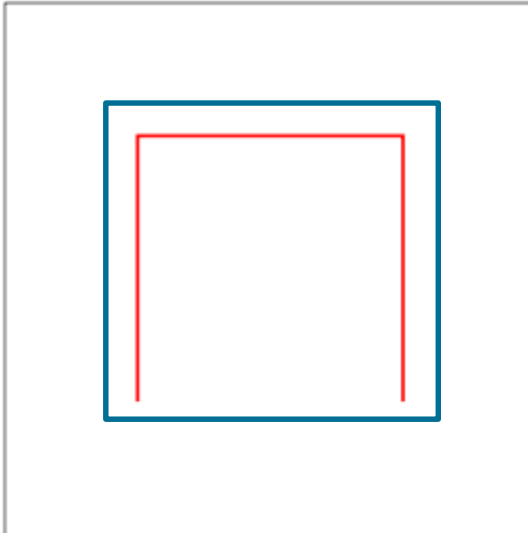


实习3

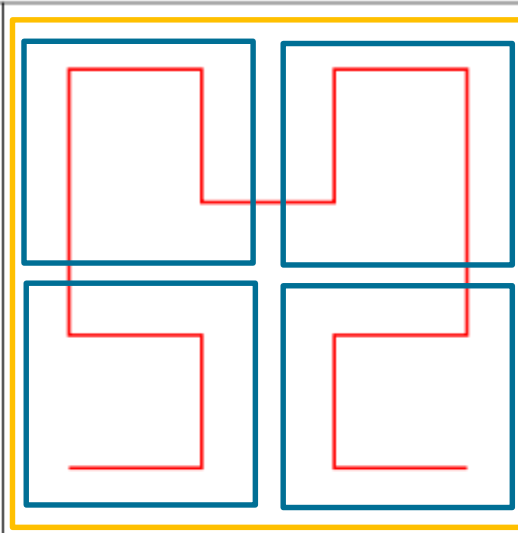
空间索引编程

Hilbert Curve

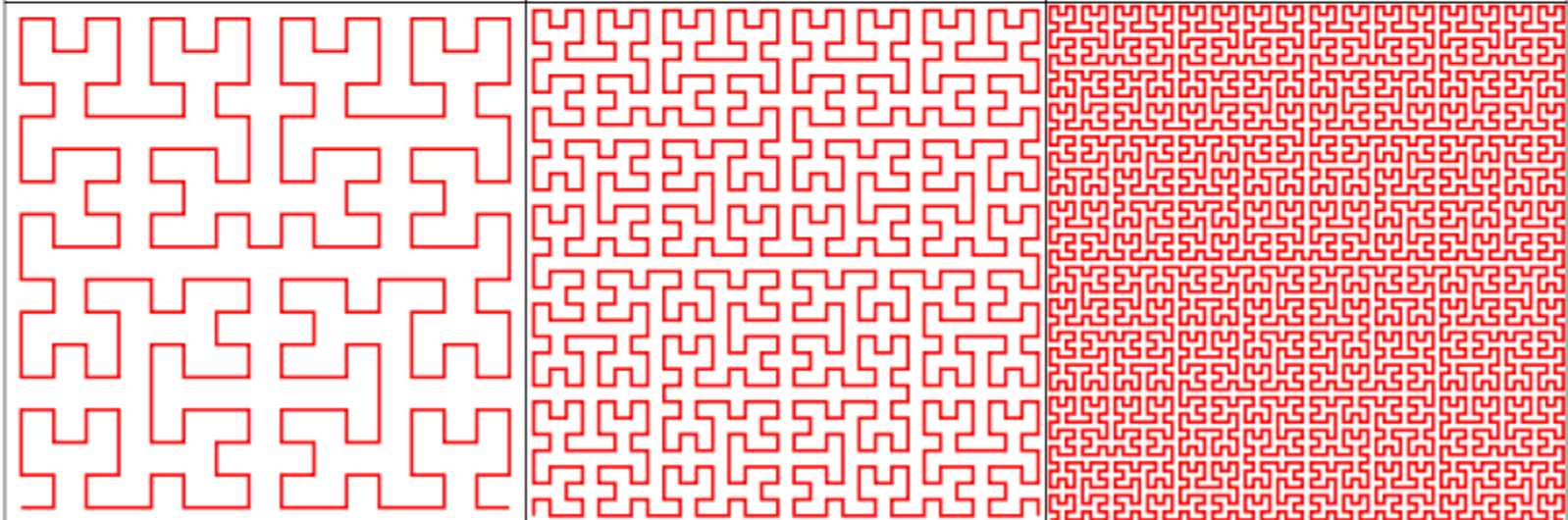
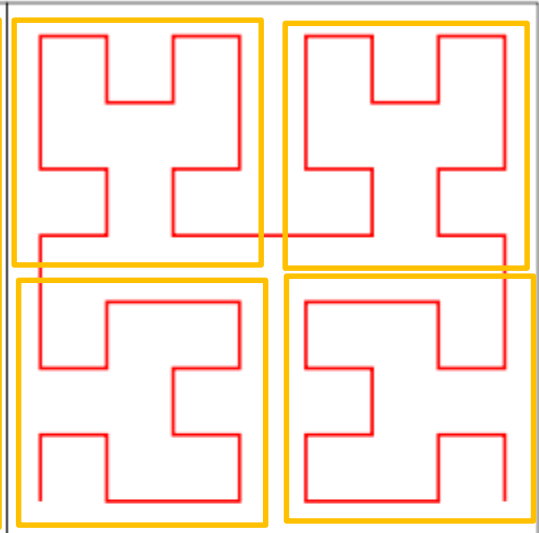
order = 1



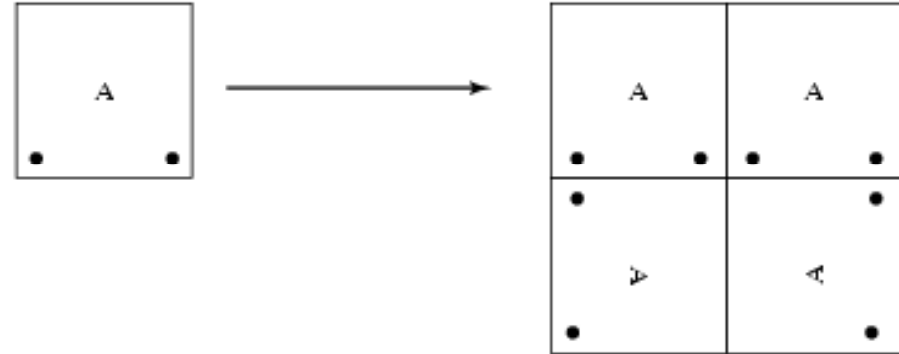
order = 2



order = 3



Hilbert Curve



```

int numP = pow(2, order);
int numC = pow(2, order + 1);
int offset = numP * numP;
for (int y = 0; y < numP; ++y) {
    for (int x = 0; x < numP; ++x) {
        hC[y * numC + x] = ? + 0
        hC[(y + numP) * numC + x] = ? + offset
        hC[(y + numP) * numC + numP + x] = ? + offset * 2
        hC[y * numP + numP + x] = ? + offset * 3
    }
}

```

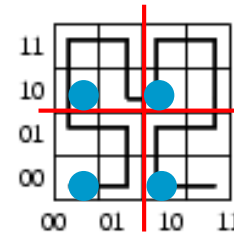
n=0



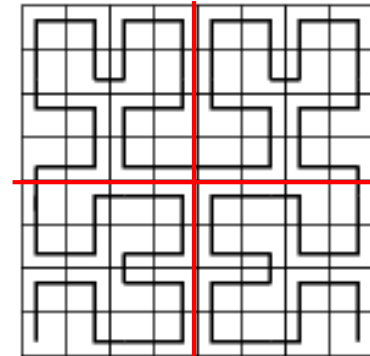
n=1



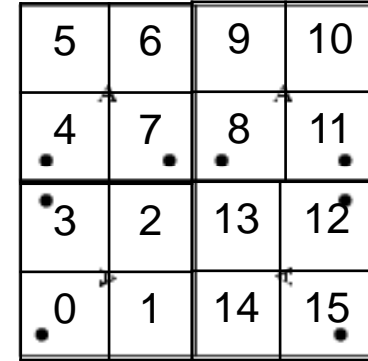
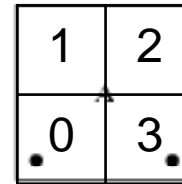
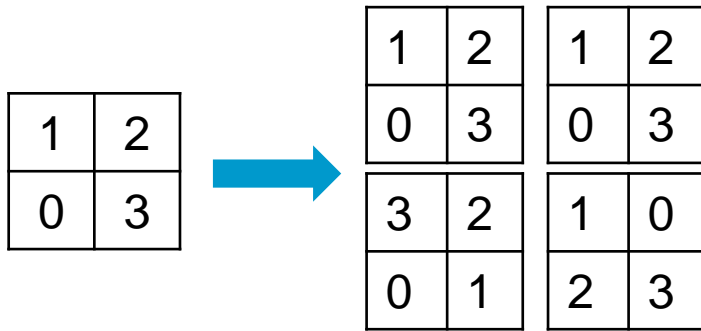
n=2



n=3



Hilbert Curve



```
int numP = pow(2, order);
```

```
int numC = pow(2, order + 1);
```

```
int offset = numP * numP;
```

```
for (int y = 0; y < numP; ++y) {
```

```
    for (int x = 0; x < numP; ++x) {
```

```
        hC[y * numC + x] = hP[x * numP + y]
```

```
        hC[(y + numP) * num + x] = hP[y * numP + x] + offset
```

```
        hC[(y + numP) * num + numP + x] = hP[y * numP + x] + offset * 2
```

```
        hC[y * numP + numP + x] = hP[(numP - 1 - y) * numP + numP - 1 - x] + offset * 3
```

```
    }
```

```
}
```

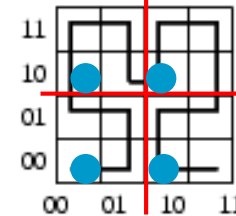
n=0



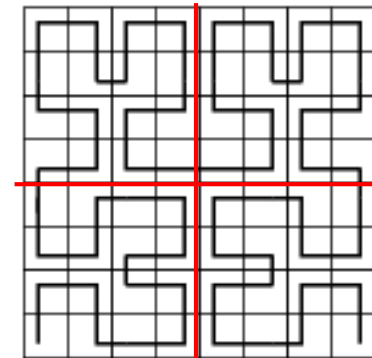
n=1



n=2



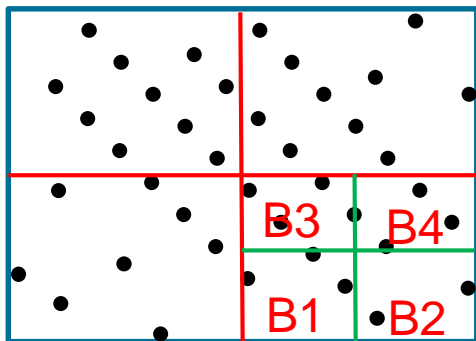
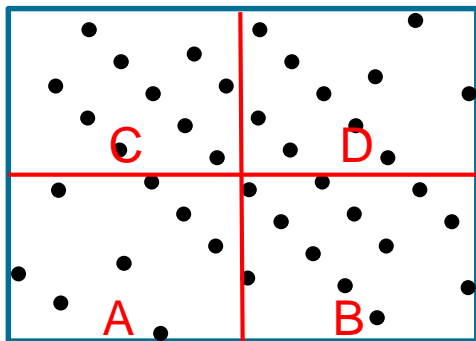
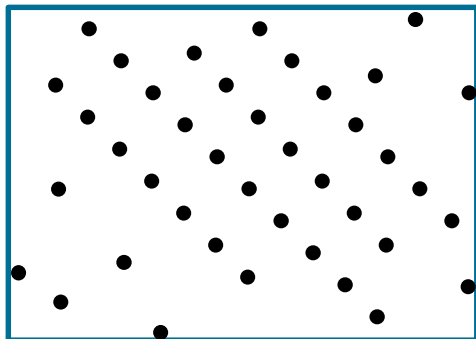
n=3



空间距离计算

- 点、线、面与面计算距离时，需要考虑点、线和面是否在面内部，内部返回0，不在内部时，通过点、线和外边界计算最小距离

四叉树创建



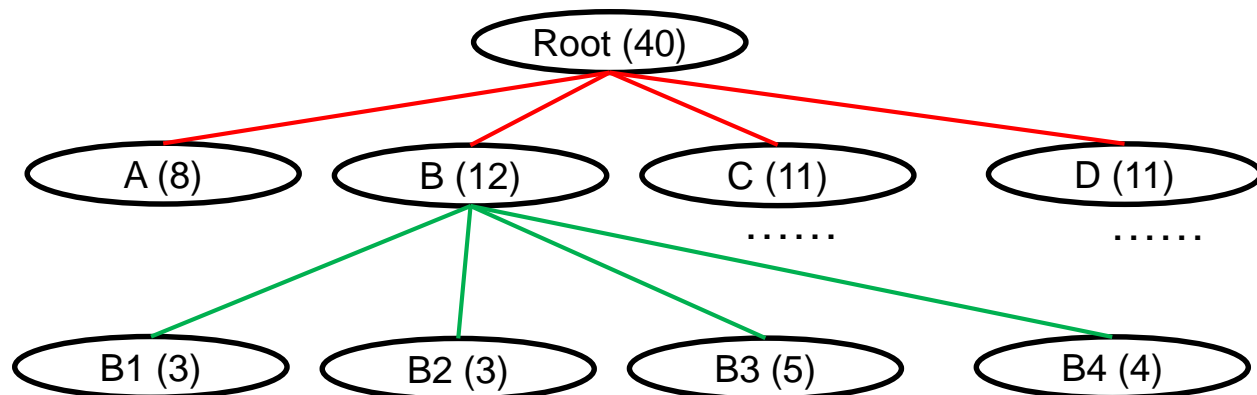
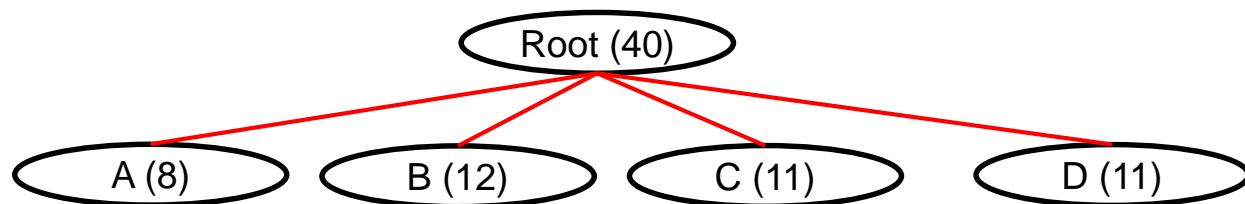
B

Root (40)

capacity = 10

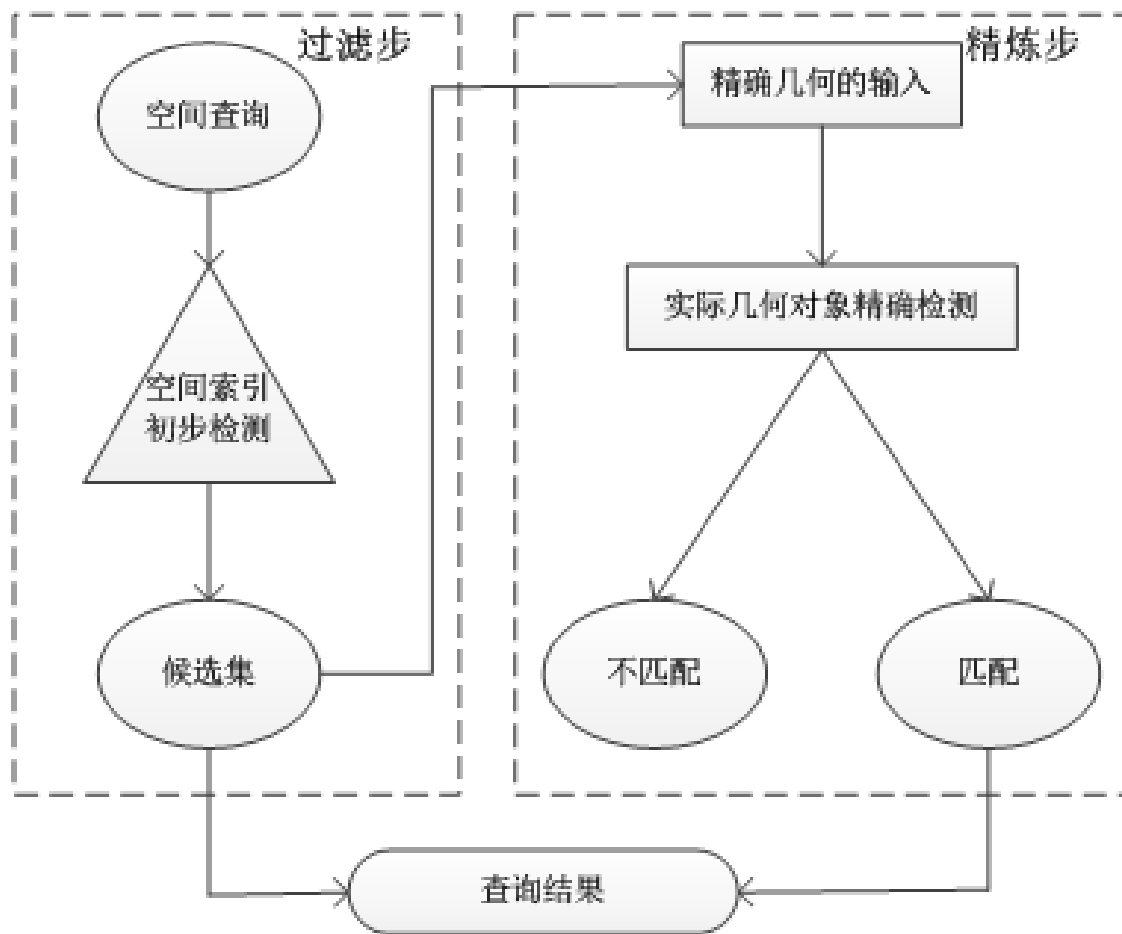
Feature仅保存在叶节点

内部节点仅保留包围盒和四个子节点



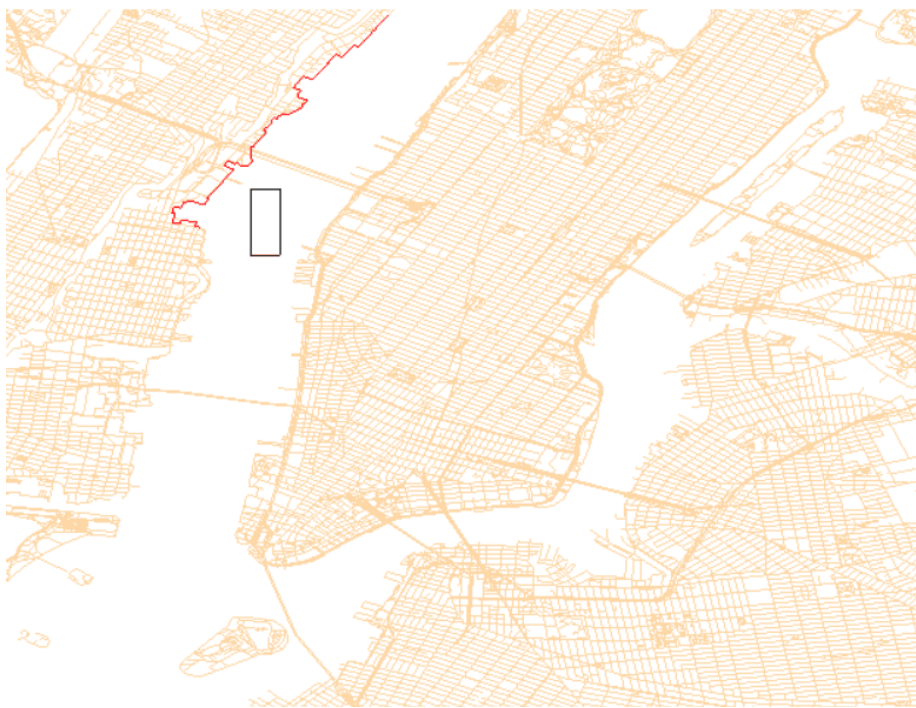
空间查询

- 空间查询一般分为过滤和精炼两步

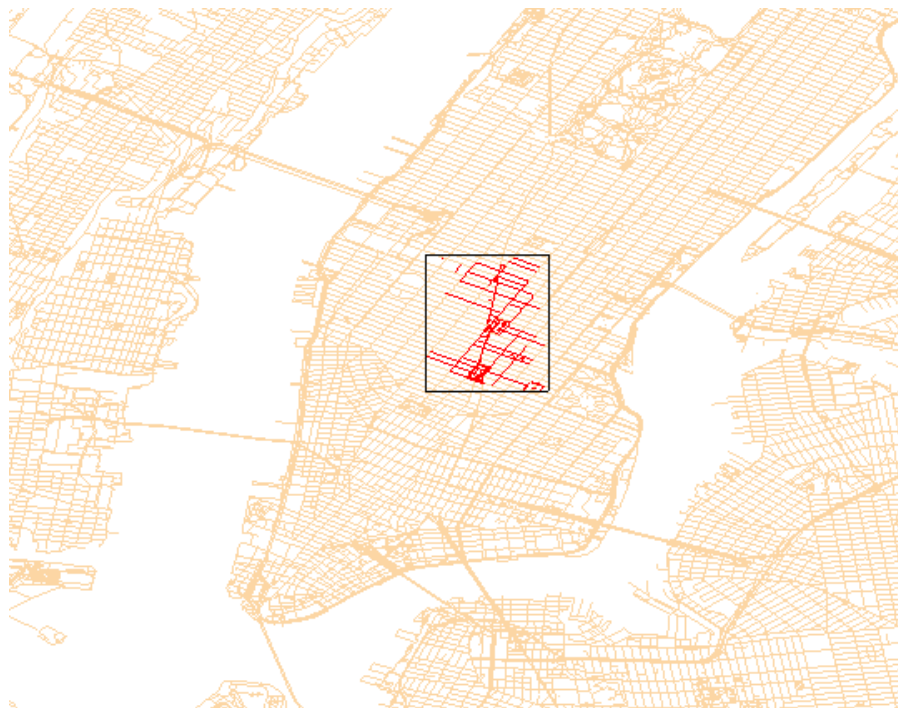


区域查询

- 从根节点开始判断节点包围盒是否与查询区域相交，迭代遍历树的内部节点，直到叶节点，对叶节点中每个**feature**，判断是否与查询区域相交，相交就作为候选集，最后候选集中每个**feature**的真实几何与查询区域判断是否真正相交，得到区域查询结果



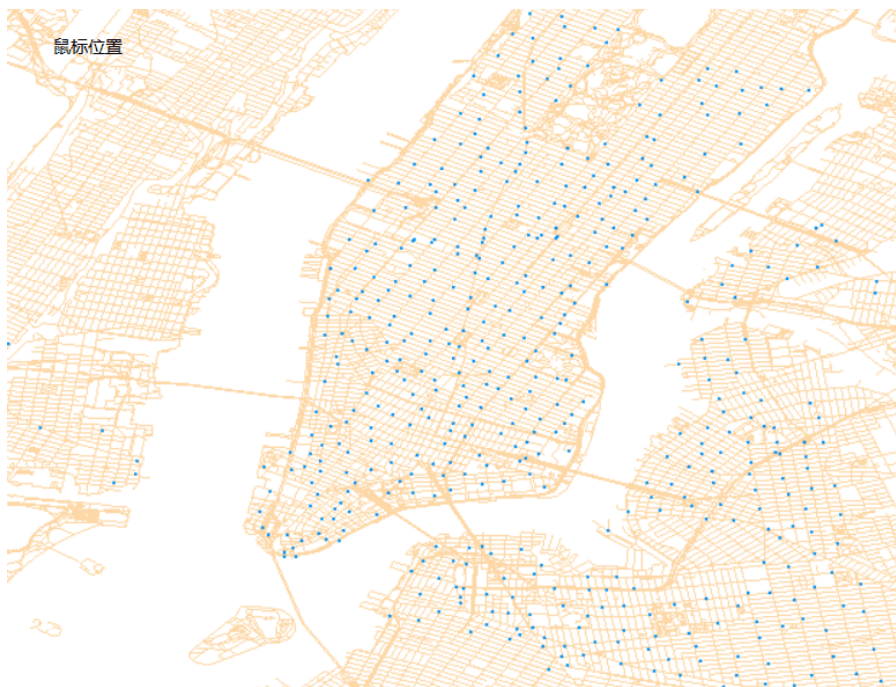
错误：没有判断和查询区域是否真正相交



错误：区域查询是intersect，不是within

NN查询

- 遍历四叉树获得查询点所在的叶节点，判断查询点到叶节点中**feature**最大距离的最小值，获得区域查询边长，再按区域查询获得相交**feature**集合，依次与查询点计算最小距离，获得最近**feature**
 - 当叶节点没有**feature**时，如何合理设置区域查询边长？
 - 太大，效率较低
 - 太小，查询错误
 - 叶节点边长 * 2

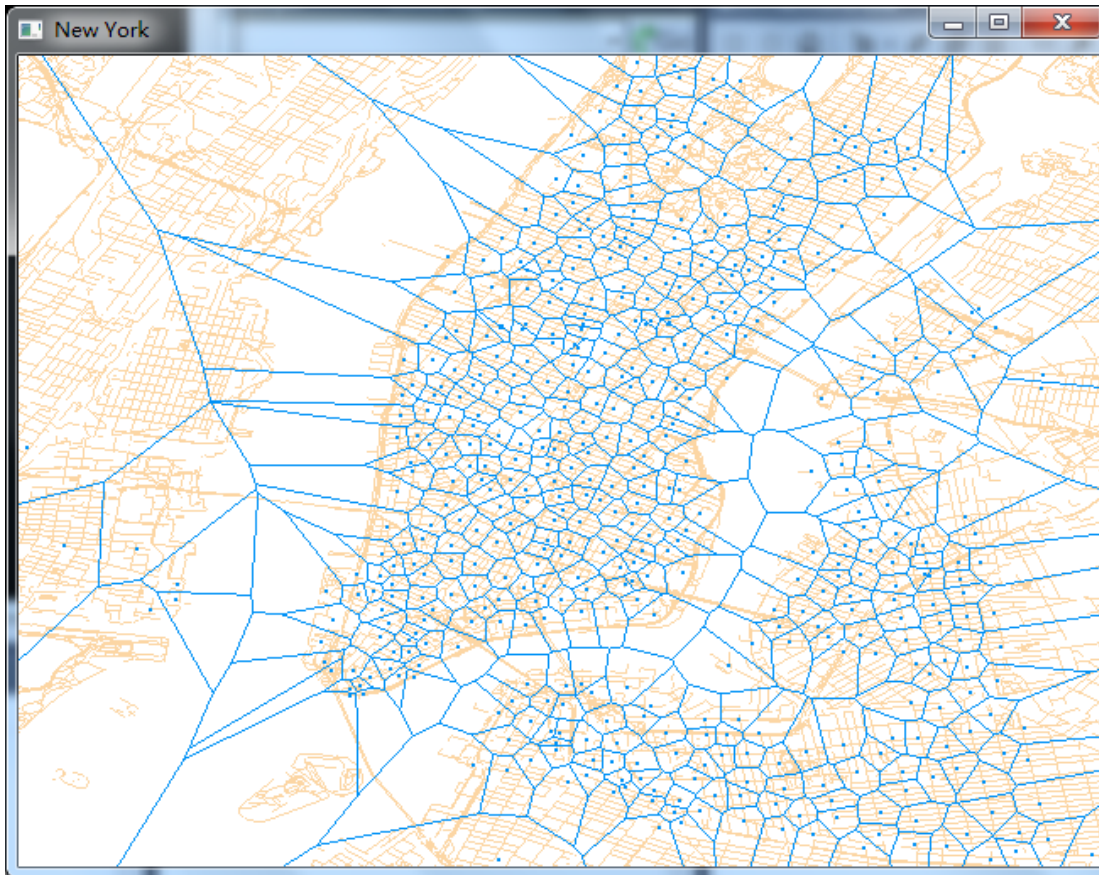


四叉树性能分析

- Capacity从70到200，查询效率分析
 - 树的高度降低，节点数目变少
 - 但效率基本没变，甚至越有降低（为什么？）
- Capacity为50
 - 递归调用层次过高，堆栈溢出（如何解决？）
- 原因分析
 - 最佳capacity在70以内，因此70-200时查询效率没有提高
 - 点和点的计算较快，使得计算次数影响不大

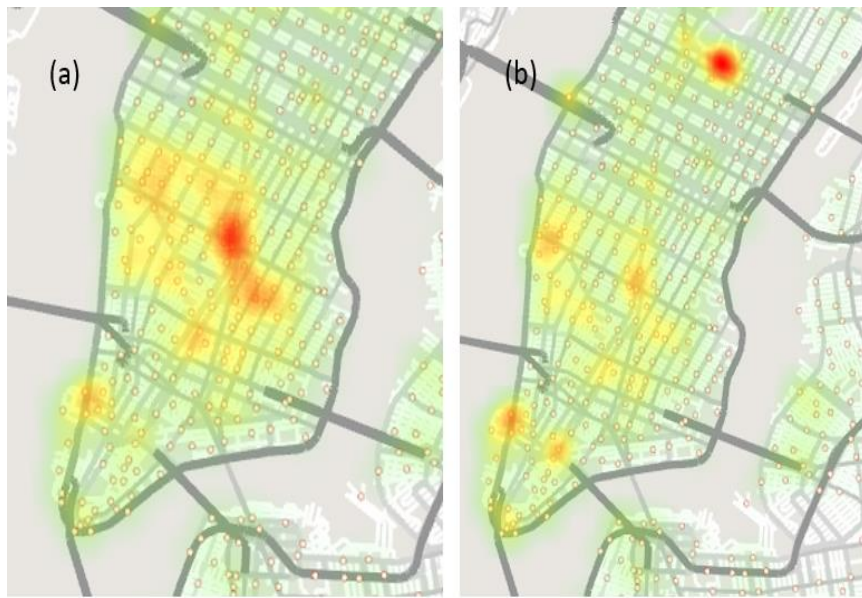
Voronoi Diagram

- Allocation (service centers, customers)
 - Map service area for each service center
 - https://en.wikipedia.org/wiki/Voronoi_diagram



Heat Map

- Taxi数据绘制打车位置热力图
 - 构建屏幕大小的二维数组
 - 计算每个打车位置所在的像素，统计每个像素的打车数目
 - 可以通过高斯滤波提高区域的平滑性
 - 将数值数目映射为颜色并通过OpenGL绘制
 - 颜色映射有一定的原则，参考<http://colorbrewer2.org/>
 - OpenGL可以通过纹理的方式绘制图像



何时选择属性索引？

- Make some attribute K a search key if the WHERE clause contains
 - An exact match on K
 - A range predicate on K
 - A join on K
 - Order by / group by
- 如何选择非空间索引？
 - 看where, group by, order by使用的属性，根据属性的特点(唯一或非唯一)和用法(=, >或<, <>)创建索引
 - 当同一个关系使用多个属性的等值判断，可以创建多属性索引加速

何时选择空间索引？

- 空间函数和空间索引 – 减少不必要的两两空间处理
 - **where**子句调用空间函数时，可能会使用空间索引
 - 是否真的调用，取决于查询规划器得到的全表扫描和使用索引扫描的**cost**值
 - **select**子句调用空间函数时，通常不会使用空间索引
 - **select**子句中所有空间操作都是必要的
 - 索引是建在基表上，通过不会在查询结果上使用空间索引
- 空间索引只能创建在空间数据，尽可能创建在静态空间数据，基于几何要素的包围盒**Envelope**通过**overlap**判断，获得需要真正几何操作的候选集(**filter step**)