文档的增删改(下)(part 3)

本文承接文<u>档的增删改(上)、文档的增删改(中)、文档的增删改(下)(part 1)、文档的增删改(下)(part 2)</u>继续介绍文档的增删改,是文档的增删改系列的最后一篇文章,另外下文中如果出现未展开介绍的变量名,说明在先前的文章中已经给出介绍,不赘述。

预备知识

三个重要的容器对象

以下介绍的几个容器对理解添加/更新跟flush是并行操作、索引占用内存大小控制起关键的作用。

fullFlushBuffer

定义如下:

```
private final List<DocumentsWriterPerThread> fullFlushBuffer = new ArrayList<>
();
```

当全局flush触发时,意味着该flush之前所有添加的文档都在该flush的作用范围内,那么需要将DWPTP中所有持有DWPT对象引用,并且DWPT的私有变量numDocsInRAM 需要大于0 (numDocsInRAM 的概念在文档的增删改(下)(part 2)已介绍),即该DWPT处理过文档的所有ThreadState置为flushPending,他们所持有的DWPT随后将其收集到的索引信息各自生成一个段,在此之前DWPT先存放到fullFlushBuffer链表中。

blockedFlushes

定义如下:

```
private final Queue<BlockedFlush> blockedFlushes = new LinkedList<>();
```

在介绍blockedFlushes前,先补充一个ThreadState的知识点,ThreadState类实际是继承了可重入 锁ReentrantLock类的子类:

```
final static class ThreadState extends ReentrantLock {
   ...
}
```

在文档的增删改(中)的文章中我们知道,一个线程总是从DWPTP中获得一个ThreadState,然后执行添加/更新文档的操作,当成功获得ThreadState,该线程就获得了ThreadState的锁,直到处理完文档后才会释放锁。如果在处理文档期间(未释放锁),有其他线程触发了全局的flush,并且ThreadState中持有的DWPT对象达到了flush的条件(见文档的增删改(中)中介绍ThreadState失去DWPT引用的章节),那么该DWPT会被添加到blockedFlushes中,并且在blockedFlushes中的DWPT

优先 fullFlushBuffer中的所有DWPT去执行doFlush()(每个DWPT中收集的索引信息生成索引文件,或者说生成一个段)。

为什么blockedFlushes中的DWPT优先执行doFlush(),这个问题可以拆分两个小问题:

- 为什么要优先执行doFlush():该ThreadState被置为flushingPending状态,其中一种情况是因为某个DWPT添加/更新文档数量达到阈值maxBufferedDocs(用户设定通过indexWriterConfig设定文档个数作为flush的条件),由于仅仅是通过文档个数来控制flush,而不考虑这些文档对应的索引信息总量,所以可能会出现及时文档个数很小,但是占用的内存很大的情况,无法估计实际的内存占用,为了安全起见,所以该DWPT必须优先flush,正如源码中的注释说道:only for safety reasons if a DWPT is close to the RAM limit,而如果通过indexWriterConfig设定通过ramBufferSizeMB作为flush的条件时,由于能掌握索引占用的内存量,无需通过这种方式来优先执行doFlush()
- 为什么使用一个额外的队列blockedFlushes存放该DWPT: 为了能保证blockedFlushes中的DWPT 能优先添加到flushQueue中,这里先简单的提一句,具体的原因在介绍flush时候会展开,这里留个坑,称为一号坑

blockedFlushes除了上述描述的作用外,在另一种情况下的也需要暂时存放DWPT,并且该DWPT 同样需要优先执行,但并不是因为安全问题,这里先不展开,在介绍flush时会解释,同样地留个坑,称为二号坑。

flushingWriters

定义如下:

private final IdentityHashMap<DocumentsWriterPerThread, Long> flushingWriters =
new IdentityHashMap<>();

flushingWriters容器的key为DWPT的引用,value为DWPT收集的索引信息占用的内存大小,flushingWriters中元素的个数描述了当前待flush的DWPT的个数,所有元素的value的和值描述了当前内存中的flushBytes(flushBytes的概念在文档的增删改(下)(part 1)已经介绍)。

flushQueue

flushQueue的定义如下:

```
private final Queue<DocumentsWriterPerThread> flushQueue = new LinkedList<>();
```

flushQueue中存放了待执行doFlush()的DWPT集合。

fullFlushBuffer、blockedFlushes、flushingWriters、flushQueue之间的关联

当全局flush触发,fullFlushBuffer跟blockedFlushes中DWPT都会被添加进flushQueue,触发全局flush的线程总是 只从 flushQueue中依次取出每一个DWPT,当执行完doFlush()的操作后,将该DWPT占用的内存大小从flushingWriters中移除,这里只是简单的概述下,详细的过程在介绍flush时展开。

flushDeletes

flushDeletes的定义如下:

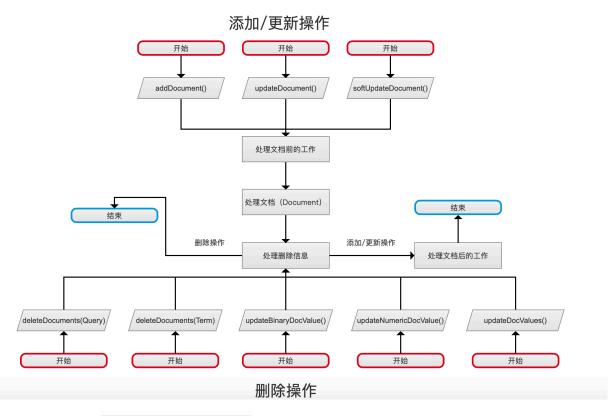
```
final AtomicBoolean flushDeletes = new AtomicBoolean(false);
```

每当将删除信息添加到DeleteQueue后,如果DeleteQueue中的删除信息使用的内存量超过ramBufferSizeMB,flushDeletes会被置为true。

文档的增删改流程图

我们继续介绍最后的 删除文档的 处理删除信息 与添加/更新文档的 处理文档后的工作 的流程点,添加/更新文档的 处理删除信息 的内容已经在文档的增删改(下)(part 2)介绍了。

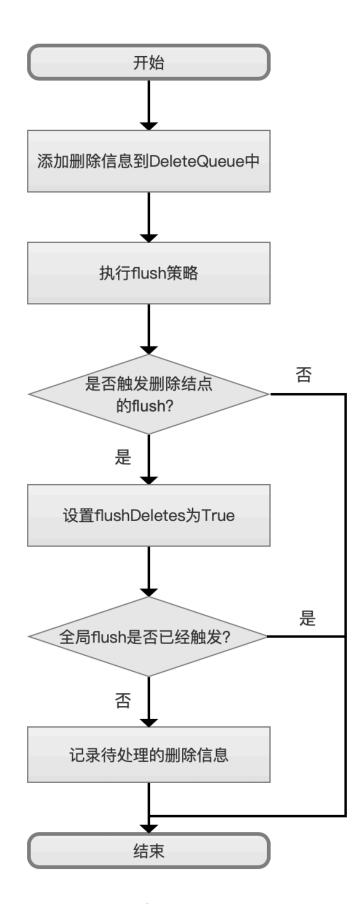
图1:



删除文档之处理删除信息

删除文档即deleteDocuments(Querys)、deleteDocuments(Terms),不同于添加/更新文档,删除文档没有DWPT的概念,即没有私有DeleteSlice的概念。

图2:



添加删除信息到DeleteQueue中

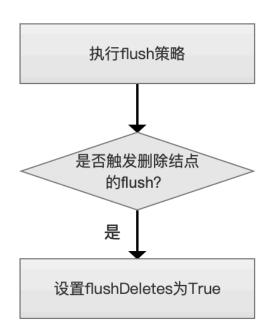
图3:

添加删除信息到DeleteQueue中

在<u>文档的增删改(下)(part 2)</u>中我们已经介绍了如何将一个删除信息添加到DeleteQueue中,故这里不赘述。

执行flush策略,设置flushDeletes

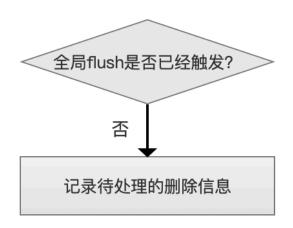
图4:



如果更新文档、删除文档的操作较多,堆积的删除信息占用的内存也不能被忽视,所以在添加到 DeleteQueue后,需要判断DeleteQueue中的删除信息大小是否超过 ramBufferSizeMB(ramBufferSizeMB描述了索引信息被写入到磁盘前暂时缓存在内存中允许的最大使 用内存值,可以通过LiveIndexWriterConfig自定义配置),如果超过那么设置flushDeletes为True。

记录待处理的删除信息

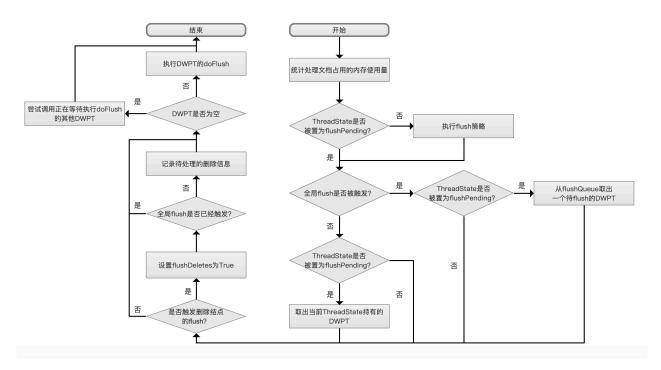
图5:



如果此时其他线程已经触发了全局flush,那么该线程会处理删除信息,故当前线程就不用重复的处理删除信息了,否则将删除信息添加到 待处理队列 中,生成一个事件,之后IndexWriter会处理该事件,待处理队列 跟事件的概念在介绍flush时候会展开。

添加/更新之处理文档后的工作

图6:



点击查看大图

统计处理文档占用的内存使用量

图7:

统计处理文档占用的内存使用量

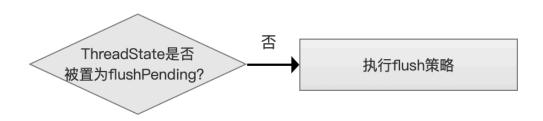
DWPT处理完一篇文档后,需要将这篇文档对应的索引信息占用的内存添加到全局的flushBytes或activeBytes,如果ThreadState被置为flushPending了,那么添加到flushBytes,否则添加到activeBytes。

为什么在这个流程点,ThreadState可能是flushPending的状态:

这种情况只发生在索引占用的内存(包括删除信息)达到ramBufferSizeMB的情况,如果线程1中的ThreadState处理完一篇文档后,索引占用的内存超过阈值,那么会从DWPTP中找到一个持有DWPT,并且该DWPT收集的索引信息量最大的ThreadState,将其置为flushPending,如果此时正好线程2开始执行添加/更新的操作,那么可能会从DWPTP中取出该ThreadState。

执行flush策略

图8:



如果当前的ThreadState没有被置为flushPending(内存索引未达到ramBufferSizeMB前ThreadState都是flushPending为false的状态),那么需要执行flush策略,目前Lucene7.5.0中有且仅有一种flush策略: FlushByRamOrCountsPolicy。用户可以实现自己的flush策略并通过IndexWriterConfig自定义设置。

flush策略用来判断执行完增删改的操作后,是否要执行flush,这里的介绍是对<u>文档的增删改</u> (中)的补充:

- 添加操作:如果设置了flushOnDocCount,那么判断DWPT处理的文档个数是否达到maxBufferedDocs,满足条件则将ThreadState置为flushPending,否则判断activeBytes与deleteRamByteUsed的和值是否达到ramBufferSizeMB,如果达到阈值,那么从DWPTP中找到一个持有DWPT,并且该DWPT收集的索引信息量最大的ThreadState,将其置为flushPending。
- 删除操作:判断deleteRamByteUsed是否达到ramBufferSizeMB,满足条件则另flushDeletes为true

● 更新操作: 更新操作实际是执行删除跟添加的操作

另外每一个DWPT允许收集的索引信息量最大值为perThreadHardLimitMB(默认值为1945MB),当达到该阈值时,ThreadState会被置为flushPending,同样的可以通过IndexWriterConfig自定义设置,所以即使ramBufferSizeMB设置的很大时,也有可能因为达到了perThreadHardLimitMB而自动触发flush。

将当前ThreadState持有的DWPT添加到blockedFlushes中

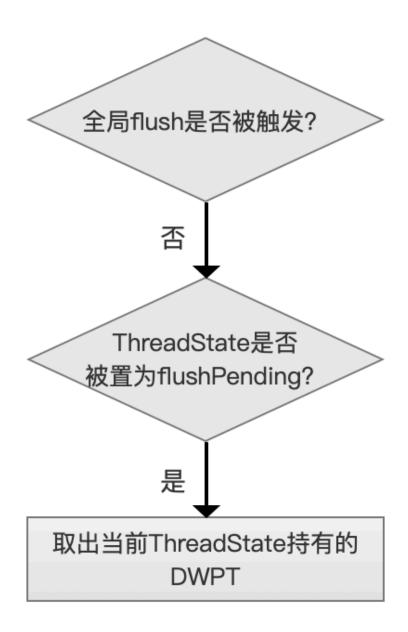
图9:



此时其他线程触发了全局flush,那么当前ThreadState如果没有被置为flushPending,说明其持有的DWPT没有达到flush的条件,ThreadState在随后释放锁后,其DWPT会被其他线程添加到fullFlushBuffer中,等待执行doFlush(),否则该DWPT被添加到blockedFlushes中,然后从flushQueue中取出一个DWPT,目的就是尽可能先让flushQueue中的DWPT执行doFlush(),只有这样,blockedFlushes中的DWPT才能随着尽快执行doFlush()。

取出当前ThreadState持有的DWPT

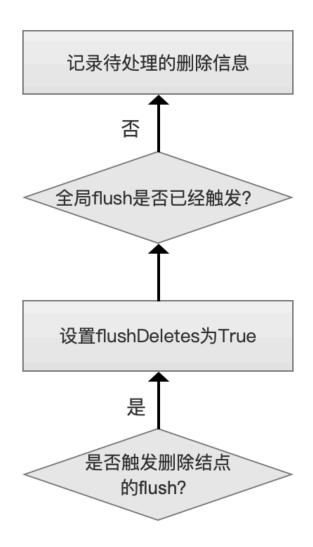
图10:



全局flush未被触发,如果当前ThreadState被置为flushPending,那么取出其持有的DWPT,在随后执行doFlush()操作。

处理删除信息

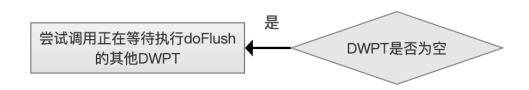
图11:



添加/更新操在处理完文档后,需要跟删除操作之处理删除信息一样,因为更新操作、其他线程的删除操作都会改变DeleteQueue。这一段逻辑在上文中已介绍,不赘述。

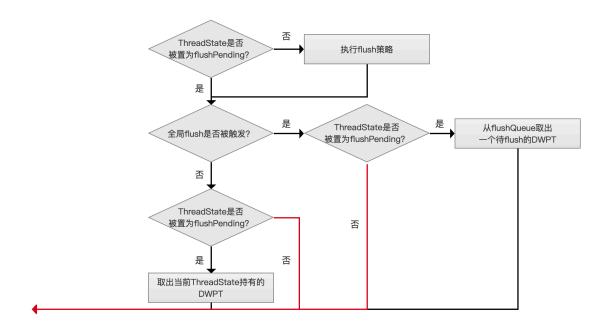
DWPT为空的情况

图12:



这里的描述不太好,在上面的流程中DWPT收集的索引信息未达到flush要求,故不需要处理该 DWPT,故描述为DWPT为空,下图中的红线是DWPT为空的流程线。

图13:

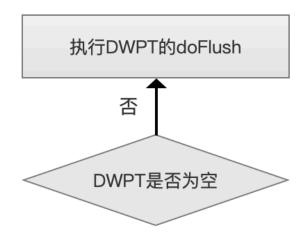


如果DWPT为空,那么我们这个线程需要"帮助"(help out)那些已经可以生成一个段的DWPT执行doFlush()。帮助的方式是先尝试从flushQueue中找到一个DWPT,如果没有,那么从DWPTP中找,前提是其他线程没有触发全局flush,因为在全局flush的情况下,执行全局flush的线程会去DWPTP中找到所有已经收集过文档的DWPT,无论DWPT对应的ThreadState是否被置为flushPending,所以如果此时能从DWPTP中得到一个被置为flushPending的ThreadState,说明在其他线程中的ThreadState持有的DWPT刚刚执行完添加文档的任务,就被当前线程"抢夺"了DWPT,让DWPT提前执行了doFlush()。在DocumentsWriterFlushControl.java的tryCheckoutForFlush()方法抢夺了"DWPT"。方法定义如下:

```
synchronized DocumentsWriterPerThread tryCheckoutForFlush(
    ThreadState perThread) {
    return perThread.flushPending ? internalTryCheckOutForFlush(perThread) :
null;
}
```

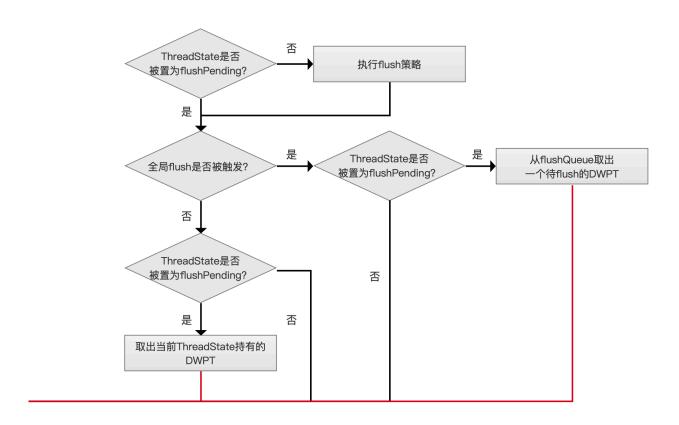
DWPT不为空的情况

图14:



DWPT不为空也就是下图中的两种情况,那么随后执行DWPT的doFlush():

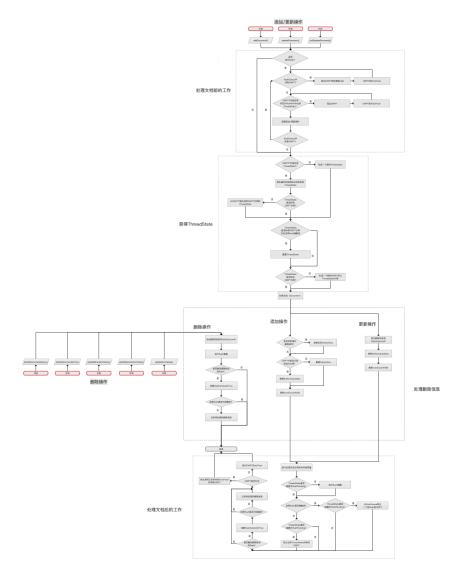
图15:



完整的单文档操作流程图

结合前几篇文章,单文档操作的流程图如下:

图16:



点击查看大图

结语

文档的增删改系列正式介绍完毕,如果你准备深入源码理解,那么必须结合全局flush的源码一起看,否则有些流程点很难理解,比如说上文中提高的三个容器,还有为什么ThreadState设计成继承可重入锁的类等等。

在下一篇介绍flush的文章中,当前系列的内容还会被反复提及,所以关心flush流程的朋友,需要 先了解文档的增删改的流程。

点击下载附件