07/12/2016

Maxime LAVASTE

[nom de la société]

Projet de MOGPL

Résolution d’un casse-tête Rush Hour

1. Résolution par programmation linéaire en variables binaires
2. min RHM = k

min RHC = ??

1. A. La voiture rouge est positionné devant la sortie au terme du dernier mouvement.

B. Au plus un véhicule est déplacé par tour.

C. La position du marqueur d’un véhicule i est bien mise à jour si le véhicule i se déplace.

 !!! Vraiment pas sur !!

II

8.

Chaque arrête est fixée avec un poids de 1 puisqu’on souhaite avoir seulement le nombre minimal de sommet à parcourir (vu que 1 sommet = 1 véhicule déplacé)

La condition d’arrêt, c’est quand un sommet marqué correspond à une configuration but, c’est-à-dire quand la voiture rouge est devant la sortie.

10.

Même méthode que 8. En gardant les poids de chaque arrête

Dijkstra = algo du plus court chemin donc on aura un chemin avec le moins de cases déplacements (le poids de l’arrête = le nb de cases de déplacement)

11.

Tableaux des successeurs + parcours ?? (1 noeud peut avoir plusieurs successeurs)