

EIRBOT
COUPE DE FRANCE DE ROBOTIQUE

Equipe Eirboat

1A 2019-2020



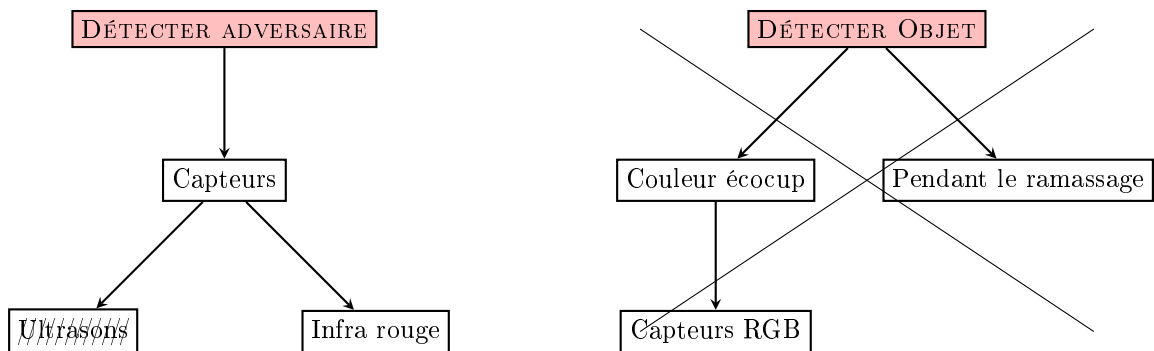
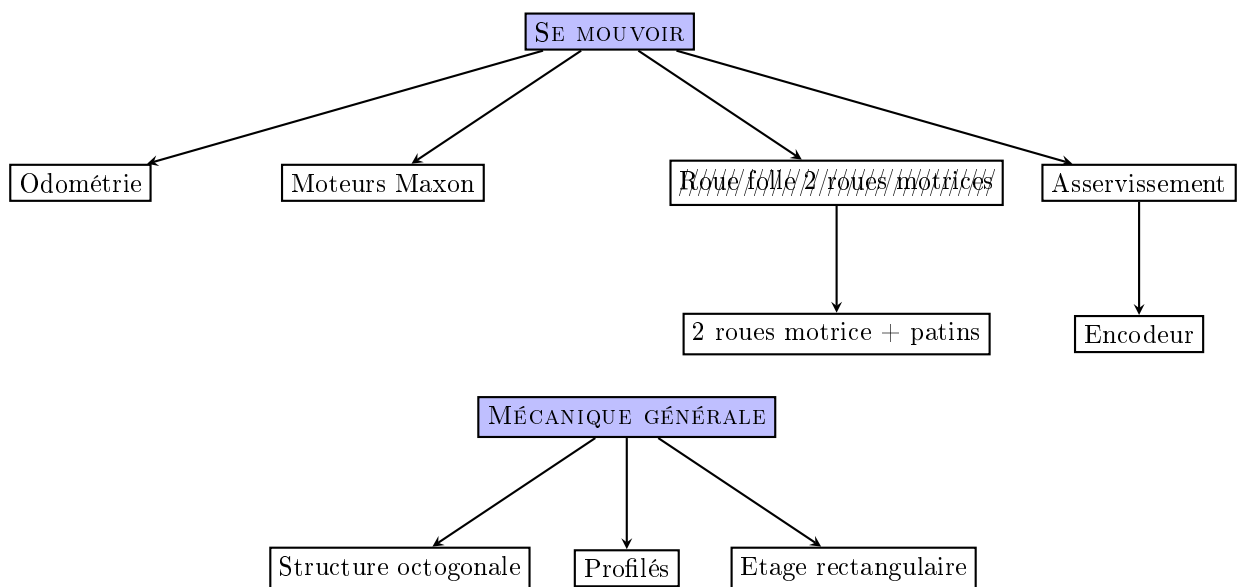
Deuxième partie

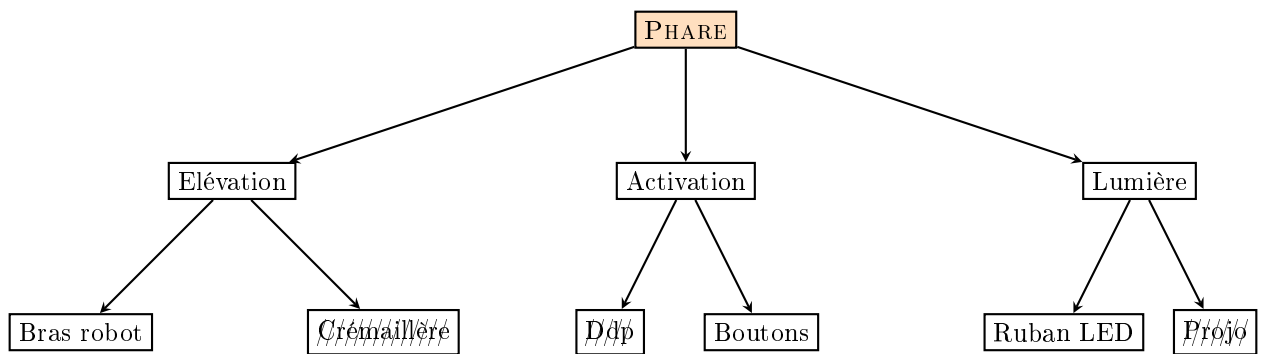
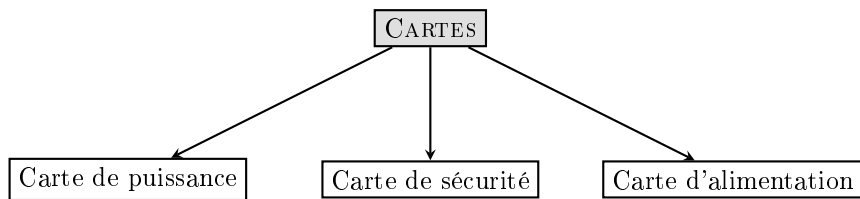
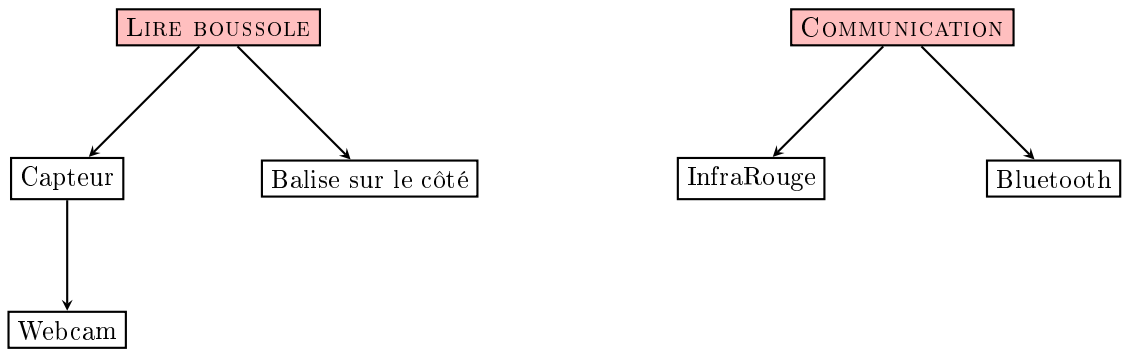
Description des projets

Chapitre 1

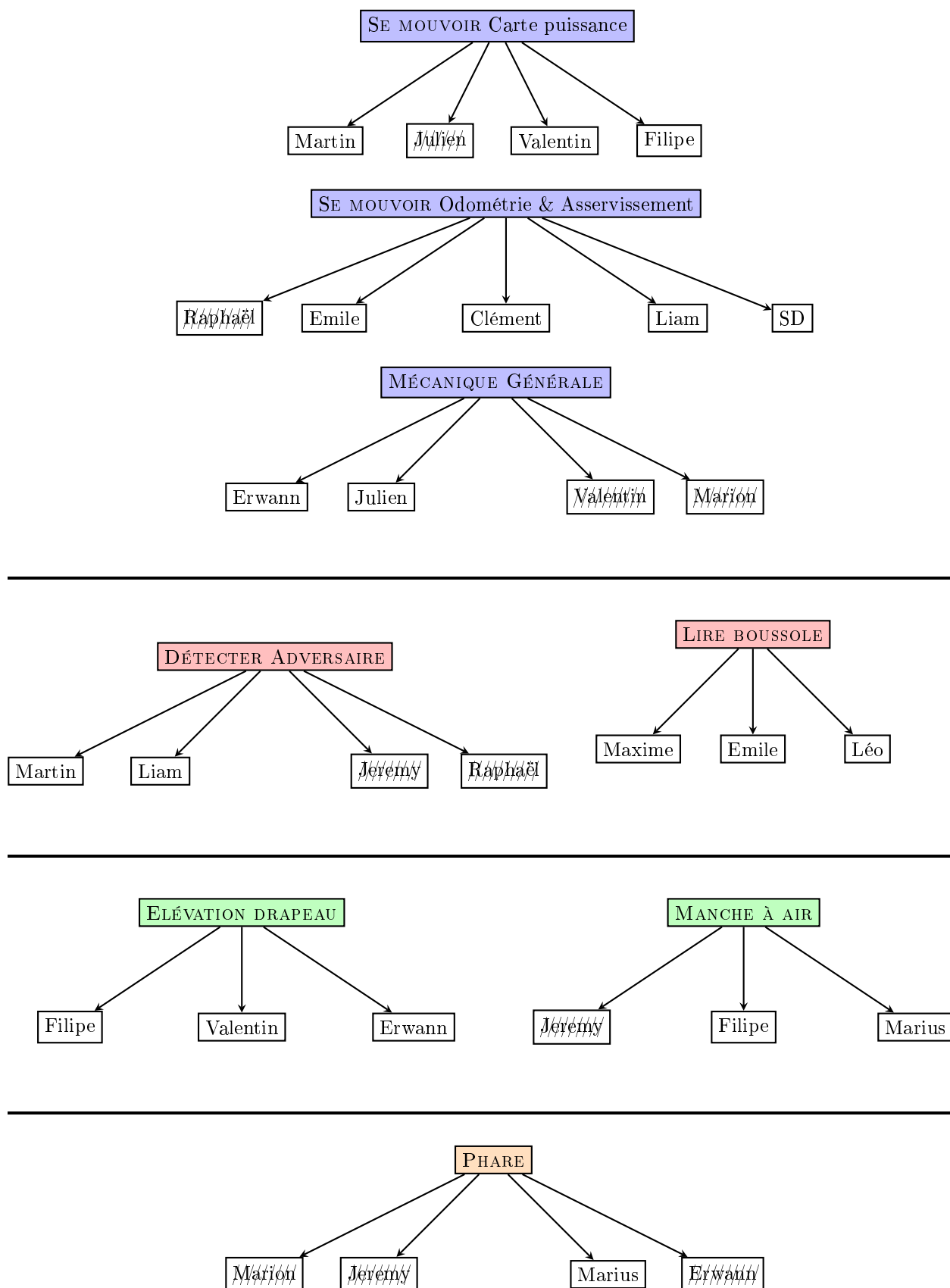
Description générale de l'organisation

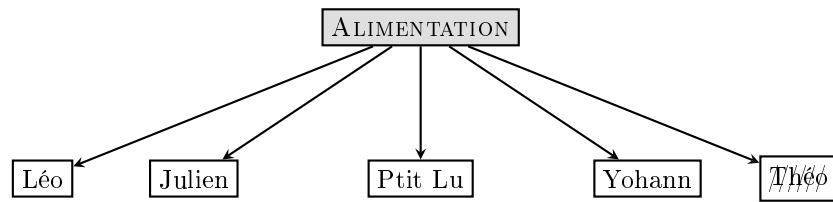
1.1 Arbres des tâches à réaliser par le robot



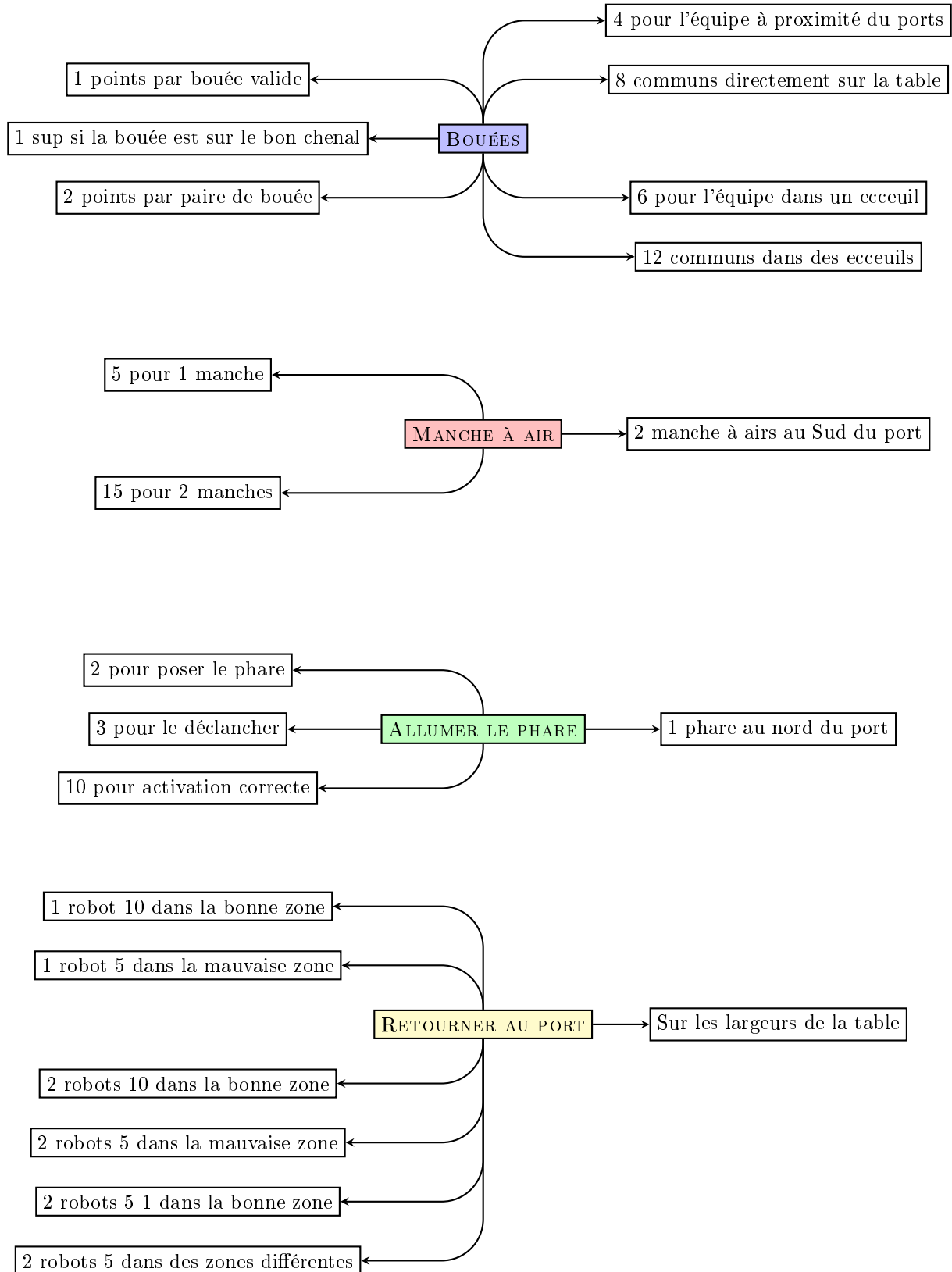


1.2 Répartition des tâches





1.3 Points pour la coupe



Chapitre 2

Mécanique

2.1 Mécanique générale du robot

2.2 Actionneurs

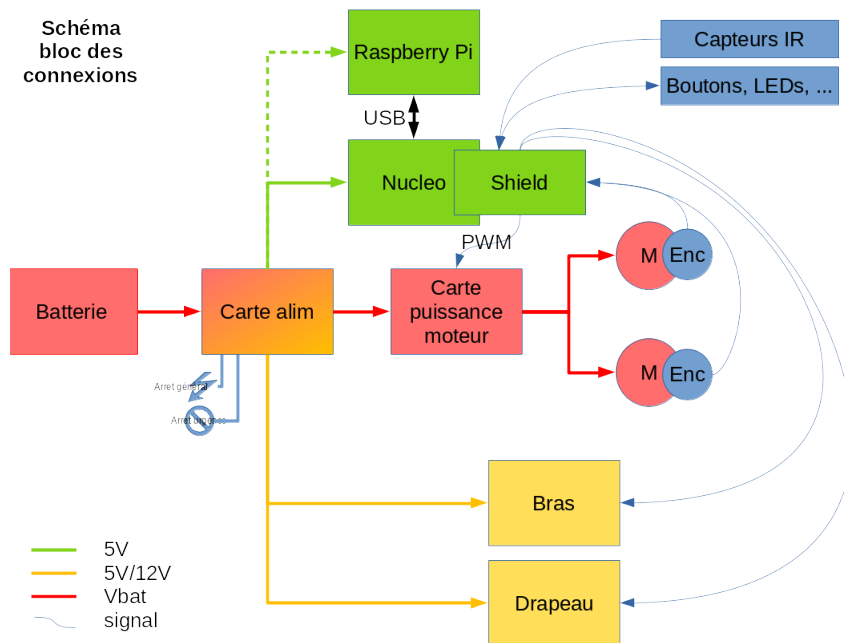
Chapitre 3

Electronique

3.1 Alimentation

Objectif. La carte d'alimentation doit distribuer l'énergie et convertir les tensions. Elle récupère l'énergie de la batterie et elle possède les caractéristiques suivantes :

- Moteurs : 3A/moteurs
- Logique 5V 1.5A
- Puissance 5V 3A
- Puissance 12V 3A



Les détails techniques sont disponibles dans le dossier [alimentation](#) sur github.

3.2 Puissance

3.3 Actionneur

Chapitre 4

Informatique

4.1 Asservissement

4.2 Stratégie

4.2.1 Modélisation de la table - Définition des obstacles

4.2.2 Détection d'un robot adverse

4.2.3 Recherche de Chemin - Algorithme A*

Objectif. L'idée est d'implémenter un algorithme permettant de calculer un chemin pour notre robot. L'idée est qu'il puisse, d'un point donné aller à un autre point tout en évitant les obstacles. Ces obstacles seront soit défini directement (comme les gobelets) ou défini en fonction de la détection des robots adverses. Nous réutilisons la classe *world* pour l'implémentation des obstacles.

Description de l'algorithme de pathfinding A*. A*¹ commence à un nœud choisi. Il applique à ce dernier un coût initial, il estime ensuite la distance entre ce nœud et le but à atteindre. Le coût additionné à l'évaluation représentent le *cout euclidien* assigné au chemin menant à ce nœud. Le nœud est alors ajouté à une file d'attente prioritaire, appelée *open list*.

Premièrement l'algorithme récupère le premier nœud de l'*open list*. Si elle est vide, il n'y a aucun chemin du nœud initial à celui d'arrivé, l'algorithme est en erreur. Si le nœud est celui d'arrivé, l'algorithme va reconstruire² le chemin complet et renvoyer le résultat.

Ensuite, si le nœud n'est pas le nœud d'arrivée alors de nouveaux nœuds sont créés pour tous les nœuds contigus admissibles³. L'A* calcule ensuite son coût et le stocke avec le nœud. Ce coût est calculé à partir de la somme du coût de son ancêtre et du coût de l'opération pour atteindre ce nouveau nœud.

1. https://fr.wikipedia.org/wiki/Algorithme_A*

2. Cette reconstruction se fait grâce aux informations de la *closed list*

3. Dans notre cas si il est libre ou non

En parallèle l'algorithme conserve la liste des noeuds qui ont été vérifiés, c'est la *closed list*. Si un noeud nouvellement produit est déjà dans cette liste avec un coût égal ou inférieur, on ne fait rien.

Après, l'évaluation de la distance du nouveau noeud au noeud d'arrivée est ajoutée au coût pour former l'heuristique du noeud. Ce noeud est alors ajouté à la liste d'attente prioritaire, à moins qu'un noeud identique dans cette liste ne possède déjà une heuristique inférieure ou égale.

Une fois ces étapes effectuées pour chaque nouveau noeud contigu, le noeud original pris de la file d'attente prioritaire est ajouté à la liste des noeuds vérifiés. Le prochain noeud est alors retiré de la file d'attente prioritaire et le processus recommence.

Mise en oeuvre. Les détails techniques sont disponibles dans le dossier code, fichier [navigation](#).

Reprennons l'idée générale de cette partie : implémentation d'une recherche de chemin. L'algorithme qui au coeur de cette recherche de chemin à déjà été présenté. Nous allons donc décrire la classe *Navigation*, le but de cette classe est de récupérer une destination souhaitée, de trouver le chemin (tout en évitant les obstacles) via l'A* et enfin d'effectuer les déplacements en appelant la classe d'Asservissement.

Cette classe aura donc 2 attributs, un Noeud de départ et un Noeud d'arrivée (un noeud contient la position x, y , les différents cout $fcost, gcost, hcost$ et les parents du noeud $parentX, parentY$). Elle possède 3 méthodes principales, tout d'abord Astar qui permet d'exécuter l'Astar, cette méthode appelle MakePath qui a pour but de construire un vecteur contenant le chemin final. Cepedant à ce stade nous avons une description du chemin très précise (centimètre par centimètre), nous devons fournir quelque chose de moins précis à l'asservissement (au risque d'avoir un papybot). Pour cela nous avons la méthode NavigateToAsserv qui permet de transformer ce chemin en suite de segment ce qui nous permet de nous déplacer.

A ce stade nous avons un moyen de trouver notre chemin et faire déplacer un robot de manière assez brutale, il faudrait développer un algorithme de lissage de la trajectoire (pour avoir des changements de direction moins brutaux).

4.2.4 Gestion des actionneurs

4.2.5 Boucle de jeu principale