

## TD n°8

### Automate des résiduels et relations d’équivalence

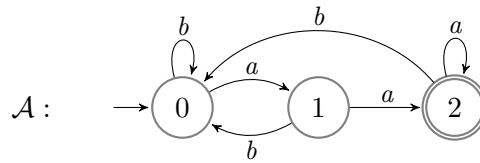
**Rappel :** Étant donné un langage  $L \subseteq \Sigma^*$  et un mot  $u \in \Sigma^*$ , le résiduel de  $L$  par rapport à  $u$  est le langage défini par :

$$u^{-1}L = \{w \in \Sigma^* \mid u \cdot w \in L\}$$

**Exercice 1** On considère le langage  $L = \{a, ab, ba, aab, bab, abba, bbaa, ababa\}$ .  
Calculer les résiduels suivants :

- $a^{-1}L$
- $(ab)^{-1}L$
- $(aba)^{-1}L$

**Exercice 2** On considère l’automate  $\mathcal{A}$  ci-dessous :



1. Quel est le langage reconnu par  $\mathcal{A}$  ?
2. Donner un automate reconnaissant chacun des langages suivants :  $a^{-1}L(\mathcal{A})$ ,  $(ab)^{-1}L(\mathcal{A})$ ,  $(aa)^{-1}L(\mathcal{A})$ .
3. Montrer que la famille des langages rationnels est close par résiduel par rapport à un mot : pour tout langage rationnel  $L$  et pour tout mot  $u$ , le langage  $u^{-1}L$  est rationnel.  
On donnera la construction d’un automate qui reconnaît  $u^{-1}L$ .

**Exercice 3** Calculer l’automate des résiduels des langages suivants.

- $L_1$ , l’ensemble des mots de taille  $\geq 2$  sur l’alphabet  $\{a, b\}$  dont la première et la dernière lettre sont égales.
- $L_2 = \{u \in \{a, b\}^* \mid |u|_a + 2|u|_b \equiv 0 \pmod{3}\}$ .
- $L_3 = (ab + ba)^*a^*$

**Exercice 4** Pour chacune des égalités ci-dessous, dire si elle est vraie (en justifiant) ou fausse (donner un contre-exemple).  $K, L \subseteq \Sigma^*$  sont des langages, et  $u \in \Sigma^*$  est un mot.

1.  $u^{-1}(u \cdot L) = L$
2.  $u \cdot (u^{-1}L) = L$
3.  $u^{-1}L \cup u^{-1}K = u^{-1}(L \cup K)$
4.  $u^{-1}L \cap u^{-1}K = u^{-1}(L \cap K)$

**Rappels :** Une relation  $R$  sur un ensemble  $E$  est un sous-ensemble de  $E \times E$ . Une relation est donc un ensemble de couples d'éléments de  $E$ . Si un couple  $(x, y) \in R$ , on dira que  $x$  est en relation avec  $y$ , et on notera cela  $xRy$ .

Une relation est dite :

- *réflexive* si  $\forall x \in E, xRx$  : chaque élément est en relation avec lui-même.
- *symétrique* si  $\forall x, y \in E, xRy \implies yRx$  : si  $x$  est en relation avec  $y$ , alors  $y$  est en relation avec  $x$ .
- *transitive* si  $\forall x, y, z \in E, xRy \wedge yRz \implies xRz$  : si  $x$  est en relation avec  $y$ , et que  $y$  est en relation avec  $z$ , alors  $x$  est en relation avec  $z$ .

Une relation  $R$  est une *relation d'équivalence* si elle est réflexive, symétrique et transitive.

**Exercice 5** Considérons l'ensemble  $E = \{1, 2, 3\}$ . Pour chacune des relations ci-dessous, dire si elle est réflexive, symétrique ou transitive.

- $R_1 = \{(1, 1), (1, 2), (2, 1), (2, 2)\}$
- $R_2 = \{(1, 1), (1, 2), (2, 1), (2, 2), (1, 3), (3, 1), (3, 3)\}$
- $R_3 = \{(1, 1), (1, 2), (2, 1), (2, 2), (3, 3)\}$
- $R_4 = \{(1, 2), (2, 1), (1, 3), (3, 1), (2, 3), (3, 2)\}$

**Exercice 6** Parmi les relations suivantes sur  $\Sigma^*$ , lesquelles sont des relations d'équivalence ?

- $R_5 = \{(w, w') \mid w' \text{ est le miroir de } w\}$
- $R_6 = \{(w, w') \mid w \text{ et } w' \text{ sont de même longueur}\}$
- $R_7 = \{(w, w') \mid |w|_a \equiv |w'|_a \pmod{2}\}$
- $R_8 = \{(w, w') \mid w \text{ est un préfixe de } w' \text{ ou } w' \text{ est un préfixe de } w\}$
- $R_9 = \{(w, w') \mid w \text{ et } w' \text{ sont de longueur au moins un et commencent par la même lettre}\}$

**Rappel :** Soit  $L \subseteq \Sigma^*$  un langage. Ce langage engendre une relation d'équivalence  $\sim_L$  sur  $\Sigma^*$ , définie comme suit :

$$x \sim_L y \quad \text{ssi} \quad x^{-1}L = y^{-1}L$$

**Exercice 7** On considère le langage  $L = a(aa + bb)^*b$ .

1. Calculer l'automate des résiduels de  $L$ .
2. Parmi les équivalences suivantes, lesquelles sont vraies ?

- |                             |                             |                        |                         |
|-----------------------------|-----------------------------|------------------------|-------------------------|
| (1) $a \sim_L b$            | (3) $a \sim_L abb$          | (5) $abba \sim_L aaab$ | (7) $abbaabba \sim_L a$ |
| (2) $\varepsilon \sim_L aa$ | (4) $\varepsilon \sim_L bb$ | (6) $aba \sim_L bb$    | (8) $ab \sim_L aaabbb$  |

3. On appelle la classe d'équivalence de  $u$  l'ensemble défini par  $[u]_{\sim_L} = \{w \in \Sigma^* \mid w \sim_L u\}$ . Quel est le langage  $[ab]_{\sim_L}$  ? Même question pour  $[\varepsilon]_{\sim_L}$ ,  $[a]_{\sim_L}$  et  $[b]_{\sim_L}$ .

**Exercice 8** (S'il reste du temps...)

Montrer que si  $L$  et  $K$  sont deux langages rationnels sur un alphabet  $\Sigma$  alors le résiduel de  $K$  relativement à  $L$ , défini par :

$$L^{-1}K = \{w \in \Sigma^* \mid \exists v \in L \text{ tel que } vw \in K\}$$

est rationnel aussi. On donnera la construction d'un automate qui reconnaît  $L^{-1}K$ .