

# Langages Formels et Automates

## Devoir $n^o$ 9

Sébastien MOSSER

ESSI 1 – Groupe 2

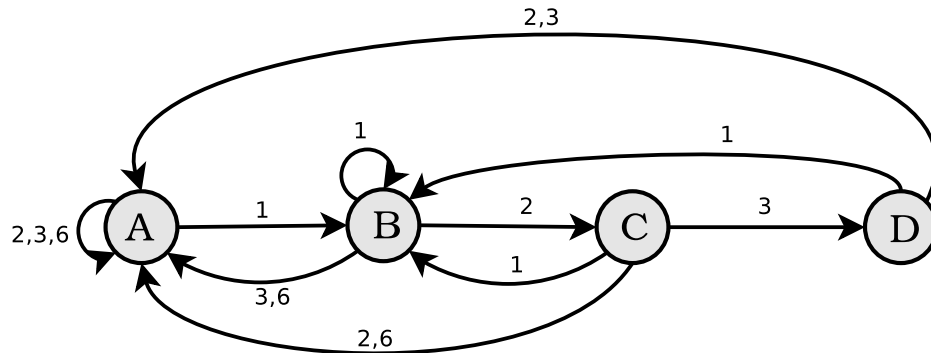
### Personalisation de l'énoncé

On considère l'alphabet  $\{1, 2, 3, 6\}$ , puisque la date de naissance en question est 1611.

Le mot  $w$  est donc :  $w = 1236$ .

### Reconnaissance des mots ne contenant pas $w$ :

On définit simplement l'automate déterministe (non-complet pour simplifier la suite) permettant de reconnaître les mots ne contenant pas  $w$  comme facteur. Tous les états sont des états finaux<sup>1</sup>.



### Grammaire des mots de longueur paire non – palyndrôme

**Formalisme :** Pour simplifier l'écriture des règles de cette grammaire, on introduit un mécanisme permettant de regrouper certaines règles :

- On note  $l$  une lettre quelconque de  $\Sigma$  :  $l \in \{1, 2, 3, 6\}$
- A chaque lettre de  $\Sigma$ , on associe une variable :  $1 \rightarrow V_1, 2 \rightarrow V_2, 3 \rightarrow V_3, 6 \rightarrow V_6$ .
- $T$  désigne une variable quelconque parmi  $V_1 \dots V_6$ .

On obtient donc la grammaire suivante :

$$\begin{cases} S \rightarrow lS_2T \ (T \neq V_l) \mid lSV_l \\ V_l \rightarrow l \\ S_2 \rightarrow \varepsilon \mid lS_2T \end{cases}$$

Par théorème, on obtient donc pour reconnaître cette grammaire un automate à pile à un seul état.

<sup>1</sup>dia ne permettant pas de dessiner des doubles cercles.

## Reconnaissance par pile vide

On utilise pour cela la technique de l'automate produit. En faisant le produit de l'automate à pile (appelé  $P$  pour palindrome) reconnaissant la grammaire par l'automate déterministe<sup>2</sup> (appelé  $F$  pour facteur), on obtient un automate à pile à 4 états. On note  $f$  tout état appartenant à  $F$ , et  $t_F$  toute transition telle que  $t_F \in \delta(q, x)$ .

Etat	Lettre	Pile	Suivant	Pile
$Q_0$	$\varepsilon$	$Z$	$Q_0$	$SZ$
$q$	$\varepsilon$	$S_2$	$q$	$\varepsilon$
$q$	$l$	$S_2$	$t_F$	$S_2T$
$q$	$l$	$V_l$	$t_F$	$\varepsilon$
$q$	$l$	$S$	$t_F$	$SV_l$
$q$	$l$	$S$	$t_F$	$S_2T, (T \neq V_l)$

## Reconnaissance par etat final

Il suffit de rajouter un 5<sup>eme</sup> état à l'automate. Cette etat, appelé  $Fi$ , répond à la transition suivante :

Etat	Lettre	Pile	Suivant	Pile
$q$	$\varepsilon$	$Z$	$Fi$	$Z$

Ainsi, lorsque la pile est 'presque' vide, on se déplace vers un état final ...

---

<sup>2</sup>sa non-complétude est un avantage