Devoir de logique et calculabilité

A rendre avant le 16 décembre 2011.

Une tuile de Wang sur un alphabet fini de couleurs C est un quadruplet de couleurs $(A, B, C, D) \in C^4$, que l'on représente:



Si t est une tuile de Wang, on note g(t) sa première composante (A sur la figure), b(t) sa troisième composante (C sur la figure), h(t) sa deuxième composante (B sur la figure) et d(t) sa dernière composante (D sur la figure).

Si \mathcal{T} est un ensemble (fini) de tuiles de Wang, un pavage f d'une partie \mathcal{E} du plan (identifié à $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$) est une application f de \mathcal{E} dans \mathcal{T} telle que:

- pour tout $(i,j) \in \mathbb{Z}$, si $(i,j), (i+1,j) \in \mathcal{E}$, alors d(f(i,j)) = g(f(i+1,j))
- pour tour $(i, j) \in \mathbb{Z}$, si (i, j), $(i, j + 1) \in \mathcal{E}$, alors h(f(i, j)) = b(f(i, j + 1)).

Question 1

Montrer que le problème suivant est indécidable:

Donnée: un ensemble fini de couleurs C, un ensemble fini de tuiles de Wang T sur C et une tuile $t_0 \in T$

Question: existe-t-il un pavage f de $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ tel que $f(0,0) = t_0$?

Question 2

Montrer que le problème suivant est indécidable:

Donnée: un ensemble fini de couleurs C, un ensemble fini de tuiles de Wang T sur C et $t_0 \in T$

Question: existe-t-il un pavage f de $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$ tel qu'il existe $(i,j) \in \mathbb{Z}^2$, $f(i,j) = t_0$?

Question 3

Soit \mathcal{T} un ensemble fini de tuiles de Wang et $\mathcal{E} \subseteq \mathbb{Z}^2$. Soit \mathcal{P} l'ensemble de variables propositionnelles $\{P_{i,j,t}: (i,j) \in \mathcal{E}, t \in \mathcal{T}\}$.

- 1. Donner un ensemble de formules propositionnelles $\mathcal{S}_{\mathcal{E},\mathcal{T}}$ sur \mathcal{P} tel que $\mathcal{S}_{\mathcal{E},\mathcal{T}}$ est satisfaisable si et seulement si il existe un pavage de \mathcal{E} par \mathcal{T} .
- 2. En déduire que $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$ peut être pavé par \mathcal{T} si et seulement si tout carré $[0,..,n] \times [0,..,n]$ peut être pavé par \mathcal{T} .

Question 4

Montrer que le problème suivant est indécidable:

Donnée: un ensemble fini S de clauses du premier ordre, sur l'alphabet de symboles de fonction $\{0(0), s(1)\}.$

Question: S est il satisfaisable?

Question 5

Un pavage fini de \mathcal{E} par \mathcal{T} est un pavage f de \mathcal{E} par $\mathcal{T} \cup \{b\}$ (où $b \notin \mathcal{T}$) tel que, $\{(i,j) \in \mathbb{Z}^2 : f(i,j) \in \mathcal{T}\}$ est fini et non vide.

Montrer que, étant donnés, \mathcal{C} , \mathcal{T} , l'existence d'un pavage fini de \mathbb{Z}^2 est indécidable.

Note: L'ordre des questions n'est pas nécessairement pertinent.