Question A

On cherche à minimiser le temps de transport d'un robot dans une entreprise contenant certains obstacles, ce robot n'a qu'un nombre limité de déplacement. On peut donc modéliser ce problème comme une recherche de plus court chemin dans un graphe orienté, où les noeuds sont les localisations possibles du robot (localisé par deux coordonnées ainsi que l'orientation), et les arcs les déplacements possibles reliant un noeud de départ A à un noeud d'arrivée B.

$$(0,0), (1,0) \\ sud \\ (0,0), (-1,0) \\ est \\ (0,0), (-1,0) \\ est \\ (0,3), (-1,0) \\ est$$

Exemple de noeud et ses fils représentant une position et une orientation dans l'espace disponible du robot.

Les déplacements entre noeuds peuvent représenter un changement d'orientation à gauche ou à droite ou un déplacement d'une, deux ou trois cases en avant si et seulement si cette case existe et n'est pas bloqué par un obstacle. Le poids des arcs étant fixé à 1 et chaque déplacement étant ainsi du même coût, il est idéal d'utiliser un parcours en largeur pour trouver notre meilleur chemin.

Question B

Notre algorithme est un algorithme de type parcours en largeur, à partir d'un noeud on évalue tous ses noeuds atteignables en un seul arc, puis on parcourt tous les noeuds atteignables en un seul arc de ses fils et ainsi de suite. Les obstacles n'étant pas explorés, la complexité est donc en O(N + M - O) avec :

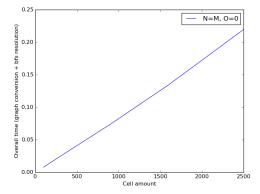
• *N* : le nombre de lignes

• *M* : le nombre de colonnes

• O: le nombre d'obstacles

Question C

Ici nous avons généré des instances avec N = M = 10, 20, 30, 40, 50 avec chaque fois un nombre d'obstacles fixé (N = M = O). Les instances ont été stockés dans un fichier d'entrée et les résultats dans un fichier de résultats. Pour chaque valeur de N on a ensuite tirer 10 instances aléatoirement qu'on a reporté sur la courbe suivante les temps moyen d'exécution. (fig.1, fig.2)



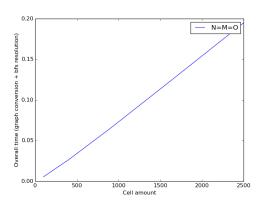


Figure 1: Évaluation du temps de calcul de l'algorithme en fonction de la taille de la grille (en secondes)

Les deux graphiques sont les temps moyen d'éxecution en fixant le nombre d'obstacle à 0 et l'autre en fixant le nombre d'obstacle aux mêmes valeurs N et M.

On observe que l'algorithme est linéaire au nombre de case dans la grille. En effet, la génération du graphe se fait en o(4 * N) avec N le nombre de case de notre grille et le parcours en largeur se limite aux noeuds déjà visité. De plus, grâce au deuxième graphique nous avons un petit indice qui nous laisse suggérer que le temps moyen d'éxecution de l'algorithme est inversement proportionnel au nombre d'obstacles pour une même taille de grille. Nous y reviendrons en détail dans la question D.

Question D

Nous avons ensuite effectué des essais numériques pour évaluer le temps de calcul de notre algorithme en fonction du nombre d'obstacles présents. Pour une grille de taille 20×20 nous avons généré des instances avec 10, 20, 30, 40 puis 50 obstacles. Les instances ont été stockés dans un fichier d'entrée et les résultats dans un fichier résultats. Pour chaque valeur de nombre d'obstacles nous avons tiré 10 instances aléatoirement dont on a reporté sur la courbe suivante les temps moyen d'exécution. (fig.3)

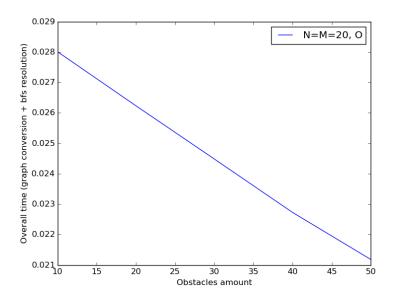


Figure 2: Évaluation du temps de calcul de l'algorithme en fonction du nombre d'obstacles présents (en secondes)

Question D

Nous proposons une interface de type web permettant à l'utilisateur de choisir la taille de la grille, le nombre d'obstacles et l'affichage de la solution obtenue. L'interface utilise le framework opensource Django (fig.4). Nous avons ainsi configuré une webapp dynamique travaillant de concert avec nos algorithmes. (fig.5, fig.6)



Figure 3: Django est un framework web python de haut-niveau

Après avoir configuré un environnement python avec Django, il est possible de lancer un serveur émulant notre programme via la commande suivante:

python3 manage.py runserver

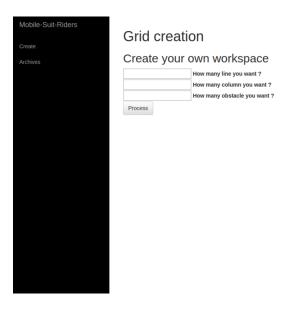


Figure 4: Interface de génération de grille, entrées pour le nombre de lignes, colonnes et obstacles

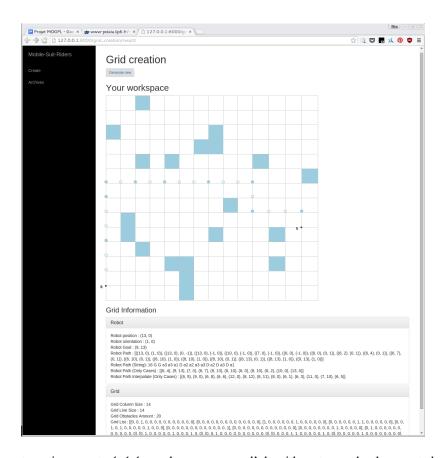


Figure 5: Grille automatiquement générée par le programme, l'algorithme trouve le plus court chemin et l'affiche