Numeric Doc Values

本篇文章只是介绍NumericDocValues在.dvd、.dvm文件中的数据结构,NumericDocValues的应用跟概念介绍不会在本篇文章中赘述,大家可以参考官方文档给出的介绍。.dvd、.dvm文件存放了所有DocValues的信息,所以如果在索引阶段,还添加了其他DocValues的Document,那么他们在.dvd、.dvm文件中的布局如下图:图1:

.dvd

Header	SortedDocValues	SortedSetDocValues	SortedNumericDocValues	BinaryDocValues	NumericDocValues	Footer
--------	-----------------	--------------------	------------------------	-----------------	------------------	--------

DocValues之间的前后关系则是根据IndexWriter的添加对应的域的先后关系来确定。同理在.dvm文件中,不赘述。

预备知识

在详细介绍数据结构前,先介绍在处理NumericDocValues的过程中会碰到的一些知识点。

固定bit位

源码中采用固定bit位个数来存放每一个域值,利用公式 (max - min) / gcd 来计算出存储每一个域值需要的固定bit位个数。其中max是最大的域值,min是最小的域值,gcd为所有域值的最大公约数。

gcd (greatest common divisor,最大公约数)

使用gcd的目的在于存储域值时,尽可能的降低空间占用。

例子

3个域值分别是 150、140、135,不使用gcd的情况下,按照公式(max - min)的计算出存储每一个域值 需要的固定bit位个数,那么 150 - 135 = 15, 15的二进制表示为 0b00001111 即每个域值需要固定的4个bit位来存储。

如果我们先求出150、140、135的最大公约数,即最大公约数为5,然后按照(\max - \min) / \gcd c来计算每个域值需要的固定 \min 位个数,即(150 -135) / 5 = 3,3的二进制表示为0 \min 000000011,那么每个域值需要的固定 \min 01位个数只要2个即可,所以实际存储的3个域值的按照公式(\min 01) / \min 02位 的结果为 3 ((150 -135) / 5 = 3)、1 ((140 -135) / 5 = 1)、0,((135 -135) / 5 = 0)。 \max 0200、 \min 10位会保存到。 \min 10位会保存到。 \min 110位会保存到。 \min 110位会保存到。 \min 1110位会保存到。 \min 1110位会保存到。 \min 1110位会保存到。 \min 11110位会保存到。 \min 11110位会保存到的数。 \min 11110位会保存到。 \min 11110位会保存到。 \min 11110位会保存到。 \min 11110位会保存到。 \min 11110位会保存到。 \min 11110位会保存到。 \min 11110位会保存和的数。 \min 11110位会保存到的数。 \min 11110位会保存和的数。 \min 11110位会保存和数。 \min 11110位会保存和数。

按块处理域值

在处理域值时,会分为 **单个block** (SingleBlock) 或 **多个block** (MultipleBlocks) 来存储域值,这么做的目的也是为了尽可能降低空间的使用。 当需要处理的域值个数超过 16384 (NUMERIC_BLOCK_SIZE)个时,Lucene会判断采用 多个block存储是否会减少空间的使用。

例子

使用单个block存储域值

考虑这么一种情况,如果待处理的域值个数为16644个(16384 + 260),如果前16384个域值的取值要么是3,要么是4,并且剩余的260个域值的值都为大于2000的且各不相同的值,并且最大值为3000。很明显这16644个域值的gcd为1,所以根据($\max - \min$) / gdc,存储每一个域值需要的bit位个数为(3000 - 3) / 1 = 2997,2997的二进制位为0b00001011_10110101,即每一个域值需要占用12个bit位。这个例子将所有的域值当成一个block进行处理。

使用多个block存储域值

当待处理的域值个数达到16384个时,先将这些值作为一个block处理,由于这16384个域值不是3就是4,所以很明显gcd的值为1,所以根据(max - min) / gdc,存储每一个域值需要的bit位个数为(4 - 3) / 1 = 1,1的二进制位为0b1,即每一个域值只要占用1个bit位。最后剩余的260个域值按照一个block处理,并且同样地按照(max - min) / gdc计算每一个域值需要的bit位个数。

域值种类个数小于256的优化

这种优化的目的还是处于尽可能减少空间的使用。 满足的优化的条件需要两点:

第一点: 待处理的域值种类个数(不是域值的个数)不超过256。

至于为什么是256这个值, 我没有参透~不好意思。

第二点:预先计算判断优化后的空间使用量是否能小于优化前

优化后的域值存储方式与非优化的方法截然不同、下面通过特定的例子来介绍

例子

待处理的域值有 5、6、5、6、3000, 域值种类个数为 3, 即5、6、3000。

不优化存储

根据公式 (max - min) / gcd,计算出存储每一个域值需要的固定bit位个数, (3000 - 5) / 1 = 2995, 2995的二进制为0b00001011_10110011,即存储每一个域值需要12个bit位。最后将域值存放到dvd文件中。

优化存储

优化步骤如下:给每一种域值一个编号,在源码中,对3种域值进行排序,然后赋予每一种域值一个从0 开始的值,如下表:

域值	5	6	3000
编号	0	1	2

接着原本应该将所有域值,即5、6、5、6、3000存放到.dvd文件中,换成对应的编号存放到.dvd文件中,即实际存储到.dvd的值为0、1、0、1、2。并且每个值需要的固定bit位的个数为编号中的最大值,在当前例子中,需要的固定bit位的个数为2,即存储每一个值只需要2个bit位。这种优化的方式需要将域值与编号的对应关系信息存放到.dvm文件中,在读取阶段,先从.dvd文件读取到一个编号,然后根据.dvm中存放的 域值与编号的映射关系,获得最终的域值。

数据结构

dvd

在下图中给出了只有NumericDocValues的.dvd、.dvm文件的数据结构。图2:

.dvd

Header	DocldData	FieldValues	Footer
--------	-----------	-------------	--------

DocIdData描述了包含NumericDocValues数据的文档号的信息。 FieldValues描述了域值信息。

DocIdData

如果IndexWriter添加的document中不都包含当前域,那么需要将包含当前域的文档号记录到 DocIdData中,并且使用IndexedDISI类来存储文档号,IndexedDISI存储文档号后生成的数据结构单独 的作为一篇文章介绍,在这里不赘述,看这里。

FieldValues

单个block存储域值

单个block存储方式又根据是否采用了 域值种类个数小于256的优化 生成两种数据结构。

优化

正如上文中的说明,优化后的域值存储方式,实际存储的是域值对应的编号,然后采用PackedInt对编号进行编码存储。PackedInt编码后的FieldValues格式在这里不赘述,在<u>BulkOperationPacked</u>中介绍了其中一种压缩方法。

未优化

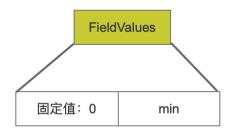
未优化的域值存储方式,只能根据 (v - min) / gcd 公式将域值存放到FieldValues中, 其中v是待存储的域值,min为所有域值的最小值,上文中的预备知识介绍了为何使用 (v - min) / gcd 公式。同样的采用PackedInt对域值进行编码存储。

多个block存储域值

多个block存储方式根据域值是否都是一样生成两种数据结构。

域值都相同

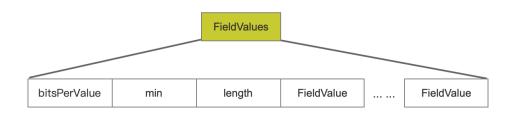
图3:



由于域值都相同,只要往.dvd文件中写入一个固定的标记值0跟其中一个域值即可。

域值不都相同

图4:



bitsPerValue

存储每一个域值需要的bit位的个数。

min

实际存储到.dvd文件的域值是经过 (v - min) / gcd 公式计算后的值,所以这里要记录当前block中min值,在读取阶段用来解码域值。对于每一个block,min的值可能会不同,但是gcd的值通过所有域值计算出来的,所以不用在每一个block中存储gcd。gcd的值记录在.dvm文件中。

length

length用来描述在读取阶段需要往后读取的字节区间,这个字节区间内包含了当前block的所有域值信息。

FieldValue

当前block中的所有域值,并且使用了 PackedInt进行编码存储。

dvm

图5:

.dvm

Header	FieldNumber	DocvaluesType	DocIdIndex	NumValues	NumBitsPerValueMeteData	NumBitsPerValue	min	gcd	FieldValuesIndex	Footer

FieldNumber

域的编号。

DocValuesType

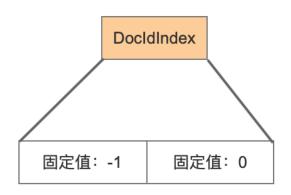
Docvalues的类型,本文中,这个值就是 NUMERIC。

DocIdIndex

DocIdIndex是对.dvd文件的一个索引,用来描述 .dvd文件中DocIdData在.dvd文件中的开始跟结束位置。

情况1:

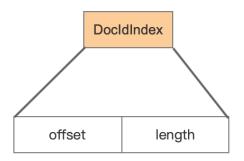
图6:



如果IndexWriter添加的document中都包含当前域,那么只需要在DocIdIndex中添加标志信息即可。

情况2:

图7:



如果IndexWriter添加的document中不都包含当前域,那么.dvd文件中需要将包含当前的域的文档号信息都记录下来。

offset

.dvd文件中存放文档号的DocIdData在文件中的开始位置。

length

length为DocIdData在.dvd文件中的数据长度。

在读取阶段,通过offset跟length就可以获得所有的DocIdData数据。

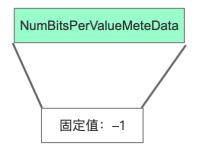
NumValues

当前域的域值个数。

NumBitsPerValueMeteData

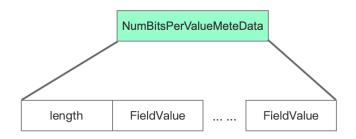
情况1

如果处理的域值都是相同的,那么只要写入标志信息即可。 图8:



情况2

如果处理的域值满足上文介绍的 域值种类个数小于256的优化。 图9:



length

域值的种类的个数。在上文中,我们给出的例子是 5、6、5、6、3000, 那么length的值就是3。

FieldValue

上文中我们提到,在·dvm文件中需要保存 域值跟编号 的映射关系,在上面的例子中,FieldValue的分别会存放,5、6、3000的域值(原始域值存储)。在读取阶段,根据读取先后顺序,给每一个域值一个从0开始计数的一个编码值,就可以获得 域值跟编号 的映射关系。

NumBitsPerValue

存储每一个域值需要的固定bit位个数。

min

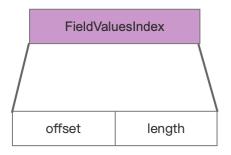
用于对编码的域值进行解码。

gcd

用于对编码的域值进行解码。

FieldValuesIndex

FieldValuesIndex是对.dvd文件的一个索引,用来描述 .dvd文件中FieldValues在.dvd文件中的开始跟结束位置。 图10:



offset

.dvd文件中存放文档号的FieldValues在文件中的开始位置。

length

length为FieldValues在.dvd文件中的数据长度。

在读取阶段,通过offset跟length就可以获得所有的FieldValues数据。

结语

NumericDocValues的索引文件数据结构相对SortedDocValues比较简单。之前介绍的
<u>SortedDocValues(上)</u>的文章会在以后进行重写,内容保持跟本篇文章一致。 大家可以看我的源码注 释来快速理解源码,地址在这里: <u>https://github.com/luxugang/Lucene-7.5.0/blob/master/solr-7.5.0/lucene/core/src/java/org/apache/lucene/codecs/lucene70/Lucene70DocValuesConsumer.java</u>

点击下载Markdown文件