TD 04 – Réduction

Rappel : pour $A \subseteq \Sigma_A^*$ et $B \subseteq \Sigma_B^*$ deux langages, $A \leq_m^T B$ signifie que A se réduit à B.

Exercice 1. *Utilité des réductions*

Démontrer les quatre énoncés suivants.

1. Si $A \leq_m^T B$ et B est décidable alors A est décidable.
2. Si $A \leq_m^T B$ et B est semi-décidable alors A est semi-décidable.
3. Si $A \leq_m^T B$ et A n'est pas décidable alors B n'est pas décidable.
4. Si $A \leq_m^T B$ et A n'est semi-décidable alors B n'est pas semi-décidable.

Exercice 2. *Ma première réduction Turing many-one*

1. Réduire $L_{halt\epsilon} = \{\langle M \rangle \mid M$ s'arrête quand on la lance sur l'entrée vide $\}$ à $A = \{\langle M \rangle \mid M$ s'arrête quand on la lance sur l'entrée $aa\}$.
2. En utilisant l'exercice 1, que peut-on en déduire ?

Exercice 3. *Semi-décidable mais pas décidable*

Donner un exemple de langage semi-décidable, mais pas décidable (justifier).

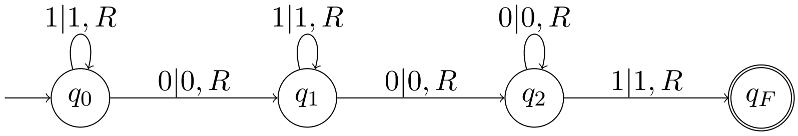
Exercice 4. *Réductions Turing many-one*

Écrire chacune des réductions (Turing many-one) suivantes, et indiquer ce que l'on peut en déduire quant à la récursivité de ces langages.

1. Réduire $L_u = \{\langle M \rangle \# w \mid w \in L(M)\}$ à $B = \{\langle M \rangle \mid b \in L(M)\}$.
2. Réduire $L_{halt\epsilon} = \{\langle M \rangle \mid M$ s'arrête sur $\epsilon\}$ à $B = \{\langle M \rangle \mid b \in L(M)\}$.
3. Réduire $B = \{\langle M \rangle \mid a \in L(M)\}$ à $L_u = \{\langle M \rangle \# w \mid w \in L(M)\}$.
4. Réduire $B = \{\langle M \rangle \mid a \in L(M)\}$ à $L_{halt\epsilon} = \{\langle M \rangle \mid M$ s'arrête sur $\epsilon\}$.
5. Réduire $L_{\bar{u}} = \{\langle M \rangle \# w \mid w \notin L(M)\}$ à $\bar{B} = \{\langle M \rangle \mid b \notin L(M)\}$.
6. Réduire $L_u = \{\langle M \rangle \# w \mid w \in L(M)\}$ à $B_5 = \{\langle M \rangle \mid bbbbb \in L(M)\}$.
7. Réduire L à $aL = \{aw \mid w \in L\}$ pour tout langage L.
8. Réduire aL à L pour tout langage $L \subsetneq \{a, b\}^*$.
9. Réduire $L_{\bar{u}} = \{\langle M \rangle \# w \mid M$ n'accepte pas $w\}$ à $C = \{\langle M \rangle \# w \mid M$ n'accepte pas w mais accepte $bbw\}$.
10. Réduire $L_{stupide} = \{a\}$ à L_u.

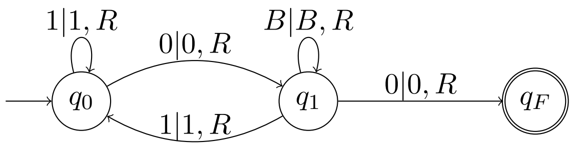
Exercice 5. *Complémentaire*

Soit la machine de Turing M_1 suivante sur l'alphabet d'entrée $\Sigma = \{0, 1\}$.



1. Cette machine de Turing s'arrête-elle sur toute entrée ?
2. Construire une machine de Turing M_1' telles que $L(M_1') = \Sigma^* \setminus L(M_1)$.

Soit la machine de Turing M_2 suivante sur l'alphabet d'entrée $\Sigma = \{0, 1\}$.



3. Construire une machine de Turing M_2' telles que $L(M_2') = \Sigma^* \setminus L(M_2)$.
4. Plus généralement, que penser d'une procédure pour effectuer cette transformation ? (de M à M' telle que $L(M') = \Sigma^* \setminus L(M)$)

Exercice 6. *Avec des réductions Turing many-one…*

Montrer que les langages suivants ne sont pas décidables.

1. $D = \{\langle M \rangle \mid M$ s'arrête quand on la lance sur les entrées ab et $ba\}$.
2. $E \times F$ avec $E = \{\langle M \rangle \mid b \in L(M)\}$ et $F = \{\langle M \rangle \mid a \in L(M)$ ou $b \in L(M)\}$.

Montrer que les langages suivants ne sont pas semi-décidables.

3. $G = \{\langle M \rangle \mid L(M) = \emptyset\}$.
4. $H = \{\langle M_1 \rangle \# \langle M_2 \rangle \mid L(M_1) = L(M_2)\}$.

Montrer que les langages suivants sont semi-décidables.

5. $L_M = \{w \mid w \in L(M)\}$ avec M une machine de Turing.
6. $D = \{\langle M \rangle \mid M$ s'arrête quand on la lance sur les entrées ab et $ba\}$.

Montrer que le langage suivant est décidable.

7. $I = \{\langle M \rangle \mid \langle M \rangle < 2^{2^{1024}}$ et $L(M) = \{a\}\}$

✎ Du plus « simple » au plus « difficile » à décider, ordonner les langages de cet exercice.