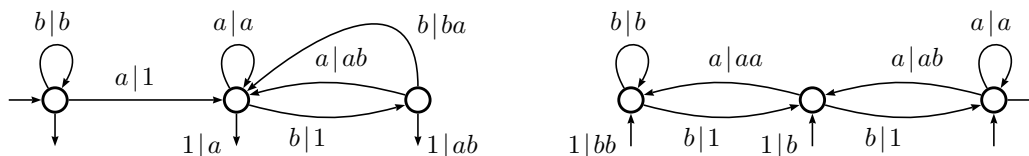


Leçon 6 — Exercices

1. — **Un exemple de composition.** Donner un transducteur qui réalise la composition de la relation réalisée par le transducteur ci-dessous à gauche par celle réalisée par le transducteur ci-dessous à droite.



2. — **Choisir son uniformisation.** Si $\theta: A^* \rightarrow B^*$ est une relation, on note θ_{rad} l'uniformisation radicielle de θ , c'est-à-dire pour chaque w dans $\text{Dom } \theta$, $\theta_{\text{rad}}(w)$ est le plus petit mot de $\theta(w)$ dans l'ordre radiciel. De façon analogue, θ_{lex} est la sélection lexicographique de θ , c'est-à-dire pour chaque w dans $\text{Dom } \theta$, $\theta_{\text{lex}}(w)$ est le plus petit mot de $\theta(w)$ dans l'ordre lexicographique, s'il existe, et est indéfinie sinon.

Soit $A = \{a, b, c\}$ un alphabet ordonné, avec $a < b < c$, et soit θ une relation rationnelle de A^* dans lui-même dont le graphe est donné par :

$$\hat{\theta} = (a, a)^*(b, 1)^*(1, b) \cup (a, 1)^*(b, a)^*(1, c) .$$

Montrer que ni θ_{lex} ni θ_{rad} ne sont des uniformisations rationnelles.

3. — **Uniformisation des relations synchrones.** Montrer que l'uniformisation radicielle et que la sélection lexicographique d'une relation synchrone sont des relations synchrones.

4. — **Écriture des nombres.** On écrit les nombres entiers en base 2 de manière naturelle, c'est-à-dire les chiffres les plus significatifs à gauche et l'entier représenté par un mot w est noté $\pi(w) : \pi(1000) = 8$.

On va utiliser différents alphabets de chiffres : $A_2 = \{0, 1\}$, l'alphabet canonique pour l'écriture des nombres en binaire, mais aussi $B = \{0, 1, 2\}$, $C = \{\bar{1}, 0, 1\}$, et $D = \{\bar{2}, \bar{1}, 0, 1, 2\}$ où $\bar{1}$ et $\bar{2}$ représentent les 'chiffres' -1 et -2 . Par exemple : $\pi(1\bar{2}1\bar{1}) = 1$. Quel que soit l'alphabet de chiffres, pour tout mot w , on a ;

$$w = a_k a_{k-1} \cdots a_1 a_0 \quad \mapsto \quad \pi(w) = \sum_{i=0}^k a_i 2^i .$$

(a) On considère l'automate $\mathcal{Z} = \langle D, \mathbb{Z}, \{0\}, E, \{0\} \rangle$ a priori infini et dont les transitions sont définies par :

$$\forall s, t \in \mathbb{Z}, \forall d \in D \quad s \xrightarrow[\mathcal{Z}]{d} t \quad \iff \quad t = 2s + d .$$

i) Montrer que l'ensemble des mots de D^* acceptés par \mathcal{Z} sont ceux dont la valeur est nulle : $|\mathcal{Z}| = \{w \in D^* \mid \pi(w) = 0\}$.

- ii) Montrez que la partie émondée de \mathcal{Z} est finie et la représenter.
- (b) Soit $\nu: B^* \rightarrow A_2^*$ la fonction de normalisation, c'est-à-dire la fonction qui à chaque mot u de B^* associe le mot de A_2^* qui représente $\pi(u)$.
- i) Donner un transducteur lettre-à-lettre qui réalise ν .
- ii) Expliquer pourquoi on peut considérer que ce transducteur réalise l'addition sur \mathbb{N} .
On pourra s'affranchir de la contrainte que les nombres ne commencent pas par 0 et, au contraire, on pourra toujours supposer que, quand c'est nécessaire, w commence par un 0.
- iii) Que peut-on dire du transposé de ce transducteur ?
- (c) Soit $\gamma: A_2^* \rightarrow C^*$ la relation qui à chaque mot w de A_2^* associe *tous* les mots de C^* qui ont la même valeur $\pi(w)$.
Donner un transducteur qui réalise γ .
- (d) On appelle *forme normale de Booth* d'un entier n le mot de C^* dont la valeur est n et dans lequel il n'y a pas deux chiffres non nuls consécutifs et $\beta: A_2^* \rightarrow C^*$ la fonction qui à chaque mot w de A_2^* associe la forme normale de Booth de $\pi(w)$. Par exemple : $\beta(011) = 10\bar{1}$, $\beta(1011) = 10\bar{1}0\bar{1}$
- i) Donner un transducteur lettre-à-lettre qui réalise β .
On voit sur les exemples précédents que, comme ci-dessus, on pourra toujours supposer que, quand c'est nécessaire, w commence par un 0.
- ii) Donner un transducteur lettre-à-lettre *droit*, c'est-à-dire qui lit les mots de droite à gauche, qui réalise β .
Il s'agit évidemment de faire mieux que d'inverser simplement le sens des transitions dans le transducteur précédent.