构造IndexWriter对象(三)

构造一个IndexWriter对象的流程总体分为下面三个部分:

- 设置索引目录Directory
- 设置IndexWriter的配置信息IndexWriterConfig
- 调用IndexWriter的构造函数

大家可以查看文章<u>构造IndexWriter对象(一)、构造IndexWriter对象(二)</u>来了解前两部分的内容,我们接着继续介绍最后一个部分,即调用IndexWriter的构造函数。

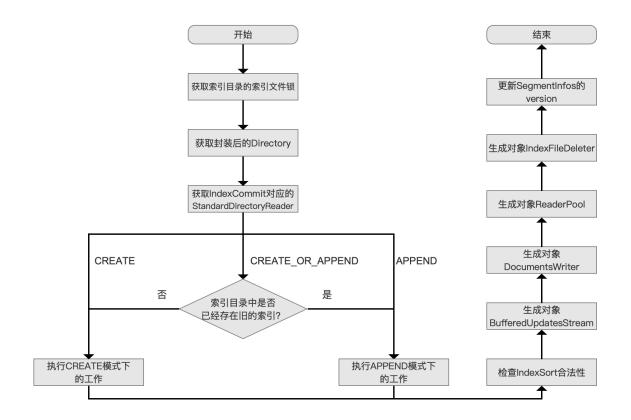
IndexWriter类有且仅有一个有参构造函数,如下所示:

```
public IndexWriter(Directory d, IndexWriterConfig conf) throws IOException {
    ...
}
```

其中参数d以及conf正是分别由设置索引目录Directory、设置IndexWriter的配置信息 IndexWriterConfig 两部分获得。

调用IndexWriter的构造函数的流程图

图1:



获取索引目录的索引文件锁

图2:

获取索引目录的索引文件锁

该流程为Lucene使用索引文件锁对索引文件所在的目录进行加锁,使得同一时间总是只有一个IndexWriter对象可以更改索引文件,即保证单进程内(single in-process)多个不同IndexWriter对象互斥更改(多线程持有相同引用的IndexWriter对象视为一个IndexWriter不会受制于LockFactory,而是受制于对象锁(synchronized(IndexWriter))、多进程内(multi-processes)多个对象互斥更改。

更多关于索引文件锁的介绍可以看文章索引文件锁LockFactory。

获取封装后的Directory

图3:

获取封装后的Directory

该流程中我们需要对Directory通过<u>LockValidatingDirectoryWrapper</u>对象进行再次封装, 使得在对索引目录中的文件进行任意形式的具有"破坏性"(destructive)的文件系统操作(filesystem operation)前尽可能(best-effort)确保索引文件锁是有效的(valid)。

索引目录中的"破坏性"的文件系统操作包含下面几个内容:

- deleteFile(String name)方法: 删除索引目录中的文件
- createOutput(String name, IOContext context)方法: 在索引目录中创建新的文件
- copyFrom(Directory from, String src, String dest, IOContext context)方法: 在索引目录中,将 一个文件中的内容src复制到同一个索引目录中的另外一个不存在的文件dest
- rename(String source, String dest)方法: 重命名索引目录中的文件
- syncMetaData()方法: 磁盘同步操作
- sync(Collection<String> names)方法: 磁盘同步操作

获取IndexCommit对应的StandardDirectoryReader

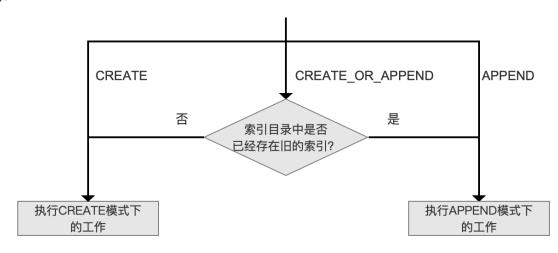
获取IndexCommit对应的 StandardDirectoryReader

如果IndexWriter的配置信息IndexWriterConfig设置了IndexCommit配置,那么我们需要获得描述IndexCommit中包含的信息的对象,即StandardDirectoryReader,生成StandardDirectoryReader的目的在后面的流程中会展开介绍,这里只要知道它的生成时机即可。

IndexCommit的介绍可以查看文章<u>构造IndexWriter对象(一)</u>,而StandardDirectoryReader的介绍可以查看<u>近实时搜索NRT</u>、<u>SegmentReader</u>系列文章,这里不赘述。

根据不同的OpenMode执行对应的工作

图5:



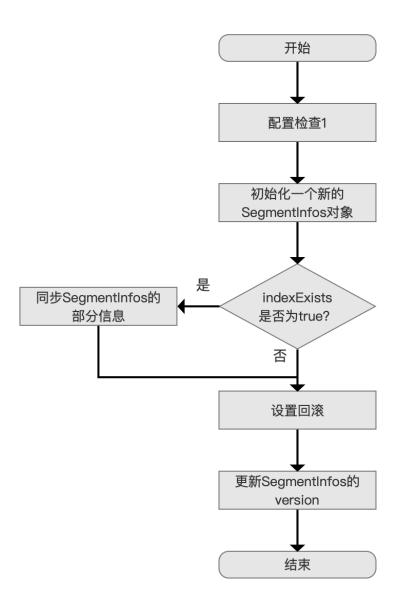
从图5中可以看出,尽管Lucene提供了三种索引目录的打开模式,但实际上只有CREATE跟APPEND 两种打开模式的逻辑,三种模式的介绍可以看文章<u>构造IndexWriter对象(一</u>),这里不赘述。

在源码中,使用一个布尔值indexExists来描述图5中的流程点索引目录中是否已经存在旧的索引? ,如果存在,那么indexExists的值为true,反之为false。indexExists在后面的流程中会被用到。

下面我们分别介绍 执行CREATE模式下的工作 、执行APPEND模式下的工作 这两个流程。

执行CREATE模式下的工作的流程图

图6:



配置检查1

图7:

配置检查1

该流程会检查用户是否正确设置了IndexCommit跟OpenMode两个配置,由于代码比较简单,故直接给出:

```
if (config.getIndexCommit() != null) {
    // 条件—
    if (mode == OpenMode.CREATE) {
        throw new IllegalArgumentException("cannot use
IndexWriterConfig.setIndexCommit() with OpenMode.CREATE");
    // 条件二
    } else {
        throw new IllegalArgumentException("cannot use
IndexWriterConfig.setIndexCommit() when index has no commit");
    }
}
```

上面的代码描述的是在设置了配置IndexCommit之后对OpenMode进行配置检查,其中config指的是IndexWriter的配置信息IndexWriterConfig对象:

- 条件一:如果用户设置的OpenMode为CREATE,由于该模式的含义是生成新的索引或覆盖旧的索引,而设置IndexCommit的目的是读取已经有的索引信息,故这两种是相互冲突的逻辑,Lucene通过抛出异常的方法来告知用户不能这么配置
- 条件二:如果用户设置的OpenMode为CREATE_OR_APPEND,由于通过图5中的流程点索引目录中是否已经存在旧的索引?判断出indexExists的值为false,即索引目录中没有任何的提交,但用户又配置了IndexCommit,这说明用户配置的IndexCommit跟IndexWriter类的有参构造函数中的参数d必须为同一个索引目录

初始化一个新的SegmentInfos对象

图8:

初始化一个新的 SegmentInfos对象

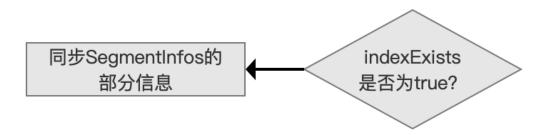
该流程只是描述了生成SegmentInfos对象的时机点,没其他多余的内容。

SegmentInfos是什么:

● SegmentInfos对象是<u>索引文件segment_N以及索引文件.si</u>在内存中的描述,可以看文章<u>近实时搜索NRT(一)</u>中关于流程点 获得所有段的信息集合SegmentInfos 的介绍,这里不赘述

同步SegmentInfos的部分信息

图9:



如果索引目录中已经存在旧的索引,那么indexExists的值为true,那么我们先需要获得旧的索引中的最后一次提交commit中的SegmentInfos中的三个信息,即version、counter、generation:

- version:该值用来描述SegmentInfos发生改变的次数,即索引信息发生改变的次数
- counter: 它跟下划线"_"作为一个组合值,用来描述下一次生成(<u>commit</u>、<u>flush</u>操作)的新段对应的索引文件的前缀值,下图中"_4"、"_5"的4、5即为counter值,该值为一个从0开始的递增值

图10:



generation:用来描述执行提交操作后生成的Segment_N文件的N值,图10中,generation的值为2

上述三个信息在索引文件segment N中的位置如下所示:

图11:



图11中, generation的值通过索引文件Segment_N的文件名来获得。

接着将version、counter、generation同步到刚刚初始化的新的SegmentInfos对象中。

为什么执行同步这三个信息的操作:

● 使得新生成的索引文件不会跟旧的索引文件有一样的名字,即不会覆盖旧的索引文件,那么其他线程可以正常通过IndexCommit读取旧索引执行搜索。

设置回滚

图12:

设置回滚

该流程为回滚的初始化,初始化一个叫做rollbackSegments的链表,该链表的定义如下:

private List<SegmentCommitInfo> rollbackSegments;

如果索引目录中存在旧的索引,那么另旧的索引对应的SegmentInfos对象中的segments对象赋值给回滚内容rrollbackSegments,否则rollbackSegments为null。在执行commit()的过程中,rollbackSegments会被更新为这次提交对应的segments对象。segments对象即图11中所有SegmentCommitInfo在内存中的描述。

更新SegmentInfos的version

图13:

更新SegmentInfos的 version

由于SegmentInfos被同步了version、counter、generation三个信息,说明SegmentInfos发生了变化,那么需要通过更新SegmentInfos的version来描述这次的变化。

为什么要记录SegmentInfos的变化:

● 通过version判断SegmentInfos如果没有发生变化,那么在复用StandardDirectoryReader时可以极大的提高性能,至于为什么能提高性能,以及如何提高性能,在<u>近实时搜索NRT(一)</u>的系列文章中已经介绍,不赘述

结语

基于篇幅,剩余的内容将在下一篇文章中展开。

点击下载附件