13 | 空间检索 (上): 如何用Geohash实现"查找附近的人"功能?

2020-04-24 陈东

检索技术核心20讲 进入课程>



讲述: 陈东

时长 20:10 大小 18.48M



你好,我是陈东。

现在,越来越多的互联网应用在提供基于地理位置的服务。这些基于地理位置服务,本质上都是检索附近的人或者物的服务。比如说,社交软件可以浏览附近的人,餐饮平台可以查找附近的餐厅,还有出行平台会显示附近的车等。那如果你的老板希望你能为公司的应用开发相关的功能,比如说实现一个"查询附近的人"功能,你会怎么做呢?

一个很容易想到的方案是,把所有人的坐标取出来,计算每个人和自己当前坐标的距减分 № 后把它们全排序,并且根据距离远近在地图上列出来。但是仔细想想你就会发现,这种方案 在大规模的系统中并不可行。

这是因为,如果系统中的人数到达了一定的量级,那计算和所有人的距离再排序,这会是一个非常巨大的代价。尽管,我们可以使用堆排序代替全排序来降低排序代价,但取出所有人的位置信息并计算距离,这本身就是一个很大的开销。

那在大规模系统中实现"查找附近的人功能",我们有什么更高效的检索方案呢?今天我们就来聊聊这个问题。

使用非精准检索的思路实现"查找附近的人"

事实上, "查找附近的人"和 "检索相关的网页"这两个功能的本质是非常相似的。在这两个功能的实现中, 我们都没有明确的检索目标, 也就都不需要非常精准的检索结果, 只需要保证质量足够高的结果包含在 Top K 个结果中就够了。所以, 非精准 Top K 检索也可以作为优化方案, 来实现"查找附近的人"功能。那具体是如何实现的呢?

我们可以通过限定"附近"的范围来减少检索空间。一般来说,同一个城市的人往往会比不同城市的人距离更近。所以,我们不需要去查询所有的人,只需要去查询自己所在城市的人,然后计算出自己和他们的距离就可以了,这样就能大大缩小检索范围了。那在同一个城市中,我们也可以优先检索同一个区的用户,来再次缩小检索范围。这就是**非精准检索的思路了**。

在这种限定"附近"区域的检索方案中,为了进一步提高检索效率,我们可以将所有的检索空间划分为多个区域并做好编号,然后以区域编号为 key 做好索引。这样,当我们需要查询附近的人时,先快速查询到自己所属的区域,然后再将该区域中所有人的位置取出,计算和每一个人的距离就可以了。在这个过程中,划分检索空间以及对其编号是最关键的一步,那具体怎么操作呢?我们接着往下看。

如何对区域进行划分和编号?

对于一个完整的二维空间,我们可以用二分的思想将它均匀划分。也就是在水平方向上一分为二,在垂直方向上也一分为二。这样一个空间就会被均匀地划分为四个子空间,这四个子空间,我们可以用两个比特位来编号。在水平方向上,我们用 0 来表示左边的区域,用 1 来表示右边的区域;在垂直方向上,我们用 0 来表示下面的区域,用 1 来表示上面的区域。因此,这四个区域,从左下角开始按照顺时针的顺序,分别是 00、01、11 和 10。

		01 01	01 11	11 01	11 11
01	11				
		01 00	01 10	11 00	11 10
00	10	00 01	00 11	10 01	10 11
		00 01	00 11	10 01	10 11
		00 00	00 10	10 00	10 10



区域划分和编号

这种区域编码的方式有 2 个优点:

- 1. 区域有层次关系: 如果两个区域的前缀是相同的, 说明它们属于同一个大区域;
- 2. 区域编码带有分割意义: 奇数位的编号代表了垂直切分, 偶数位的编号代表了水平切分, 这会方便区域编码的计算(奇偶位是从右边以第0位开始数起的)。

如何快速查询同个区域的人?

那有了这样的区域编码方式以后,我们该怎么查询呢?这就要说到区域编码的一个特点了: **区域编码能将二维空间的两个维度用一维编码表示**。利用这个特点,我们就可以使用一维空间中常见的检索技术快速查找了。我们可以将区域编码作为 key,用有序数组存储,这样就可以用二分查找进行检索了。

如果有效区域动态增加,那我们还可以使用二叉检索树、跳表等检索技术来索引。在一些系统的实现中,比如 Redis,它就可以直接支持类似的地理位置编码的存入和检索,内部的实现方式是,使用跳表按照区域编码进行排序和查找。此外,如果希望检索效率更高,我们还可以使用哈希表来实现区域的查询。

这样一来,当我们想要查询附近的人时,只需要根据自己的坐标,计算出自己所属区域的编码,然后在索引中查询出所有属于该区域的用户,计算这些用户和自己的距离,最后排序展现即可。

不过,这种非精准检索的方案,会带来一定的误差。也就是说,我们找到的所谓"附近的人",其实只是和你同一区域的人而已,并不一定是离你最近的。比如说,你的位置正好处于一个区域的边缘,那离你最近的人,也可能是在你的邻接区域里。

我的位置
同区域附近的人

	跨区域附近的人
--	---------

01 01	01 11	11 <mark>01</mark>	11 11
	•		
01 00	01 10	11 00	11 <mark>10</mark>
00 01	00 11	10 <mark>01</mark>	10 11
00 00	00 10	10 00	10 10
00 00	00 10	10 00	10 10



邻接区域距离可能更近

好在,在"查找附近的人"这类目的性不明确的应用中,这样的误差我们也是可以接受的。但是,在另一些有精准查询需求的应用中,是不允许存在这类误差的。比如说,在游戏场景中,角色技能的攻击范围必须是精准的,它要求技能覆盖范围内的所有敌人都应该受到伤害,不能有遗漏。那这是怎么做到的呢?你可以先想一想,然后再来看我的分析。

如何精准查询附近的人?

既然邻接区域的人距离我们更近,那我们是不是可以建立一个更大的候选集合,把这些邻接区域的用户都加进去,再一起计算距离和排序,这样问题是不是就解决了呢?我们先试着操作一下。

对于目标所在的当前区域,我们可以根据期望的查询半径,以当前区域为中心向周围扩散,从而将周围的区域都包含进来。假设,查询半径正好是一个区域边长的一半,那我们只要将目标区域周围一圈,也就是8个邻接区域中的用户都加入候选集,这就肯定不会有遗漏了。这时,虽然计算量提高了8倍,但我们可以给出精准的解了。

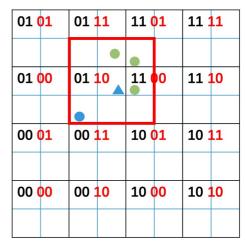
如果要降低计算量,我们可以将区域划分的粒度提高一个量级。这样,区域的划分就更精准,在查询半径不变的情况下,需要检索的用户的数量就会更少(查询范围对比见下图中两个红框部分)。



- 同区域附近的人
- 跨区域附近的人

01 <mark>01</mark>	01 <mark>11</mark>	11 <mark>01</mark>	11 <mark>11</mark>
	•		
01 00	01 10	11 00	11 <mark>10</mark>
	•		
00 <mark>01</mark>	00 11	10 <mark>01</mark>	10 <mark>11</mark>
00 00	00 10	10 00	10 10

粗粒度的9个区域查询

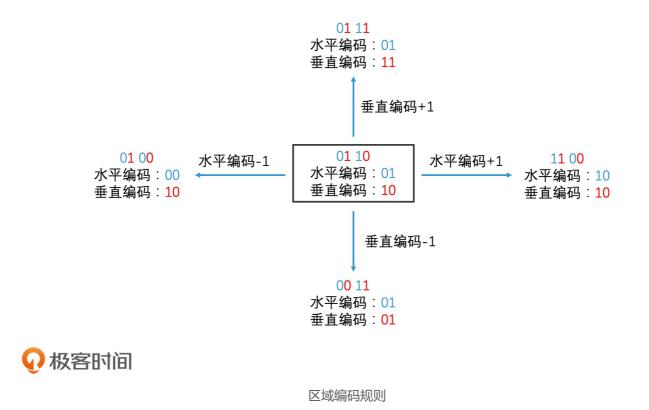


细粒度的9个区域查询



更细粒度地划分区域

知道了要查询的区域有哪些,那我们怎么快速寻找这些区域的编码呢?这就要回到我们区域编码的方案本身了。前面我们说了,区域编码可以根据奇偶位拆成水平编码和垂直编码这两块,如果一个区域编码是 0110,那它的水平编码就是 01,垂直编码就是 10。那该区域右边一个区域的水平编码的值就比它自己的大 1,垂直编码则相同。因此,我们通过分解出当前区域的水平编码和垂直编码,对对应的编码值进行加 1 或者减 1 的操作,就能得到不同方向上邻接的 8 个区域的编码了。



以上,就是精准查询附近人的检索过程,我们可以总结为两步:第一步,先查询出自己所属的区域编码,再计算出周围8个邻接区域的区域编码;第二步,在索引中查询9次,取出所有属于这些区域中的人,精准计算每一个人和自己的距离,最后排序输出结果。

什么是 Geohash 编码?

说到这,你可能会有疑问了,在实际工作中,用户对应的都是实际的地理位置坐标,那它和二维空间的区域编码又是怎么联系起来的呢?别着急,我们慢慢说。

实际上,我们会将地球看作是一个大的二维空间,那经纬度就是水平和垂直的两个切分方向。在给出一个用户的经纬度坐标之后,我们通过对地球的经纬度区间不断二分,就能得到这个用户所属的区域编码了。这么说可能比较抽象,我来举个例子。

我们知道,地球的纬度区间是[-90,90],经度是[-180,180]。如果给出的用户纬度(垂直方向)坐标是39.983429,经度(水平方向)坐标是116.490273,那我们求这个用户所属的区域编码的过程,就可以总结为3步:

 在纬度方向上,第一次二分,39.983429 在[0,90]之间,[0,90]属于空间的上半边,因此 我们得到编码 1。然后在[0,90]这个空间上,第二次二分,39.983429 在[0,45]之间, [0,45]属于区间的下半边,因此我们得到编码 0。两次划分之后,我们得到的编码就是10。

- 2. 在经度方向上,第一次二分,116.490273 在[0,180]之间,[0,180]属于空间的右半边, 因此我们得到编码 1。然后在[0,180]这个空间上,第二次二分,116.490273 在[90,180] 之间,[90,180]还是属于区间的右半边,因此我们得到的编码还是 1。两次划分之后,我 们得到的编码就是 11。
- 3. 我们把纬度的编码和经度的编码交叉组合起来,先是经度,再是纬度。这样就构成了区域编码,区域编码为 1110。

你会发现,在上面的例子中,我们只二分了两次。实际上,如果区域划分的粒度非常细,我们就要持续、多次二分。而每多二分一次,我们就需要增加一个比特位来表示编码。如果经度和纬度各二分 15 次的话,那我们就需要 30 个比特位来表示一个位置的编码。那上面例子中的编码就会是 11100 11101 00100 01111 00110 11110。

纬度:39.983429, 经度:116.490273

区间下界	区间上界	二分结果编码
-90	90	1
0	90	0
0	45	1
22.5	45	1
33.75	45	1
39.375	45	0
39.375	42.1875	0
39.375	40.78125	0
39.375	40.078125	1
39.7265625	40.078125	1
39.90234375	40.078125	0
39.90234375	39.990234375	1
39.9462890625	39.990234375	1
39.9682617188	39.990234375	1
39.9792480469	39.990234375	0

区间下界	区间上界	二分结果编码
-180	180	1
0	180	1
90	180	0
90	135	1
112.5	135	0
112.5	123.75	0
112.5	118.125	1
115.3125	118.125	0
115.3125	116.71875	1
116.015625	116.71875	1
116.3671875	116.71875	0
116.3671875	116.54296875	1
116.455078125	116.54296875	0
116.455078125	116.499023437	1
116.477050781	116.499023437	1

纬度编码: 10111 00011 01110

经度编码:11010 01011 01011



组合编码: 1110011101 0010001111 0011011110

计算编码的过程示意图

这样得到的编码会特别长,那为了简化编码的表示,我们可以以 5 个比特位为一个单位,把长编码转为 base32 编码,最终得到的就是 wx4g6y。这样 30 个比特位,我们只需要用 6 个字符就可以表示了。

这样做不仅存储会更简单,而且具有相同前缀的区域属于同一个大区域,看起来也非常直观。**这种将经纬度坐标转换为字符串的编码方式,就叫作 Geohash 编码**。大多数应用都会使用 Geohash 编码进行地理位置的表示,以及在很多系统中,比如,Redis、MySQL 以及 Elastic Search 中,也都支持 Geohash 数据的存储和查询。

十进制 编码	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
base 32 编码	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	b	С	d	е	f	g
十进制 编码	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	31
base 32 编码	h	j	k	m	n	р	q	r	S	t	u	V	W	Х	у	Z

₩ 极客时间

十进制转为base32编码字符对照表

那在实际转换的过程中,由于不同长度的 Geohash 代表不同大小的覆盖区域,因此我们可以结合 GeoHash 字符长度和覆盖区域对照表,根据自己的应用需要选择合适的 Geohash 编码长度。这个对照表让我们在使用 Geohash 编码的时候方便很多。

Geohash编码长度	宽度	高度
1	5009.4km	4992.6km
2	1252.3km	624.1km
3	156.5km	156km
4	39.1km	19.5km
5	4.9km	4.9km
6	1.2km	609.4m
7	152.9m	152.4m
8	38.2m	19m
9	4.8m	4.8m
10	1.2m	59.5cm
11	14.9cm	14.9cm
12	3.7cm	1.9cm



不过, Geohash 编码也有缺点。由于 Geohash 编码的一个字符就代表了 5 个比特位, 因此每当字符长度变化一个单位, 区域的覆盖度变化跨度就是 32 倍 (2⁵), 这会导致区域范围划分不够精细。

因此,当发现粒度划分不符合自己应用的需求时,我们其实可以将 Geohash 编码转换回二进制编码的表示方式。这样,编码长度变化的单位就是 1 个比特位了,区域覆盖度变化跨度就是 2 倍,我们就可以更灵活地调整自己期望的区域覆盖度了。实际上,在许多系统的底层实现中,虽然都支持以字符串形式输入 Geohash 编码,但是在内存中的存储和计算都是以二进制的方式来进行的。

重点回顾

今天,我们重点学习了利用空间检索的技术来查找附近的人。

首先,我们通过将二维空间在水平和垂直方向上不停二分,可以生成一维的区域编码,然后 我们可以使用一维空间的检索技术对区域编码做好索引。

在查询时,我们可以使用非精准的检索思路,直接检索相应的区域编码,就可以查找到"附近的人"了。但如果要进行精准检索,我们就需要根据检索半径将扩大检索范围,一并检索周边的区域,然后将所有的检索结果进行精确的距离计算,最终给出整体排序。这也是一个典型的"非精准 Top K 检索 - 精准 Top K 检索"的应用案例。因此,当你需要基于地理位置,进行查找或推荐服务的开发时,可以根据具体需求,灵活使用今天学习到的检索方案。

此外,我们还学习了 Geohash 编码,Geohash 编码是很常见的一种编码方式,它将真实世界的地理位置根据经纬度进行区域编码,再使用 base32 编码生成一维的字符串编码,使得区域编码在显示和存储上都更加方便。

课堂讨论

- 1. 如果一个应用期望支持"查找附近的人"的功能。在初期用户量不大的时候,我们使用什么索引技术比较合理?在后期用户量大的时候,为了加快检索效率,我们又可以采用什么检索技术?为什么?
- 2. 如果之前的应用选择了 5 个字符串的 Geohash 编码,进行区域划分(区域范围为 4.9 km * 4.9 km),那当我们想查询 10 公里内的人,这个时候该如何进行查询呢?使用什么索引技术会比较合适呢?

欢迎在留言区畅所欲言,说出你的思考过程和最终答案。如果有收获,也欢迎把这一讲分享给你的朋友。

Q 极客时间

检索技术核心 20 讲

从搜索引擎到推荐引擎,带你吃透检索

陈东

奇虎 360 商业产品事业部 资深总监



新版升级:点击「 ? 请朋友读 」,20位好友免费读,邀请订阅更有<mark>现金</mark>奖励。

© 版权归极客邦科技所有,未经许可不得传播售卖。 页面已增加防盗追踪,如有侵权极客邦将依法追究其法律责任。

上一篇 12 | 非精准Top K检索:如何给检索结果的排序过程装上"加速器"?

下一篇 14 | 空间检索(下): "查找最近的加油站"和"查找附近的人"有何不同?

精选留言 (6)





一先

2020-04-25

1:

用户量不大的时候:直接可以进行计算具体,这里因为用户的数据是一致在变化的,所以保存的数据结构可以使用树和跳表,都可以在 log(n)的时间复杂度中进行查询用户量很大的时候,可以使用倒排索引,以区域的 key 建倒排索引2:这里可以利用区域编码的特性,在同一大区域下的小区域的前缀是一样的...

作者回复: 回答得很清晰!

第一个问题,树和跳表都可以,都支持动态修改,并且支持范围查询,可以在log n时间复杂度内

完成查询。如果用户量变大,又希望查询效率高。可以用倒排索引。

第二个问题,查询周边两圈就可以了。这样相信你能更好地理解Geohash的原理。当然,还有更多灵活的查询方式,我们下一讲再介绍。



范闲

2020-04-27

1.小数据量怎么做都可以.大数据量倒排索引+跳表,倒排加速

2.扩大查询范围,可以将GeoHash的编码减少一位。如果一开始是6位,可以变成5位去 查。

作者回复: 回答得很简明扼要。重点把握得不错。





一步

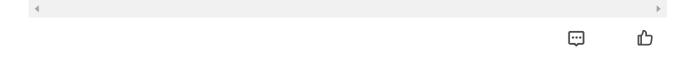
2020-04-25

这里 GeoHash 编码字符串的长度和 选定几个比特位作为一个单元和编码方式有关

这里是默认 选5个比特位作为一个单元 和 使用 base32 进行编码吗?

作者回复: 是的。字符串长度和选择几个比特位作为编码单元是相关的。

一般来说,对于Geohash,我们选择5个比特位作为一个单元,使用base32编码。





qinsi

2020-04-24

把地球的球体表面投影到平面的话,相同Geohash编码长度对应的覆盖区域的大小会随着 纬度高低变化的吧

作者回复: 你这个问题很好。的确是这样的,由于地球是球面,直接用经纬度划分格子的话,高纬度地区和低纬度地区的一个格子的范围是不同的。这里其实存在一个误差。因此,真要精准估计区域范围的话,我们应该每隔一个经度或者纬度就累加一个偏差值才对。

不过,在查找附近的人的这类需求上,本来就是非精准检索,因此这个范围表更多是一个参考。帮助我们快速地决定需要使用的Geohash的长度。如果对精度有要求的话,可以按照按文中的思路,扩大范围,减少一个编码长度,取出更大范围的候选集进行精准计算。



那时刻

2020-04-24

问题1. 如老师讲过的,在用户量不大的情况下可以采用堆排序对全部用户排序,得到结果。而当用户量增大的时候,需要对二维空间进行编码的方式来解决。区别在于数据量小的情况堆排序可以解决问题,而且不需要额外的空间。当时数据量大的情况,时间复杂度增加,需要来增加空间复杂度,也就是对于空间位置进行二分编码的方式,来降低时间复杂度。…

展开~

作者回复:问题1:数据量小的时候怎么做都行。如果出于节约空间的角度出发,用数组和链表(跳表)都可以。这样也可以做二分查找,效率也不算差。当数据量大的时候,如果觉得二分查找还不够快,那么还可以建立倒排索引,直接以编码作为key。

问题2:不错,我们是可以扩展周边区域就可以了。不过如果只扩展周围一圈的邻接区域,那么扩展半径只是4.9公里。如果我希望的扩展半径是10公里,你会怎么做呢?





夜空中最亮的星(华仔...

2020-04-24

干货满满, 很受益

展开~

