

TD n°8

Automate des résiduels et relations d’équivalence

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

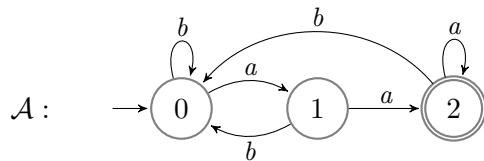
$$u^{-1}L = \{w \in \Sigma^* \mid u \cdot w \in L\}$$

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 ≥ 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 Σ^* , 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 Σ^* , 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 est K sont deux langages rationnels sur un alphabet Σ 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 $L^{-1}K$.