

---

**TD 05 – Théorème de Rice – Pavages**


---

**Exercice 1.***Théorème de Rice*

Utiliser le théorème de Rice pour étudier la décidabilité des propriétés suivantes.

1.  $P_1 = \{a^*, ba^*, b + a^*\}$ .
2.  $P_2 = \{L \mid aa \in L, \text{ et } \forall k \neq 2 : a^k \notin L\}$ .
3.  $P_3 = \{L \mid ab \notin L, \text{ ou } \exists k : ab^k \in L\}$ .
4.  $P_4 = \{\{\langle M \rangle \mid M \text{ n'accepte pas } \langle M \rangle\}\}$ .
5.  $P_5 = \{\{\langle M \rangle \mid M \text{ accepte } \langle M \rangle\}\}$ .
6. Plus généralement, si  $L$  est semi-décidable, que peut-on dire de la propriété  $P = \{L\}$ ?

**Exercice 2.***Des puzzles... indécidables!*

Dans cet exercice nous allons démontrer que le problème suivant est indécidable :

**PAVABILITÉ-DÉPART** (pavabilité du plan avec tuile de départ)*Entrée* : un jeu de tuiles  $T$ , et une tuile de départ  $t_0 \in T$ .*Question* : existe-t-il un  $T$ -pavage  $\tau$  avec  $\tau(0, 0) = t_0$ ?

Une *tuile*  $t$  est un carré de taille  $1 \times 1$  dont chacun des quatre côtés comporte une couleur représentée par un entier; c'est-à-dire  $t = (t_n, t_e, t_s, t_o) \in \mathbb{N}^4$  donne les couleurs sur les côtés nord  $t_n$ , est  $t_e$ , sud  $t_s$  et ouest  $t_o$ . Un *jeu de tuiles*  $T$  est un ensemble fini de tuiles (qui utilisent donc un nombre fini de couleurs). Un  $T$ -pavage  $\tau : \mathbb{Z}^2 \rightarrow T$  associe à chaque case de l'espace en deux dimensions  $\mathbb{Z}^2$ , une tuile de  $T$ , de façon à ce que deux tuiles adjacentes aient la même couleur sur leur côté en commun (par exemple si  $\tau(0, 0) = t$  et  $\tau(1, 0) = t'$  avec  $t = (t_n, t_e, t_s, t_o)$  et  $t' = (t'_n, t'_e, t'_s, t'_o)$  alors on doit avoir  $t_e = t'_o$ ).

Important : d'après la définition on a autant de copies que l'on veut de chaque tuile, mais on ne peut pas tourner les tuiles.

1. Quels  $U$ -pavages peut-on former avec le jeu de tuiles  $U = \{u_0, u_1\}$ , où :

$$u_0 = \begin{array}{|c|} \hline \text{1} \\ \hline \text{2} \quad \text{2} \\ \hline \text{1} \\ \hline \end{array} \quad \text{et} \quad u_1 = \begin{array}{|c|} \hline \text{1} \\ \hline \text{3} \quad \text{3} \\ \hline \text{1} \\ \hline \end{array}$$

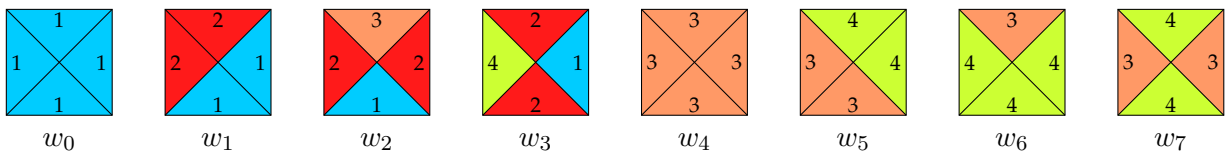
2. L'instance  $U, u_0$  est-elle positive ou négative?
3. Soit  $V = \{v_0, v_1, v_2\}$  un jeu de tuiles, avec

$$v_0 = \begin{array}{|c|} \hline \text{1} \\ \hline \text{2} \quad \text{2} \\ \hline \text{3} \\ \hline \end{array}, \quad v_1 = \begin{array}{|c|} \hline \text{3} \\ \hline \text{4} \quad \text{4} \\ \hline \text{4} \\ \hline \end{array} \quad \text{et} \quad v_2 = \begin{array}{|c|} \hline \text{4} \\ \hline \text{4} \quad \text{2} \\ \hline \text{1} \\ \hline \end{array}$$

L'instance  $V, v_0$  est-elle positive ou négative?

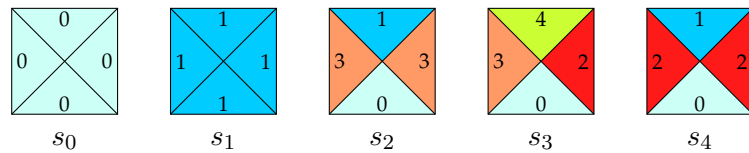
4. Pourquoi est-ce important que l'on ne puisse pas tourner les tuiles?
5. Reformuler ce problème de décision comme un langage. (*Indication* : il faut donner un encodage des jeux de tuiles comme des mots sur un alphabet de votre choix).

6. Soit  $W = \{w_0, w_1, \dots, w_7\}$  le jeu de tuiles suivant :



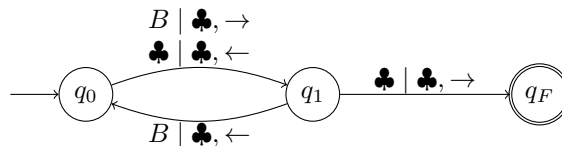
Essayer d'assembler des tuiles de  $W$  en partant de  $w_1$ , et tâcher de comprendre ce que « fait » ce jeu de tuiles. L'instance  $W, w_1$  est-elle positive ou négative ?

7. Soit  $S = \{s_0, s_1, s_2, s_3, s_4\}$  le jeu de tuiles suivant :



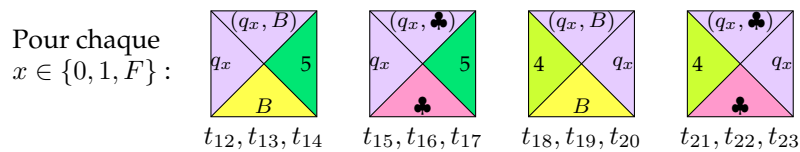
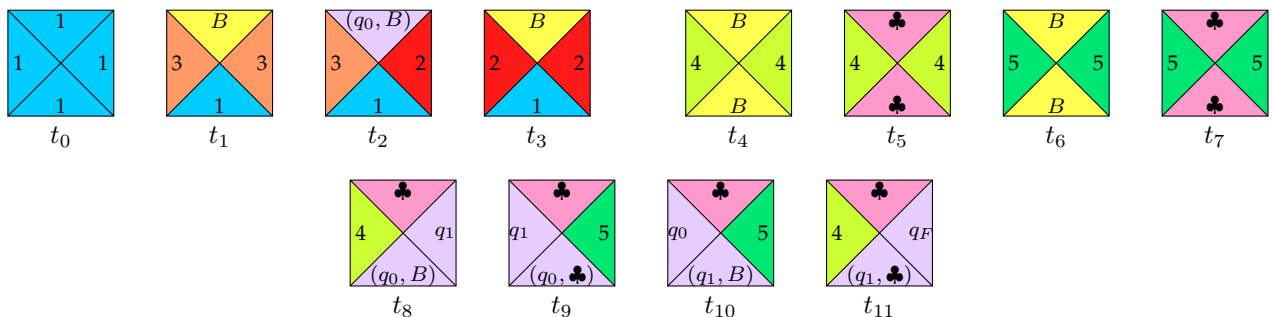
Ajouter des tuiles à  $S$ , de façon à ce que le  $S$ -pavage  $\tau$  obtenu à partir de la tuile de départ  $s_3$  soit unique et vérifie :  $\forall x, y \in \mathbb{N} : \tau(x, y) = (4, -, -, -) \Leftrightarrow x = y$ .

8. Soit  $M_{bb2}$  la machine de Turing à trois états  $Q = \{q_0, q_1, q_F\}$ , d'alphabet de ruban  $\Gamma = \{B, \clubsuit\}$ , et dont le graphe de transition est le suivant :



Le calcul de  $M_{bb2}$  sur l'entrée vide s'arrête-t-il ?

9. On considère maintenant le jeu de tuiles  $T$  composé des 23 tuiles suivantes :



Remarque :  $B, \clubsuit, (q_0, B), (q_1, \clubsuit), etc$  sont des couleurs dans ce jeu de tuiles. Les couleurs utilisées sont en quantité finie, nous pouvons les convertir en entiers naturels.

L'instance  $T, t_2$  du problème PAVABILITÉ-DÉPART est-elle positive ou négative ?

10. En remarquant la similitude entre le calcul de  $M_{bb2}$  et l'assemblage d'un pavage par les tuiles de  $T$  à partir de  $t_2$ , généraliser : étant donnée une machine de Turing arbitraire  $M$ , expliquer comment construire un jeu de tuiles  $T_M$  qui lui corresponde.

11. En déduire une réduction de  $L_{\overline{halt\epsilon}} = \{\langle M \rangle \mid M \text{ ne s'arrête pas quand on la lance sur l'entrée } \epsilon\}$  à PAVABILITÉ-DÉPART, et conclure.