministe complet est :

| δ | a | b |
|-----------------|-----|------------|
| $\rightarrow 0$ | 1 | 3 |
| 1 | 4 | $\{0, 2\}$ |
| $\leftarrow 2$ | 0 | 4 |
| 3 | 0 | 4 |
| 4 | 4 | 4 |

L'automate déterministe qu'on obtient est :

| δ | a | b |
|-------------------------------|---------------|------------------|
| \rightarrow 0 | 1 | 3 |
| 1 | 4 | $\{0, 2\}$ |
| 3 | 0 | 4 |
| 4 | 4 | 4 |
| \leftarrow $\{0, 2\}$ | $\{0, 1\}$ | $\{3, 4\}$ |
| $\{0, 1\}$ | $\{1, 4\}$ | $\{0, 2, 3\}$ |
| $\{3, 4\}$ | $\{0, 4\}$ | 4 |
| $\{1, 4\}$ | 4 | $\{0, 2, 4\}$ |
| \leftarrow $\{0, 2, 3\}$ | $\{0, 1\}$ | $\{3, 4\}$ |
| $\{0, 4\}$ | $\{1, 4\}$ | $\{3, 4\}$ |
| \leftarrow $\{0, 2, 4\}$ | $\{0, 1, 4\}$ | $\{3, 4\}$ |
| $\{0, 1, 4\}$ | $\{1, 4\}$ | $\{0, 2, 3, 4\}$ |
| \leftarrow $\{0, 2, 3, 4\}$ | $\{0, 1, 4\}$ | $\{3, 4\}$ |

et en rénumérotant

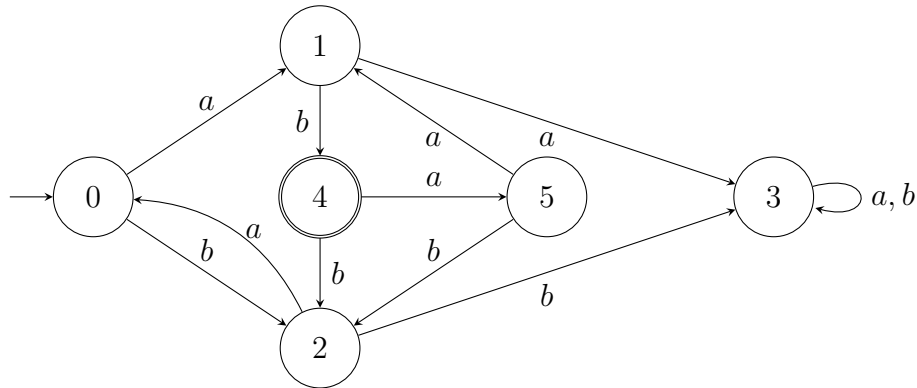
| δ | a | b |
|-----------------|-----|-----|
| \rightarrow 0 | 1 | 2 |
| 1 | 3 | 4 |
| 2 | 0 | 3 |
| 3 | 3 | 3 |
| \leftarrow 4 | 5 | 6 |
| 5 | 7 | 8 |
| 6 | 9 | 3 |
| 7 | 3 | 10 |
| \leftarrow 8 | 5 | 6 |
| 9 | 7 | 6 |
| \leftarrow 10 | 11 | 6 |
| 11 | 7 | 12 |
| \leftarrow 12 | 11 | 6 |

Le procédé de calcul de l'équivalence de Nérode se déroule ainsi :

$$\begin{aligned}\approx_0 & \{0, 1, 2, 3, 5, 6, 7, 9, 11\}\{4, 8, 10, 12\} \\ \approx_1 & \{0, 2, 3, 6, 9\}\{1, 5, 7, 11\}\{4, 8, 10, 12\} \\ \approx_2 & \{0, 9\}\{1, 7\}\{2, 3, 6\}\{4, 8, 10, 12\}\{5, 11\} \\ \approx_3 & \{0, 9\}\{1, 7\}\{2, 6\}\{3\}\{4, 8, 10, 12\}\{5, 11\} \\ \approx_4 & \{0, 9\}\{1, 7\}\{2, 6\}\{3\}\{4, 8, 10, 12\}\{5, 11\}\end{aligned}$$

Ainsi, nous obtenons après renumérotation des états, l'automate minimal suivant :

| δ | a | b |
|-----------------|-----|-----|
| $\rightarrow 0$ | 1 | 2 |
| 1 | 3 | 4 |
| 2 | 0 | 3 |
| 3 | 3 | 3 |
| $\leftarrow 4$ | 5 | 2 |
| 5 | 1 | 4 |



b) On obtient l'automate déterministe suivant :

| δ | a | b |
|--------------------------|--------|-----------|
| $\rightarrow 0$ | 1 | 3 |
| 1 | | {0, 2} |
| $\leftarrow \{0, 2\}$ | {0, 1} | 3 |
| 3 | 0 | |
| {0, 1} | 1 | {0, 2, 3} |
| $\leftarrow \{0, 2, 3\}$ | {0, 1} | 3 |

et en complétant et rénumérotant

| δ | a | b |
|-----------------|-----|-----|
| $\rightarrow 0$ | 1 | 2 |
| 1 | 3 | 4 |
| 2 | 0 | 3 |
| 3 | 3 | 3 |
| $\leftarrow 4$ | 5 | 2 |
| 5 | 1 | 6 |
| $\leftarrow 6$ | 5 | 2 |

Le procédé de calcul de l'équivalence de Nérède se déroule ainsi :

$$\begin{aligned}
 \approx_0 & \{0, 1, 2, 5, 3\} \{4, 6\} \\
 \approx_1 & \{0, 2, 3\} \{1, 5\} \{4, 6\} \\
 \approx_2 & \{0\} \{1\} \{2, 3\} \{4, 6\} \{5\} \\
 \approx_3 & \{0\} \{1\} \{2\} \{3\} \{4, 6\} \{5\} \\
 \approx_4 & \{0\} \{1\} \{2\} \{3\} \{4, 6\} \{5\}
 \end{aligned}$$

Et nous obtenons, après renumérotation des états, le même automate minimal qu'en a).