# fdx&&fdt

当STORE.YES的域生成了<u>倒排表</u>以后,将文档的域值信息写入到.fdt(field data)、.fdx(field index)文件中。

# 数据结构

### .fdt

图1:

.fdt

Header	ChunkSize	PackedIntsVersion	Chunk		Chunk	DirtyChunkCount	Footer
--------	-----------	-------------------	-------	--	-------	-----------------	--------

### **ChunkSize**

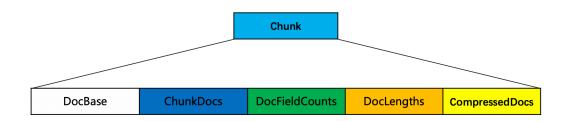
ChunkSize用来描述压缩存储域值信息的方式,后面会详细介绍。

### **PackedIntsVersion**

PackedIntsVersion描述了压缩使用的方式,当前版本中是 VERSION\_MONOTONIC\_WITHOUT\_ZIGZAG。

### Chunk

图2:



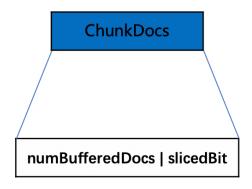
生成一个chunk的条件是 文档个数达到128 或者 所有文档的域值信息的总长度 达到ChunkSize。

### **DocBase**

当前chunk中第一个文档的文档号,因为根据这个文档号来差值存储,在读取的阶段需要根据该值恢复其他文档号。

### **ChunkDocs**

图3:



ChunkDocs是一个numBufferedDocs跟slicedBit的组合值。ChunkDocs = (numBufferedDocs | slicedBit )。

### numBufferedDocs

numBufferedDocs描述了当前chunk中的文档数量。numBufferedDocs是一个≤128的值。

### slicedBit

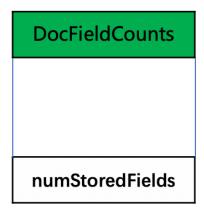
如果待处理的域值信息的长度超过2倍的chunkSize(默认值 16384),那么需要分块压缩,下文会具体介绍。

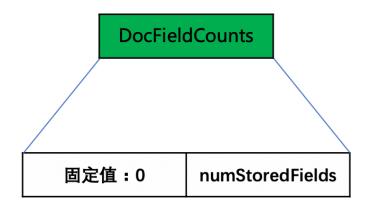
### **DocFieldCounts**

根据chunk中包含的文档个数numBufferedDocs、每篇文档包含的存储域的个数numStoredFields分为不同的情况。

### numBufferedDocs的个数为1

图4:

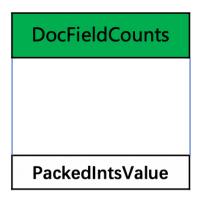




只要存储一个numStoredFields的值就行啦。

numBufferedDocs的个数> 1 并且每篇文档中的numStoredFields不都相同的

图6:



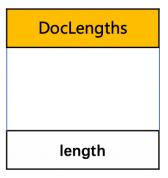
使用PackedInt来存储所有的numStoredFields,这里不赘述了,<u>点击这里</u>可以看其中的一种压缩方式。

### **DocLengths**

同DocFieldCounts类似,据chunk中包含的文档个数numBufferedDocs、每篇文档中域值信息的长度分为不同的情况。

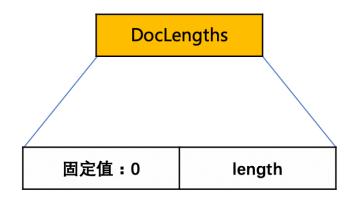
numBufferedDocs的个数为1

图7:

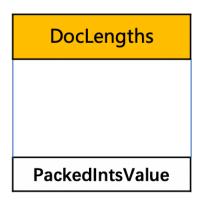


numBufferedDocs的个数 > 1 并且每篇文档中的域值信息长度都是相同的

图8:



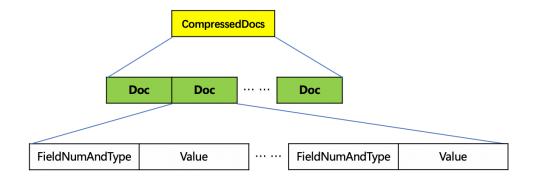
numBufferedDocs的个数 > 1 并且每篇文档中的域值信息长度不都是相同的 图9:



使用PackedInt来存储所有的域值信息长度,这里不赘述了,<u>点击这里</u>可以看其中的一种压缩方式。

### CompressedDocs

图10:



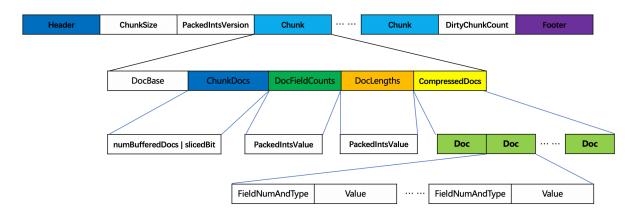
CompressedDocs中使用LZ4算法将域值信息压缩存储。域值信息包含如下内容:

- Doc的个数为chunk中包含的文档个数
- 域的编号
- 域值的类型: String、BinaryValue、Int、Float、Long、Double
- 域值的编号跟域值的类型组合存储为FieldNumAndType
- Value: 域值

## .fdt整体数据结构

### 图11:

### .fdt



上图中是其中一种.fdt文件数据结构。

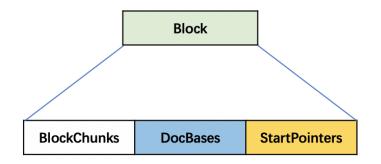
### 图12:

### .fdx

Header PackedIntsVersion Block		Block	Footer
--------------------------------	--	-------	--------

### **Block**

图13:



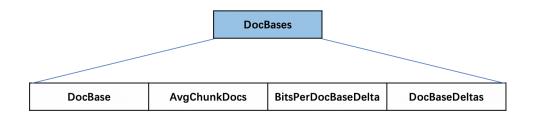
在.fdt中,每当chunk的个数达到1024(blockSzie),在.fdx文件中就会生成一个block,block中的信息作为索引来映射.fdt中的数据区间。

### **BlockChunks**

block中包含的chunk的个数,即1024个。

#### **DocBases**

#### 图14:



DocBases中描述了文档号的信息。

#### **DocBase**

block中第一个文档的文档号。用来在读取阶段,恢复所有chunk中其他被编码的文档号。

### **AvgChunkDocs**

AvgChunkDocs描述了block中平均一个chunk中包含的文档数。

### **BitsPerDocBaseDelta**

BitsPerDocBaseDelta描述了存储文档号的需要固定bit个数。

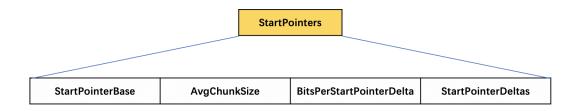
#### **DocBaseDeltas**

一个block中用docBaseDeltas[]数组来存放每个chunk中的文档个数,而每一个chunk中的文档个数是不一样的,出于最大化优化空间存储,不直接对文档数量值进行存储,而是存储差值docDelta。又因为docBaseDeltas[]数组又不能保证数组元素递增,所以不能使用相邻数组元素的差值来作为docDelta,Lucene提供的方法就是计算docBaseDeltas[]中数组元素平均值avgChunkDocs,对每一个数组元素存储一个docDelta的值,docDelta的计算公式为:docDelta = ( docBase - avgChunkDocs \* i), 其中i为数组的下标值,docBase是下标值为i的数组元素前所有的数组元素之和,然后对所有

docDelta使用PackedInts进行压缩编码,即DocBaseDeltas。

### **StartPointers**

图15:



StartPointers中描述了.fdt文件中每一个chunk的索引映射信息。

### **StartPointerBase**

当前block中第一个chunk的索引值。

### **AvgChunkSize**

block中平均每一个chunk的大小。

### **BitsPerStartPointerDelta**

存储每一个chunk大小需要固定bit个数。

### **StartPointerDeltas**

逻辑跟DocBaseDeltas一样,不赘述。

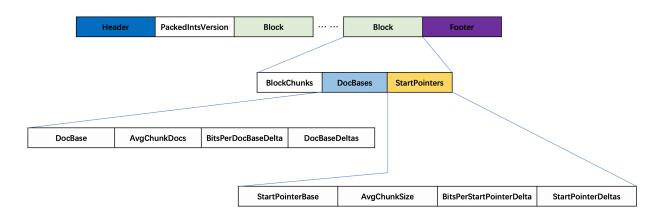
## DirtyChunkCount

chunk的个数。

## .fdx整体数据结构

图16:

### .fdx



# 结语

没啥要讲的。

<u>点击下载</u>Markdown文件