

基于隐马尔可夫模型和维特比算法的地图匹配算法

语言

Python

备注

我可以提供数据，但我完全不会隐马尔可夫模型和维特比算法，解答不了技术问题

要求

- 1、有程序的[详细详细再详细](#)的解释和说明，保证我能完全看懂整个程序
- 2、三个数据的程序要分开，不要写在一个程序里
- 3、有一定的泛用性，保证我换了数据也可以运行出正确结果
- 4、**4月30日（含）之前完成**

主要算法

隐马尔可夫模型和维特比算法

1、获取地图数据

地图选取范围：比所给轨迹数据的最大经纬度大 0.001，比最小经纬度小 0.001 的矩形范围
最好使用下面这个函数来获取：

```
osmnx.graph.graph_from_bbox(north, south, east, west, network_type='all_private', simplify=True,
retain_all=False, truncate_by_edge=False, clean_periphery=True, custom_filter=None)
```

Create a graph from OSM within some bounding box.

- Parameters:
- **north** (*float*) – northern latitude of bounding box
 - **south** (*float*) – southern latitude of bounding box
 - **east** (*float*) – eastern longitude of bounding box
 - **west** (*float*) – western longitude of bounding box
 - **network_type** (*string* {"all_private", "all", "bike", "drive", "drive_service", "walk"}) – what type of street network to get if custom_filter is None
 - **simplify** (*bool*) – if True, simplify graph topology with the *simplify_graph* function
 - **retain_all** (*bool*) – if True, return the entire graph even if it is not connected. otherwise, retain only the largest weakly connected component.
 - **truncate_by_edge** (*bool*) – if True, retain nodes outside bounding box if at least one of node's neighbors is within the bounding box
 - **clean_periphery** (*bool*) – if True, buffer 500m to get a graph larger than requested, then simplify, then truncate it to requested spatial boundaries
 - **custom_filter** (*string*) – a custom ways filter to be used instead of the network_type presets e.g., '['power'~'line']' or '['highway'~'motorway|trunk']'. Also pass in a network_type that is in settings.bidirectional_network_types if you want graph to be fully bi-directional.

Returns: G

Return type: networkx.MultiDiGraph

Notes

You can configure the Overpass server timeout, memory allocation, and other custom settings via *ox.config()*.

<https://osmnx.readthedocs.io/en/latest/osmnx.html#module-osmnx.graph>

2、建立路网有向图

路网数据一般为 shapefile 格式，通过读取 shp 文件和 dbf 文件，获取道路的节点 ID、坐标信息及属性信息，从而建立路网的有向图 $G(V, E)$ ，其中 V 的元素为道路端点， E 的元素为道路路段。常用的描述有向图的方法有邻接矩阵和邻接链表。考虑到交通路网相对稀疏，邻接链表占用内存空间较少，本文采用邻接链表描述有向图。

3、轨迹简化

$$PED_{p_j|(p_{Anchor}, p_i)} = \frac{|(y_i - y_{Anchor})x_j - (x_i - x_{Anchor})y_j + x_i y_{Anchor} - x_{Anchor} y_i|}{\sqrt{(y_i - y_{Anchor})^2 + (x_i - x_{Anchor})^2}}$$

算法 2: TSSW

输入: 轨迹 $T: p_1 \rightarrow p_2 \rightarrow \dots \rightarrow p_n$, 距离阈值 θ

输出: 简化轨迹 $T': p_1 \rightarrow p_i \rightarrow \dots \rightarrow p_n$

```
1.  $T' = [p_1]$                                 # 初始化存储简化轨迹的列表
2.  $\text{Anchor} = p_1$                             #  $\text{Anchor}$  表示关键点
3. for  $i$  in  $(2, n)$                           # 遍历原始轨迹
4.    $\text{SlidingWindow} = \text{list}(\text{Anchor}, p_{i-1})$   # 转化成滑动窗口
5.   for  $p_j$  in  $\text{SlidingWindow}$ 
6.     if  $\text{PED}_{p_i | (p_{\text{Anchor}}, p_i)} > \theta$     # 如果滑动窗口内存在  $\text{PED}$  大于阈值
7.        $\text{Anchor} = p_{i-1}$                     # 定义  $p_{i-1}$  为  $\text{Anchor}$ , 并更新窗口
8.        $T'.\text{append}(\text{Anchor})$ 
9.       break
10.   $T'.\text{append}(p_n)$ 
11. return  $T'$ 
```

阈值 θ 取 20m, 如果编程用的是经纬度, 具体值是多少您自己换算一下

[此处需要输出一张轨迹简化的图, 即分别在地图上标出未简化的轨迹点和简化后的轨迹点, 类似下图](#)



蓝色是原始轨迹, 红色是简化后的轨迹

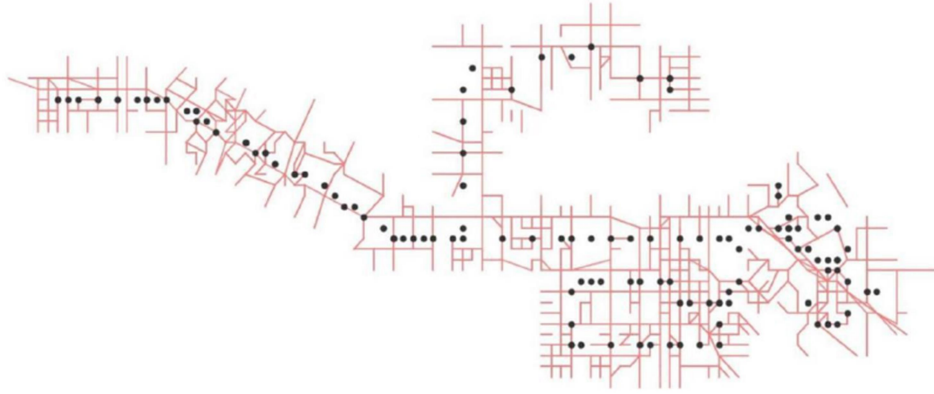
3、候选路段选取

以轨迹点为圆心, 500 米为半径画圆, 保留所有通过这个圆的路段作为候选路段。

这一步可以考虑计算轨迹点到路段的距离, 小于 500 米的保留

每一个轨迹点 p 对应一个候选路段集 L

[此处需要对结果进行可视化, 类似下图](#)



4、隐马尔可夫模型

发射概率

p_i 是轨迹点, l_i 是候选路段, k 是轨迹点 p_i 对应的候选路段集 L_i 中的候选路段数量
 β 是我给的数据里的方向, θ 是地图数据里路段的方向

$$P(p_i | l_i^k) = P_d(p_i | l_i^k) P_\alpha(p_i | l_i^k)$$

$$P_d(p_i | l_i^k) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}\sigma} \exp\left(-\frac{\|p_i - c_i^k\|^2}{2\sigma^2}\right), \quad (1)$$

其中, σ 表示 GPS 的误差的标准差, 一般取值为 20 m; $\|p_i - c_i^k\|$ 代表从轨迹点至候选路段的大圆距离。

$$P_\alpha(p_i | l_i^k) = (1 + \cos \alpha_i^k) / 2, \quad (2)$$

其中, α_i^k 为速度方向与匹配路段的夹角。以正北方向为基准, 计算速度和匹配路段与正北方向的夹角分别为 β_i 和 θ_i^k , 则 α_i^k 的计算公式为

$$\alpha_i^k = \begin{cases} |\beta_i - \theta_i^k|, & |\beta_i - \theta_i^k| < 180^\circ, \\ 360^\circ - |\beta_i - \theta_i^k|, & |\beta_i - \theta_i^k| \geq 180^\circ. \end{cases} \quad (3)$$

传递概率

$$P(l_{t+1}^j | l_t^i) = \exp(-\mu \text{Dis})$$

Dis 代表从候选路段间的实际路网距离, 这个应该可以用 **osmnx** 的 **shortest_path** 来求, $\mu = 5$

5、维特比算法求解

我不会, 基本逻辑和代码需要您自行解决, 最终要输出一个路段序列 **R**

伪代码参考这个，但我看不懂

地图匹配使用的维特比算法主要包括两部分：
最优路径终点的获取和回溯。算法的伪代码如下。

```
输入：轨迹数据  $P = (p_n | n = 1, \dots, N)$ 
输出：匹配的路径  $R = (r_n | n = 1, \dots, N)$ 
1  令  $\text{func}[ ]$  为当前状态对应的联合概率,  $\text{prev}[ ]$  为
   当前状态的前一个状态
2  for( $i = 1, i < N - 1; i++$ )
3    获取  $p_i$  对应的候选路段集  $L_i$ 
4    获取  $p_{i+1}$  对应的候选路段集  $L_{i+1}$ 
5    for each  $l_1$  in  $L_{i+1}$ 
6      计算  $P(p_{i+1}|l_1)$ 
7      for each  $l_2$  in  $L_i$ 
8        if  $i=1$  //初始化
9          计算  $P(p_i|l_2)$ ;  $\text{func}[l_2] = P(p_i|l_2)$ ;
10         计算传递概率  $P(l_1|l_2)$ 

11      $\text{func}[l_1] = P(p_{i+1}|l_1) \max_{l_2 \in L_i} \{\text{func}[l_2] P(l_1|l_2)\}$ 
12      $k = \text{argmax}_{l_2 \in L_i} \{\text{func}[l_2] P(l_1|l_2)\}$ 
13      $\text{prev}[l_1] = k$ 
14  End =  $\text{argmax}_{l \in L_n} \{\text{func}[l]\}$  //获取全局最优路径
   的终点
15  R.append (End)
16  for ( $i = 1, i < N - 1; i++$ )
17    End=pre[End]
18    R.append (End) //回溯过程
19  R.reverse ( )
20  return R
```

准确率

$$\text{ac} = \frac{\text{正确匹配的路段数量}}{\text{原始轨迹中的路段数量}}$$

其中，分子部分比较一下上面求出来的路段序列 R 和原始轨迹，把能对应起来的路段数量统计一下，就是分子

输出

- 1、匹配结果的可视化，即地图上要用不同颜色画出 GPS 轨迹点、原始轨迹和匹配结果
- 2、准确率