文档提交之flush (四)

本文承接<u>文档提交之flush(三)</u>,继续依次介绍每一个流程点。

先给出文档提交之flush的整体流程图:

图1:

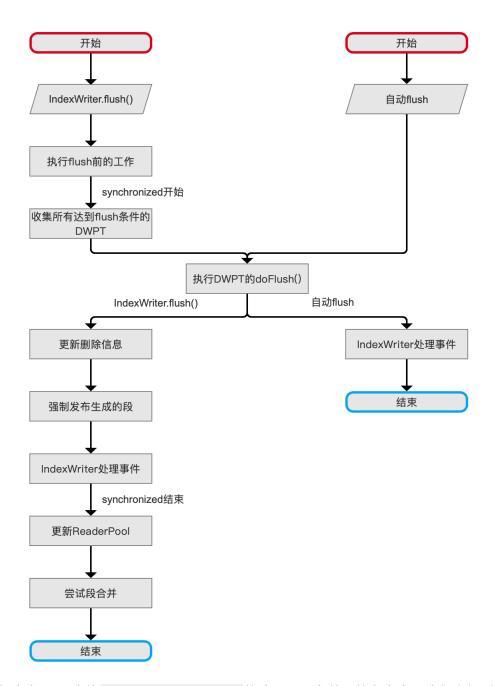
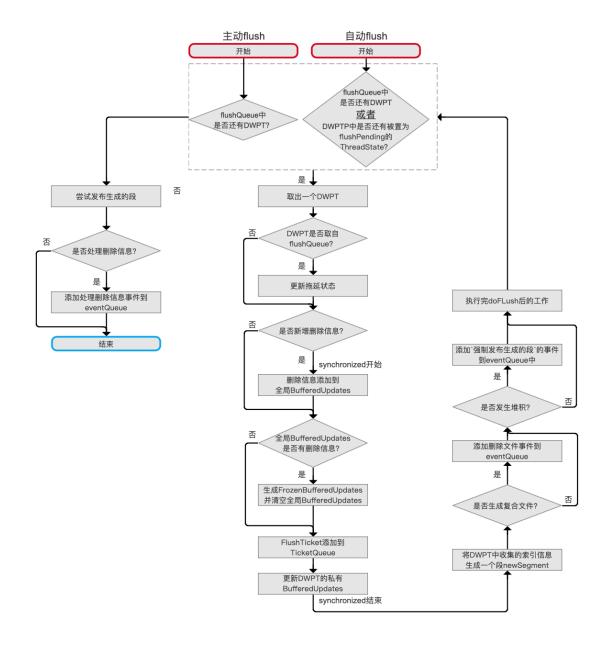


图2是文档提交之flush中的 执行DWPT的doFlush()的流程图,在前面的文章中,我们介绍到了此流程图中将DWPT中收集的索引信息生成一个段newSegment的流程点,在本篇文章中会将执行DWPT的doFlush()中剩余的流程点介绍完毕:

图2:



预备知识

FlushTicket

在<u>文档提交之flush(二)</u>中,我们简单的介绍了FlushTicket类,类中包含的主要变量如下:

```
static final class FlushTicket {
   private final FrozenBufferedUpdates frozenUpdates;
   private FlushedSegment segment;
   ......
}
```

frozenUpdates是一个包含删除信息且作用于其他段中的文档的全局FrozenBufferedUpdate对象(见文档提交之flush(二)),而segment则是图2中的流程点将DWPT中收集的索引信息生成一个段newSegment 执行结束后生成的FlushedSegment对象,它至少包含了一个DWPT处理的文档对应的索引信息、段中被删除的文档信息(<u>FixedBitSet</u>对象)、Sorter.DocMap对象,以上内容在文档提交之

如何处理DWPT未能正确的生成一个FlushedSegment对象的情况:

● 在文档提交之flush(三)中我们了解到,如果DWPT在收集文档索引信息阶段(见两阶段生成索引文件之第一阶段),那么出错的文档的文档号会被标记在索引文件.liv中,而如果DWPT因某种原因(在介绍IndexWriter的异常处理时会展开)导致没有完成图2中的将DWPT中收集的索引信息生成一个段newSegment流程点,那么需要删除该DWPT中的对应的所有索引数据(如果已经生成的索引文件的话)

FlushTicket未能正确生成的会导致哪些情况的发生:

● FlushTicket中的frozenUpdates跟segment,生成这两个对象的过程中,任何的出错都会导致 FlushTicket未能正确生成,这种场景会导致首先DWPT处理的所有文档无法生成一个段,其次如果 frozenUpdates不会空(为什么可能为空,见<u>文档提交之flush(二)</u>),那么它包含的删除信息 就无法作用到索引目录已有的段

Queue<FlushTicket> queue

该队列用来存放FlushTicket对象,每一个DWPT执行doFlush后,都会生成一个FlushTicket对象, 并同步的添加到Queue<FlushTicket> queue中。

Queue<Event> eventQueue

eventQueue队列用来存放事件(Event),Event类是一个添加了@FunctionalInterface注解的类,每一个Event对象用来描述一个函数调用,通过函数调用实现一个事件的执行。

在多线程下,每个线程同步的从eventQueue队列中取出一个事件,即执行该事件对应的函数调用。

在eventQueue队列中,**事件间**(Between Event)执行结束的先后顺序是无法保证的,不过可以 根据**事件内**(Inner Event)的同步机制实现某些**事件间**的同步。

什么时候会添加事件到eventQueue:

- 在文档提交之flush(三)中我们提到,如果通过 IndexWriterConfig.setUseCompoundFile(boolean)设置了使用复合索引文件cfs&&cfe存储文档 的索引信息,那么在生成完复合索引文件后,需要删除那些<u>非复合索引文件</u>,而删除操作就会作为 一个事件会添加到eventQueue中
- 上文中提到DWPT可能无法正确的生成一个FlushedSegment对象,那么需要删除该DWPT中的对应的所有索引数据(如果已经生成的索引文件的话),而删除操作就会作为一个事件会添加到eventQueue中
- 从Queue<FlushTicket> queue中取出每一个FlushTicket去执行某个操作,该操作也会作为一个事件添加到eventQueue中,该操作会在后面的流程中介绍
- 还有一些其他的需要添加到eventOueue会在后面的流程中提及

为什么要将事件添加到eventQueue中处理:

● 在后面的介绍中我们将会了解到,文档提交之flush的整个流程中部分逻辑(包括异常)是可以并 行执行的,如果将逻辑拆分成多个事件,那么可以充分利用多线程来并行的执行这些事件,**其中一 个作用可以使得主动flush的操作能优先、尽快完成**,因为在文档提交之flush(一)中我们知道, 如果flush的速度慢于添加/更新文档的操作,那么会阻塞添加/更新文档的操作。比如说在主动 flush期间,如果此时其他线程触发了自动flush时,那么该线程执行完自动flush后,会去执行 eventQueue中的事件(自动flush的有些操作也会作为事件添加到eventQueue中),基于队列 FIFO的性质,如果此时队列中还有主动flush时添加的事件,那么就可以"帮助"主动flush先尽快完成

● 如果事件之间(Between Event)需要同步,可以通过事件内部(Inner Event)的同步机制来实现,比如说当一个类中的两个方法作为两个事件时,可以通过对象锁synchronized实现同步,不同类中的两个方法可以使用ReentrantLock可重入锁实现同步。在上文中删除非复合索引文件跟从Queue<FlushTicket> queue中取出每一个FlushTicket去执行某个操作就属于可以并行的两个事件(其实两个方法中的部分代码块还是需要同步的)

什么时候会执行eventQueue中的事件:

• 执行了添加事件到eventQueue中的操作的线程最终都会执行eventQueue中的事件,并且直到 eventQueue中不存在事件才会退出

发布(publish)生成的段

发布生成的段的过程描述的是依次从Queue<FlushTicket> queue中取出FlushTicket,将其包含全局删除信息的FrozenBufferedUpdates对象作用到当前索引目录中已有的段的过程,同时还是对FlushedSegment对象进行最终处理的过程,比如找出未处理的删除信息(在文档提交之flush(三)中我们只找出了部分删除的文档)等一些操作,这里先简单的提一下,因为发布生成的段的逻辑篇幅较长,会在下一篇的文章中展开介绍。

发布生成的段 还可以划分成两种类型,即强制发布生成的段 和 尝试发布生成的段 ,图1跟图2中均有该流程点:

在多线程下,多个线程可能同时执行发布生成的段的逻辑,如果线程调用的是尝试发布生成的段,那么当发现有其他线程正在执行发布生成的段的操作,当前线程就不等待,继续执行后面的流程,否则等待其他线程执行结束,即等待Queue<FlushTicket> queue中的所有FlushTicket都被处理结束

源码中是如何实现的:

● 通过tryLock()跟lock()分别实现 尝试发布生成的段 跟 强制发布生成的段

为什么要划分强制发布生成的段和 尝试发布生成的段:

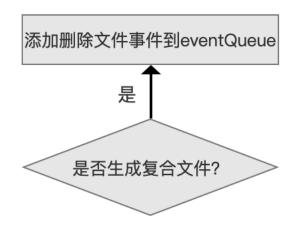
● 为了缓解堆积(backlog)问题。下文中会具体介绍

执行DWPT的doFlush()

继续介绍执行DWPT的doFlush()中的剩余流程点。

添加删除文件事件到eventQueue

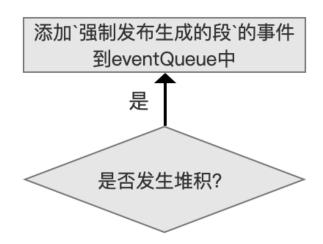
图3:



该流程即将删除非复合索引文件的操作作为一个事件添到eventQueue中,如果此时有其他线程正在处理eventQueue中的事件,那么删除非复合索引文件的操作可能会被马上执行。

堆积(backlog)处理

图4:



发生堆积情况即flush(主动或者自动flush)的速度慢于添加/更新文档的操作,判断是否堆积的条件如下:

ticketQueue.getTicketCount() >= perThreadPool.getActiveThreadStateCount()

其中**ticketQueue.getTicketCount()**描述的是Queue<FlushTicket> queue中FlushTicket的个数,该个数即当前等待flush为一个段的段的个数(可能包含出错的FlushTicket,见下文介绍),而**perThreadPool.getActiveThreadStateCount()**描述的是线程池DWPTP中ThreadState的个数(见文档的增删改(中))

为什么通过上面的方式能判断是否发生堆积:

● 上文中我们知道了FlushTicket的个数即DWPT的个数,又因为在文档的增删改(中)中,我们了解

到,一个ThreadState中持有一个DWPT的引用之后,才去执行文档的添加/更新操作,当DWPT中收集的索引量满足自动flush的条件(见文档的增删改(下)(part 3))后,DWPT进入图1中自动flush的流程点,开始生成一个段,最后释放DWPT对象,而ThreadState对象则是回到DWPTP中,故在单线程下,DWPT的个数总是小于等于DWPTP中ThreadState的个数。在多线程下,ThreadState对象回到DWPTP之后,又有新的线程执行添加/更新的操作,那么ThreadState会再次持有新的DWPT对象去执行任务,如果再次出发自动flush,当flush的速度(即DWPT生成一个段)较慢时,就会满足ticketQueue.getTicketCount() >= perThreadPool.getActiveThreadStateCount()的条件,即发生了堆积

● 上一条中,DWPT满足自动flush后进入生成一个段与ThreadState回到DWPTP体现了flush跟添加/更新文件是并行操作,另外主动flush的情况也是一样的,见文档提交之flush(一)

上文中为什么说Queue<FlushTicket> queue中可能包含出错的FlushTicket:

在文档提交之flush (二) 中我们知道, FlushTicket在成功生成了FrozenBufferedUpdates对象 frozenUpdates之后, FlushTicket就添加到了Queue<FlushTicket> queue中, 此时的FlushTicket 中还没有生成FlushedSegment对象segment, 如果在后续流程中未能正确生成一个 FlushedSegment对象, 那么FlushTicket被认为是未能正确生成的, 即出错的FlushTicket, 当然了如果未能生成FrozenBufferedUpdates对象, FlushTicket就不会被添加到Queue<FlushTicket> queue中

添加 强制发布生成的段 的事件到eventQueue中

发生堆积后,通过该流程点使得所有执行flush的线程必须等待Queue<FlushTicket> queue中所有的FlushTicket处理结束后才能去执行新的添加/更新文档的任务来处理堆积问题。

执行完doFLush后的工作

图5:

执行完doFLush后的工作

到此流程点,我们需要更新几个全局的信息,以下的内容在前面的文章中已经介绍,不详细展开:

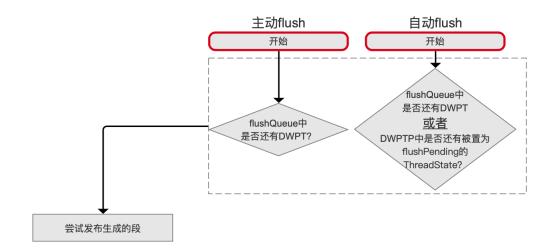
● flushingWriters: 见文档的增删改(下) (part 3)

● flushBytes: 见文档的增删改(下) (part 1)

● 执行updateStallState()方法: 见<u>文档提交之flush(一)</u>

尝试发布生成的段

图6:

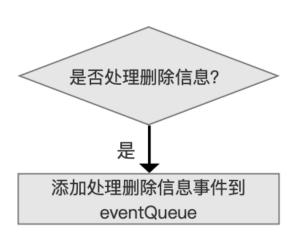


尝试发布生成的段的概念在上文关于发布(publish)生成的段的内容中已作介绍,不赘述,其详细的发布过程在下一篇文章会展开。

- 主动flush: 当flushQueue中的DWPT都处理结束,就可以执行下一个流程点 尝试发布生成的段
- 自动flush:除了满足图6中的条件,另外如果出现堆积问题,那么该线程就不再取新的DWPT执行,目的很明确,即缓解堆积问题

处理删除信息

图7:



当前内存中的删除信息如果超过阈值的一半,那么需要处理删除信息,阈值即通过 IndexWriterConfig setRAMBufferSizeMB设置允许缓存在内存的索引量(包括删除信息)的最大值, 当超过该阈值,会触发自动flush(见文档提交之flush(一))

为什么内存中的删除信息如果超过阈值的一半,需要处理删除信息:

● 触发自动flush的其中一个条件如下所示:

activeBytes + deleteBytesUsed >= ramBufferSizeMB

- 其中activeBytes描述的是当前内存中所有DWPT收集的索引总量,deleteBytesUsed描述的是当前内存中删除信息的总量,ramBufferSizeMB描述的是即允许缓存在内存的索引量的最大值。
- 根据公式可以看出如果不处理删除信息,那么使得触发自动flush的频率更高,这样可能会产生很多的小段(Tiny Segment),即处理删除信息的目的

如何处理删除信息:

● 如图7中所示,执行添加处理删除信息事件到eventQueue 即可,处理删除信息事件实际是将强制发布生成的段作为一个事件添加到eventQueue中。

为什么通过 强制发布生成的段 能用来处理删除信息

● 使得所有执行flush的线程必须等待Queue<FlushTicket> queue中所有的FlushTicket处理结束后才能去执行新的添加/更新文档、以删除的任务,放慢自动flush的速度

结语

至此我们介绍完了图1中逻辑相对最复杂的执行DWPT的doFlush()的流程。

点击下载附件