



UNIVERSIDAD CARLOS III DE MADRID

MÁSTER UNIVERSITARIO DE ROBÓTICA Y AUTOMATIZACIÓN
PLANIFICACIÓN DE TAREAS Y MOVIMIENTOS DE ROBOTS

??

Autores:

David Estévez Fernández
Enrique Fernández Rodicio
Javier Isabel Hernández

Profesores:

Alberto Jardón Huete
Ramón Barber Castaño

11 de mayo de 2015

Índice general

1. Introducción	3
2. Explicación artículos	4
2.1. Artículo principal	4
2.1.1. Solving the Find-Path Problem by Good Representation of Free Space	4
2.1.2. A Note on “Solving the Find-Path Problem by Good Representation of Free Space”	5
2.2. Artículo complementario	6
2.3. Comparativa	7
3. Caso de uso	8
3.1. Justificación del algoritmo	8
3.2. Problema	8
3.3. Ámbito de uso	8
4. Implementación	9
4.1. Simulación	9
4.2. Algoritmo	9
4.3. Resultados	9
5. Conclusiones	10

Capítulo 1

Introducción

Introduccion

Capítulo 2

Explicación artículos

Introducción de esta parte si hiciere falta

2.1. Artículo principal

Aquí se habla del artículo principal

El artículo principal, *A Note on "Solving the Find-Path Problem by Good Representation of Free Space"*, es una crítica a un artículo de Brooks, llamado *Solving the Find-Path Problem by Good Representation of Free Space*. En esta sección se llevará a cabo una introducción al artículo original de Brooks, explicando los puntos principales. Posteriormente, se explicarán las críticas que el artículo principal realiza sobre el artículo de Brooks.

2.1.1. Solving the Find-Path Problem by Good Representation of Free Space

El método que Brooks expone en este artículo se basa en la representación del espacio libre como conos generalizados. Un cono generalizado es un cono truncado que tiene una base y una tapa formada por cilindros (figura 2.1).

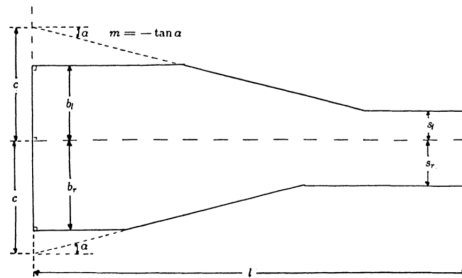


Figura 2.1: Cono generalizado en un plano 2D

El algoritmo propuesto es el siguiente. Primero, el mapa del entorno es analizado, y se calculan los conos generalizados que proporcionarán las trayectorias sin colisión. Este paso puede ser realizado en un tiempo $O(n^3)$. A continuación se procesan estos conos por parejas, comprobando para cuáles de ellos existe intersección entre sus columnas. La columna del cono generalizado es el eje de revolución del mismo. Hasta este punto, el algoritmo es independiente del objeto que se desee mover por el entorno y, por tanto, sólo es necesario ejecutar esta parte del algoritmo una vez por cada entorno (suponiendo que el entorno es estático).

Cada intersección debe ser comprobada y anotada con el rango angular que describe las orientaciones del objeto en las que está garantizado que ese objeto quede contenido dentro del cono generalizado. De esta forma, se especifican las orientaciones o rotaciones permitidas para el objeto en cada una de las intersecciones.

Finalmente, se genera el grafo que contiene todas las rutas posibles, comprobando que, para cada intersección, el ángulo requerido para viajar de una intersección a la siguiente está contenido dentro del rango calculado en el paso anterior. Este grafo nos daría todos los caminos libres de colisión que existen en el entorno, asegurándonos que si viajamos desde un nodo A a un nodo B de este grafo con nuestro objeto no existirá colisión con ningún obstáculo. El hecho de usar las columnas de los conos generalizados nos garantiza también que el objeto recorrerá el camino lo más alejado posible de los obstáculos.

Una vez tenemos el grafo, se puede realizar la búsqueda del camino más corto de un nodo a otro del grafo usando un algoritmo de búsqueda en grafos tal como el A^* . El camino resultante será un conjunto de tramos rectos en los que el objeto se desplazará usando translaciones puras y un conjunto de nodos en los que el objeto se reorientará mediante rotaciones puras para dirigirse al siguiente nodo.

El método para generar los conos generalizados está ampliamente detallado en el artículo, **y un resumen sería bla, bla, bla.**

2.1.2. A Note on “Solving the Find-Path Problem by Good Representation of Free Space”

2.2. Artículo complementario

El artículo complementario que se ha estudiado durante la realización de este proyecto tiene por título "*Quasi-Randomized Path Planning*", y fue escrito por M. Branicky, S. La Valle, K. Olson y L. Yang.. En el se propone un enfoque distinto a la hora de muestrear el espacio por el que se moverá el robot, pasando a distribuir los nodos de forma cuasi-aleatoria, en vez de hacerse por completo aleatoriamente.

Cuando se trabaja en un espacio de configuraciones con un alto número de variables a considerar, las aproximaciones determinísticas clásicas desarrolladas para la planificación de trayectorias dejan de ser aplicables, o son demasiado costosas. Para estos casos, en la década de los 90 se comenzaron a desarrollar enfoques aleatorios. Estos métodos pasaron a ser mas usados que los determinísticos por dos motivos:

1. Permitían resolver un problema con una alta multidimensionalidad sin la necesidad de explorar todas las alternativas.
2. Si se ve el problema como un enemigo a vencer, a menudo se puede evitar la derrota aplicando una estrategia aleatoria, cosa que no ocurre con una determinística.

Sin embargo, no es posible conseguir una serie de datos realmente aleatorios, ya que cualquier posible implementación simplemente llevará a una secuencia determinística de números pseudoaleatorios que van a seguir una cierta función de probabilidad. De aquí se sacó la idea de desarrollar un metodo cuasi-aleatorio que permitiese solucionar el problema de la generación de trayectorias de forma más eficaz.

A la hora de generar la secuencia de muestras pseudo-aleatorias con las que va a trabajar el método aleatorio de planificación, se busca el conjunto de puntos que optimicen el valor de dos parámetros, la discrepancia y la dispersión. La discrepancia para un conjunto P formado por N muestras de d -dimensiones en $[0, 1]^d$ viene dada por la ecuación 2.1:

$$D_N(P) = \sup_j \left| \frac{A(J)}{N} - \mu(J) \right| \quad (2.1)$$

Donde J es cualquier subconjunto rectangular perteneciente a $[0, 1]^d$, $\mu(J)$ es su medida y $A(J)$ es el número de puntos que pertenecen a la unión entre P y J . En cuanto a la dispersión, hace referencia a la máxima distancia a la que cada punto de un conjunto puede estar respecto al punto mas cercano perteneciente a la misma secuencia. Por lo general, los conjuntos de puntos que presentan una baja discrepancia también poseerán una baja dispersión.

Se desarrollaron cuatro distintos conjuntos de muestras:

1. Cuadrículas: Consiste en la cuantificación uniforme de cada uno de los ejes de coordenadas.
2. Enrejado: Generalización que mantiene la estructura de una cuadrícula, pero es generado por un conjunto de bases generalmente no ortogonales que buscan obtener una baja discrepancia.
3. Método cerrado: No requiere una estructura de vecindad para las muestras, cuyo número debe ser conocido a priori.
4. Método abierto: No es necesario conocer a priori el número de muestras. Por lo general, se obtiene una discrepancia más alta entre las muestras que con el método cerrado

El primer grupo es un subconjunto del segundo, que a su vez es un subconjunto del tercero. Para probar los resultados que ofrece el uso del método abierto y el cerrado desarrollaron una variante del algoritmo Probabilistic Road Map (de ahora en adelante PRM), mientras que para probar los otros dos conjuntos optaron por una variación del Lazy PRM.

El algoritmo PRM y sus variantes se pueden dividir en dos fases. La primera consistiría en la generación aleatoria de nodos dentro del mapa con el que se está trabajando. Estos nodos se conectan entre sí para crear un grafo, siempre evitando generar nodos o conexiones encima de obstáculos. Una vez obtenido dicho grafo, la segunda fase consiste en encontrar el camino mas corto entre el punto inicial y el final, a través de las distintas conexiones que conforman el grafo.

En cuanto al Lazy PRM, sigue la misma estructura que el PRM clásico, con una diferencia. Durante la primera fase, al generar el grafo, no se tienen en cuenta los obstáculos al distribuir los nodos y crear las conexiones entre ellos. Después, se usa un algoritmo para encontrar el camino a través del grafo (en este caso se ha usado el A*) y se genera una trayectoria. Por último, se comprueba si alguno de los tramos del camino colisiona con un obstáculo. Si esto ocurre,

se elimina la conexión o el nodo que colisione y se vuelve a buscar el camino. Esto se repite hasta que se encuentre una solución factible. Por lo general, la comprobación de colisiones es bastante costosa computacionalmente, por lo que empleando este método se puede reducir el tiempo de cálculo en entornos con una gran cantidad de nodos y de obstáculos.

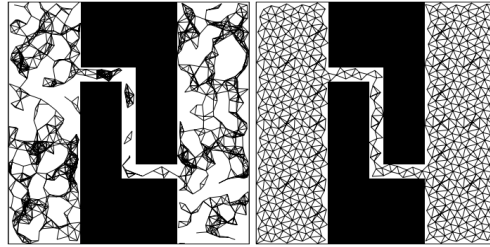


Figura 2.2: Comparación entre PRM y Q-PRM

En la figura 2.2 se puede observar el resultado de aplicar un muestreo aleatorio del espacio libre para generar los nodos. Al coger puntos al azar se da lugar a que existan grandes regiones del espacio en la que no existan nodos, mientras que puede haber otras con un mayor número de puntos de los que son realmente necesarios. Como consecuencia directa de esto, en casos donde el espacio sea limitado, como puede ser mapas con una gran densidad de obstáculos o pasillos estrechos, podría llegar a no encontrarse un camino, al no presentar nodos lo suficientemente cerca como para que exista una conexión entre ellos.

Para tratar de solucionar esto, se han desarrollado conjuntos determinísticos de puntos, con los que se trata de explorar de manera más efectiva el espacio libre, además de reducir la discrepancia entre puntos. En concreto, en este paper se utilizan tres distintos tipos de datos de entrada, conocidos como puntos de Hammersley, puntos de Halton y puntos de Faure. Se hablará más en profundidad acerca de estos conjuntos en la sección 4.2.

Con esto se consigue solucionar algunos de los problemas que presentan las aproximaciones totalmente aleatorias sin que desaparezcan las ventajas que estos métodos presentan frente a los métodos determinísticos clásicos.

2.3. Comparativa

Realmente no se puede hacer una comparación directa entre el artículo principal y el complementario, ya que el artículo principal consiste en una crítica al trabajo de R. Brooks y no presenta ningún método **comparativa de artículos**

Capítulo 3

Caso de uso

3.1. Justificación del algoritmo

??

3.2. Problema

Descripción del problema que nos hemos inventado (CEABOT??)

3.3. Ámbito de uso

?? limitaciones??

Capítulo 4

Implementación

Introducción si es necesario

4.1. Simulación

Hablar sobre la simulación aquí

4.2. Algoritmo

El algoritmo y eso va aquí

4.3. Resultados

Resultados y explicación de cómo afecta cada cosa al resultado

Capítulo 5

Conclusiones

Conclusiones y resultados y esas cosas