## #1 寻找两点之间的最短路

母方法: ——path.py

find\_shortest\_path(G,from\_node\_id,to\_node\_id,mode='all',seq\_type='node')

输入起始点与目标点的 id,输出起始点与目标点之间的最短路.

G——属于 network 类

mode——settings.yml 中定义的目标运输模式,可以是 agent\_type 或 name,如'w'或'walk',默认是'all',即所有的 link 都对所有运输模式开放.

seq\_type——'node'或'link',选择按 node 还是 link 顺序排列输出的内容.

## 计算两点之间最短路径由以下逻辑实现: ——path.py

single\_source\_shortest\_path(G, from\_node\_id, engine\_type='c', sp\_algm='deque')
engine\_type——指定求解引擎,可选 C++, Python.

sp\_algm——指定最短路算法类型,可选 deque, fifo, Dijkstra.

输入起始点,调用 C++程序利用 deque 方法计算该点出发到所有可达点的最短距离。

\_get\_path\_cost(G, to\_node\_id)

在上一步计算完成的基础上,输入目标点,输出起始点到目标点的最短路。



G.allocate\_for\_CAPI()——classes.py

作用:将现有的数据进行汇总与格式转换,为下一步传入 C++程序做准备.

\_optimal\_label\_correcting\_CAPI(G, origin\_node\_no)

调用 C++程序计算最短路.

output\_path\_sequence(G, to\_node\_id, type='node')

选择将最短路按照所经过的 node 或 link 输出.

## 核心算法复习:

while some arc 
$$(i, j)$$
 satisfies  $d(j) > d(i) + c_{ij}$  do begin  $d(j) := d(i) + c_{ij}$ ; pred $(i) := i$ ;

Label-correcting Algorithm——

FIFO 实现——引入 SE-List,并将违规弧(i,j)的目标点 j 添加到 List 中,按照先进先出的顺序以最短路条件扫描从对应点出发的所有弧.

Dequeue 实现——若j曾在 List 中出现过,则添加到 List 最前面,否则添加到最后面.

Dijkstra Algorithm——设起点标号为 0, 其余点为 2: 将标号最小的点转为永久标号,

用 $min(d(i) + C_{ij}, d(j))$ 更新其余点;重复,直至所有点都有永久标号。