

Three squares (two dark blue, one light blue) arranged in a 2x2 grid pattern, with the bottom-right square missing.

智能汽车路径规划与轨迹跟踪 系列算法精讲及Matlab程序实现

创作者: Ally

时间: 2020/12/28

Three squares (two dark blue, one light blue) arranged in a 2x2 grid pattern, with the bottom-right square missing.

路径规划与轨迹跟踪
系列学习视频

自动驾驶汽车定位-感知-规划-决策-控制概述

全局路径规划

Dijkstra算法

蚁群算法

动态规划算法

A*算法

局部路径规划

多项式曲线法

势场法

贝塞尔曲线

B样条曲线

轨迹跟踪与控制

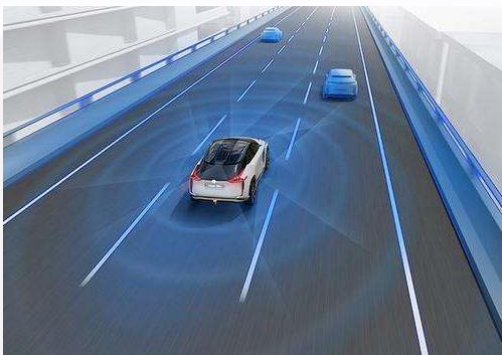
纯跟踪法

Stanley法

PID法

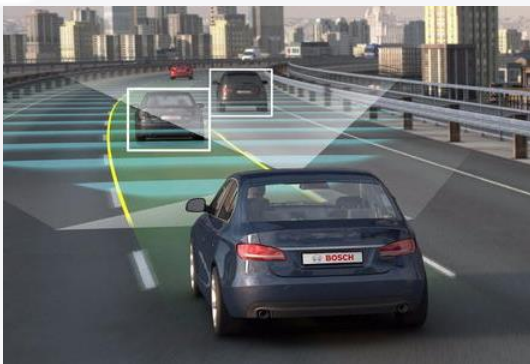
MPC法

定位



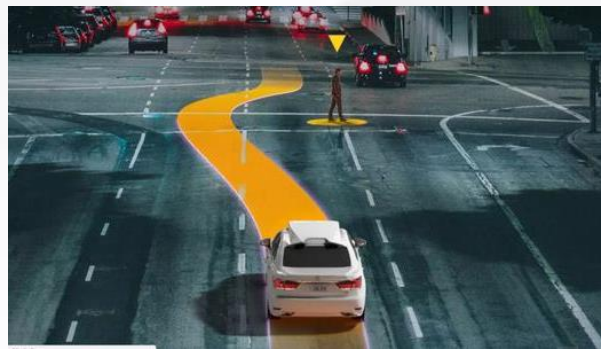
- 定位，即通过GPS、惯导、激光雷达等传感器，获取车辆的位置和航向信息。
- **绝对定位**是指通过GPS实现，采用双天线，**通过卫星**获得车辆在地球上的绝对位置和航向信息。
- **相对定位**是指根据车辆的初始位姿，通过惯导、里程计等传感器获得加速度和角加速度信息，**将其对时间进行积分**，即可得到相对初始位姿的当前位姿信息。

感知



- 环境感知，即通过**摄像头、激光雷达、毫米波雷达、超声波雷达**等多种传感器，感知周围的环境信息和车辆状态信息。
- 环境信息包括：道路、方向、曲率、坡度、车道，交通标志，信号灯；车辆状态信息包括：车辆的前进速度、加速度、转向角度、车身位置及姿态等。
- 多种传感器虽然可以获得丰富、细致的环境信息，但如何对多种传感器的信息进行**融合统一处理**，

规划



- 规划是对未来时域、空域的车辆一系列动作的计划。从涉及的时空大小分为全局（宏观）路径规划和局部（微观）路径规划。
- **全局路径规划**指在已知全局地图的情况下，从车辆当前位置规划出一条到目的地的全局路径。
- **局部路径规划**指根据环境感知的信息在换道、转弯、躲避障碍物等情况下，实时规划出一条安全、平顺、舒适的行驶路径。

决策控制



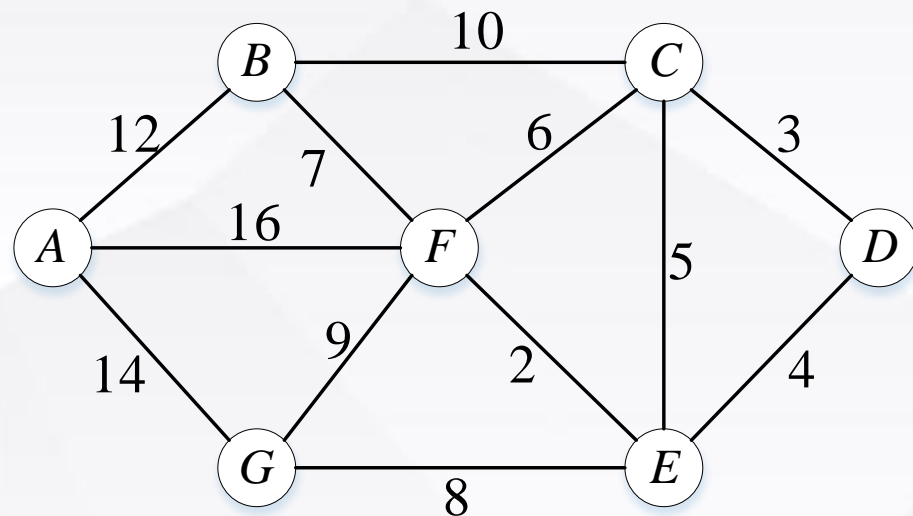
- 决策控制，包括决策和控制两部分。
- 决策，在整个无人驾驶系统中，扮演者**“驾驶员大脑”**的角色，根据定位、感知及路径规划的信息，决定无人车的形式策略。包括：选取哪条车道、是否换道、是否跟车行驶、是否绕行、是否停车等。
- 控制，主要包括**转向、驱动、制动**三方面的控制，执行规划决策模块下发的期望速度和期望转向角度，也包括转向灯、喇叭、门窗等的控制。

算法简介

- 迪杰斯特拉算法(Dijkstra)是由荷兰计算机科学家狄克斯特拉于1959年提出的, 因此又叫狄克斯特拉算法。是从一个节点遍历其余各节点的最短路径算法, 解决的是有权图中最短路径问题。

算法思想

- 设 $G=(V,E)$ 是一个带权有向图, 把图中节点集合 V 分成两组, **第一组为已求出最短路径的节点集合** (用 S 表示, 初始时 S 中只有一个源点, 以后每求得一条最短路径, 就将该节点加入到集合 S 中, 直到全部节点都加入到 S 中, 算法就结束了);
- **第二组为其余未确定最短路径的节点集合** (用 U 表示), 按最短路径长度的递增次序依次把第二组的节点加入 S 中。在加入的过程中, 总保持从源点 v 到 S 中各节点的最短路径长度不大于从源点 v 到 U 中任何节点的最短路径长度。
- 此外, 每个节点对应一个距离, S 中的节点的距离就是从 v 到此节点的最短路径长度, U 中的节点的距离, 是从 v 到此节点只包括 S 中的节点为中间节点的当前最短路径长度。



节点的邻近节点表

字母节点	A	B	C	D	E	F	G
邻节点	B/F/G	A/C/F	B/D/E/F	C/E	C/D/F/G	A/B/C/E/G	A/E/F

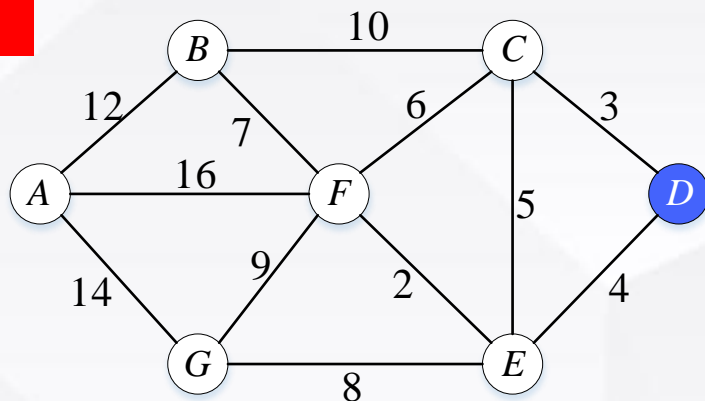
字母节点-数字节点对应表

字母节点	A	B	C	D	E	F	G
数字节点	1	2	3	4	5	6	7

算法精讲

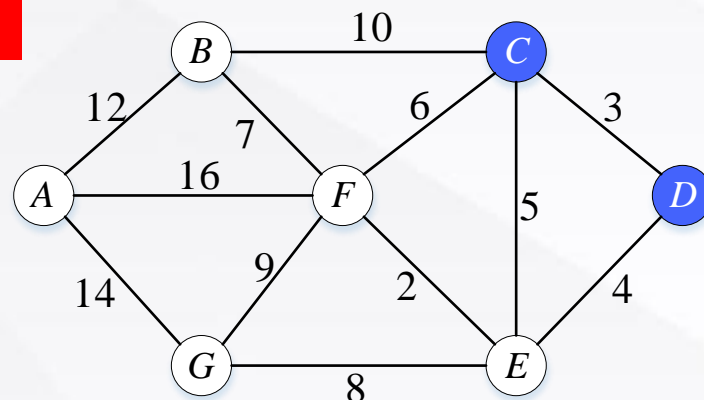
- 初始时, S 只包含起点 s ; U 包含除 s 外的其他节点, 且 U 中节点的距离为"起点 s 到该节点的距离"[例如, U 中节点 v 的距离为 (s,v) 的长度, 然后 s 和 v 不相邻, 则 v 的距离为 ∞].
- 从 U 中选出"距离最短的节点 k ", 并将节点 k 加入到 S 中; 同时, 从 U 中移除节点 k .
- 更新 U 中各个节点到起点 s 的距离。之所以更新 U 中节点的距离, 是由于上一步中确定了 k 是求出最短路径的节点, 从而可以利用 k 来更新其它节点的距离; 例如, (s,v) 的距离可能大于 $(s,k)+(k,v)$ 的距离。
- 重复步骤(2)和(3), 直到遍历完所有节点。

1



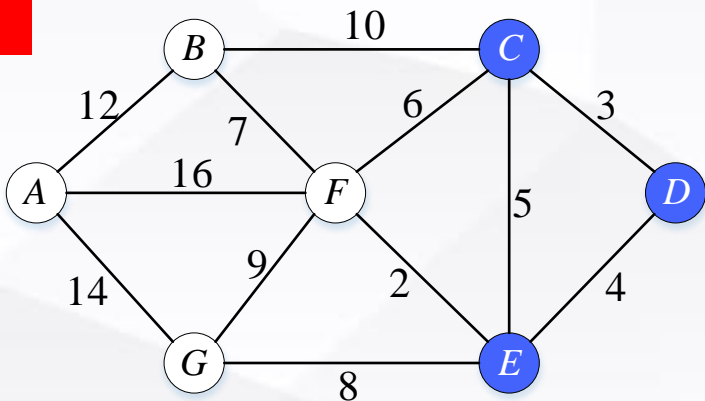
选取节点D, $S=\{D(0)\}$
 $U=\{A(\infty), B(\infty), C(3), E(4), F(\infty), G(\infty)\}$

2



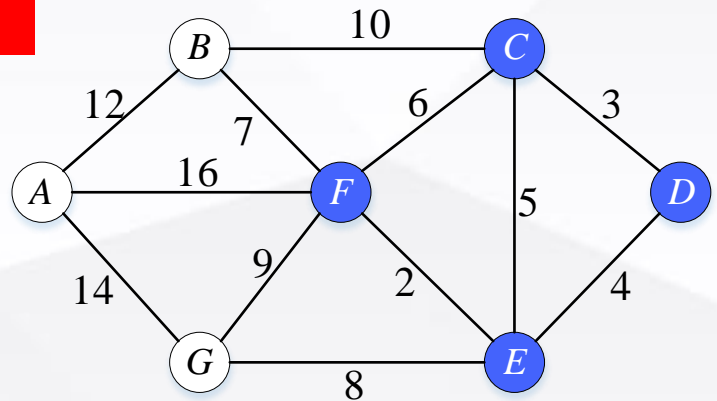
选取节点C, $S=\{D(0), C(3)\}$
 $U=\{A(\infty), B(13), E(4), F(9), G(\infty)\}$

3



选取节点E, $S=\{D(0), C(3), E(4)\}$
 $U=\{A(\infty), B(13), F(6), G(12)\}$

4



选取节点F, $S=\{D(0), C(3), E(4), F(6)\}$
 $U=\{A(22), B(13), G(12)\}$

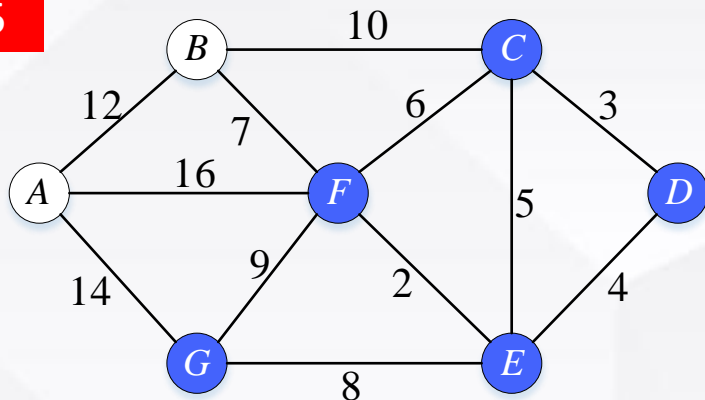
2 全局路径规划算法——Dijkstra算法

Ally

算法精讲

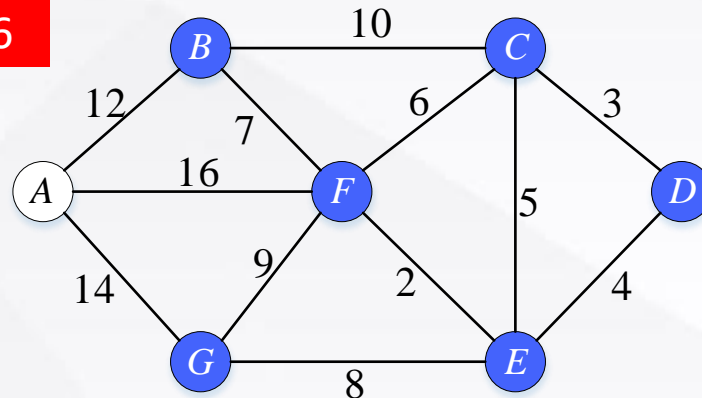
- 初始时, S 只包含起点 s ; U 包含除 s 外的其他节点, 且 U 中节点的距离为"起点 s 到该节点的距离"[例如, U 中节点 v 的距离为 (s,v) 的长度, 然后 s 和 v 不相邻, 则 v 的距离为 ∞].
- 从 U 中选出"距离最短的节点 k ", 并将节点 k 加入到 S 中; 同时, 从 U 中移除节点 k .
- 更新 U 中各个节点到起点 s 的距离。之所以更新 U 中节点的距离, 是由于上一步中确定了 k 是求出最短路径的节点, 从而可以利用 k 来更新其它节点的距离; 例如, (s,v) 的距离可能大于 $(s,k)+(k,v)$ 的距离。
- 重复步骤(2)和(3), 直到遍历完所有节点。

5



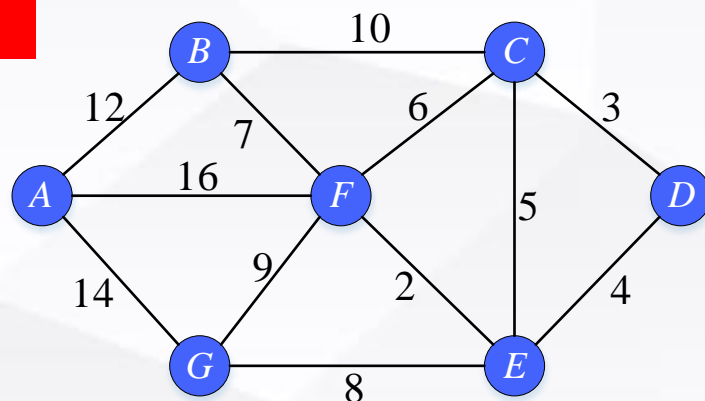
$S=\{D(0), C(3), E(4), F(6), G(12)\}$
 $U=\{A(22), B(13)\}$

6



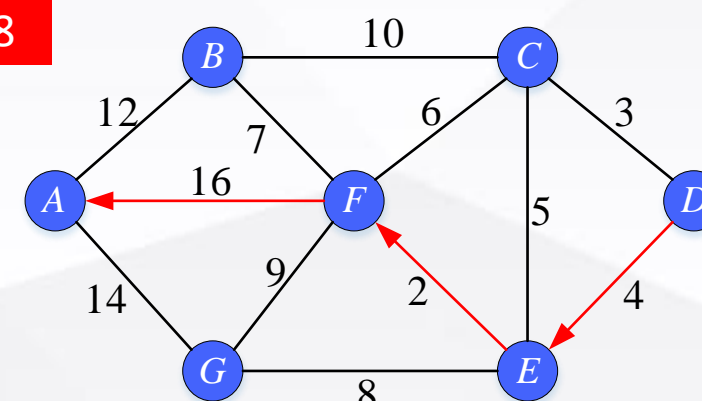
$S=\{D(0), C(3), E(4), F(6), G(12), B(13)\}$
 $U=\{A(22)\}$

7



$S=\{D(0), C(3), E(4), F(6), G(12), B(13), A(22)\}$
 $U=\emptyset$

8



$D \rightarrow A$ 的最优路径为 $D \rightarrow E \rightarrow F \rightarrow A$
最短距离为22



谢谢大家

