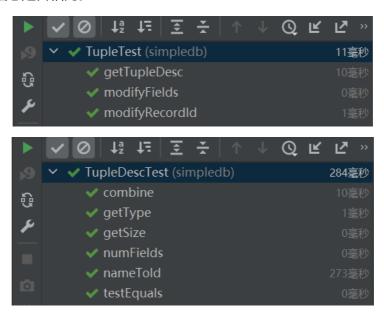
SimpleDB Lab1 实验报告4

实验设计思路

Exercise 1

在 Exercise 1 中,实验要求我们实现 TupleDesc.java 和 Tuple.java 两个类,并通过单元测试 TupleDescTest.java 和 TupleTest.java 。根据实验介绍内容以及代码内的注释,我们可以理解,TupleDesc.java 要实现的就是描述一张表的模式中相关属性的信息,包括属性的名称和类型。而 Tuple.java 中则是描述的每一个元组的内容。

在 TupleDesc.java 中,为了能够保存对于模式中属性的描述,我们采用了 ArrayList 来存储,存储的每一个元素是已经实现好的 TDItem,这个类中包含两个可以访问的属性,分别用来描述属性的名称和类型。对于所有的 get 方法,都需要首先判断所访问的下标是否合法,如果是合法下标再去进行搜索,如果并不是合法下标,则需要抛出 NosuchElementException 的异常。而在所有 equals 方法中,都需要首先判断传入的参数是否为空,判断是否和当前的类型一致,在这些条件都满足的情况下,才能将 Object 对象强制转化成我们所需要的类型,再进一步标胶内部的属性信息是否相同。



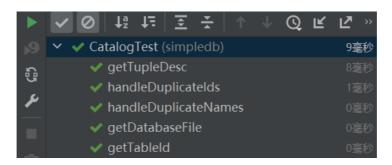
Exercise 2

在 Exercise 2 中,实验要求我们实现 Catalog. java 这个类,这个类是整个数据库中,数据表和模式的一个目录,在整个项目中采用单例模式,即可以认为这是一个全局变量,所有的访问都需要对这一个变量进行。

为了能够存储数据表和模式,我们在这个类中创建了一个 Table 内部类,用来辅助描述表的信息,其中包含了表所在的文件,表的名称,表中的主键以及描述这个表的一个ID。考虑到目录中的信息可能会经常发生增删,为了能够高效完成增删,采用了 LinkedList 来存储 Table 并且由于这个类需要能够提供一个遍历 tableId 的迭代器,因此又增加了一个描述 tableId 的LinkedList,这个链表与存储 Table 的链表在位置上是一一对应的关系。

在向目录中插入一张表的时候,首先考虑到如果表的名字为空,则只能通过 tableId 来判断 当前的表是否和目录中的某一个表一致,如果存在一致,则用新的信息覆盖掉之前的信息。如果 不存在,则在目录的最后插入这张新表,并且要将 tableId 同样加入到对应的链表中。而当考虑 表的名称和标号都是用来描述表的信息的,因此在名字不为空的情况下,需要同时考虑这两个因素,任何一个因素发生冲突都需要覆盖掉当前目录中对应位置的信息。

同样在所有的 get 方法中,都需要判断当前的下标是否是合法位置,否则需要抛出 NoSuchElementException 异常。



Exercise 3

在 Exercise 3 中,实验要求我们实现 BufferPool.java 这个类,这个类是用来描述数据库的缓冲区的状态的,在整个项目中同样采取单例模式,即所有对缓冲区的访问都需要对同一个变量进行操作。

缓冲区负责缓存最近从硬盘中访问到的数据文件,方便下一次访问时快速读取。为了规范, 所有的方法都需要通过缓冲区来读取和访问数据文件,因为只有通过缓冲区读取,才能够将数据 文件从硬盘加载到缓冲区中,否则数据文件并没能够成功进入缓存,下一次访问开销将还是很 大。

在缓冲区中描述了每个页的大小,以及缓冲区所能缓存的最大页数。为了能够方便存储和查找缓冲区中缓存的页,考虑采用 HashMap < PageId, Page> 来存储页,这样就能够在近似O(1)的时间复杂度下查询到在缓冲区中的页信息。

在实现 getPage 方法的时候,首先根据 PageId 查找当前页是否在缓冲区中,如果在则直接返回,如果不在,则需要通过 Catalog 去读取这个页面,并将它加载到缓冲区中,这里要注意, Catalog 的获取要通过 Database.getCatalog() 方法,获取到全局唯一的单例变量。而在 Lab1中,我们并不需要考虑缓冲区满的情况,这个时候我们只需要抛出异常即可,在后续的实验中,会完成页置换的方法。

Exercise 4

在 Exercise 4 中,要求我们实现 HeapPageId.java RecordID.java 和 HeapPage.java 三 各类, HeapPageId.java 中主要描述了某一个页所属于的表以及在表中的位置信息。
RecordID.java 中主要描述了某一个 tuple 所属于的页和在页中的位置信息。而Lab1在 HeapPage.java 中只需要实现一些简单的数据信息的获取方法。

由于在 BufferPool.java 使用了 PageId.java 作为key, 因此需要在 HeapPageId.java 类中实现 hashcode 方法,这里直接调用了Java在 Object 类中提供的 hash 方法,将 tableId 和 pageNum 两个变量同时加入到 hashcode 的计算中。

在 HeapPage. java 中, 计算一个页中有多少元组的时候, 参考公式

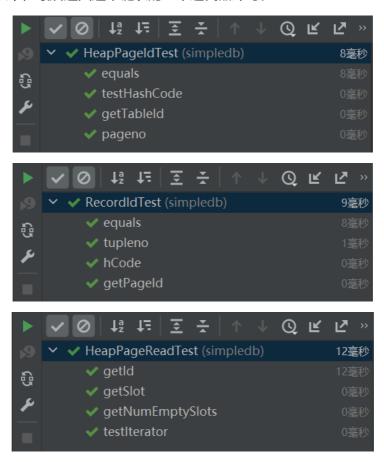
$$\lfloor \frac{PageSize \times 8}{TupleDecs \times 8 + 1} \rfloor$$

在计算头部大小的时候,将每8个bit打包成一个byte进行存储即可,参考公式

$$\lceil \frac{slotNum}{8} \rceil$$

在确定第i个slot是否被占用的时候,需要做一定的转化,首先计算 i/8确定他在head的第几个byte中,然后再根据 $i \mod 8$ 来计算在这个byte中的第几个位置,将这个byte右移后与1做与,判断是否为1即可。

在获取 Tuple 的迭代器时,要注意只需要返回不为空的 Tuple,也就是说,在遍历 tuples数组的时候,要根据下标利用函数 isslotused 判断这个位置是否有 Tuple,如果有再将其加入到一个临时的链表中,最后返回这个链表的一个迭代器即可。

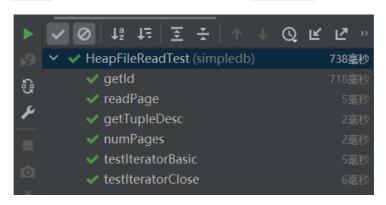


Exercise 5

在 Exercise 5 中,实验要求我们实现 HeapFile.java 这个类,在这个类中保存了在磁盘中的文件和模式的属性信息。在Lab1中只要求实现 readPage 和 iterator 方法。

由于 readPage 方法是底层提供从磁盘文件中读取文件内容的方法,而 BufferPool 中也是通过调用 DBfile.readPage 来读取页内容的,因此,我们需要在这个类中实现从磁盘文件中读取内容的方法。考虑采用 RandomAccessFile 来实现,因为这个方法能够在文件中实现随机读取,在实验中我们只需要读取特定的一个页的内容,因此需要能够随机访问。根据 PageId 中提供的方法获取到这个页在文件中的位置,再通过每个页的大小来确定这个页在文件中的起始位置。然后将页从文件中读入内存。这个过程在 BufferPool 调用相关方法的时候,就能够实现将页加载到缓冲区。

根据文档和注释,我们可以得知,iterator方法想让我们实现一个 DbFileIterator,通过这个迭代器来访问整个文件中的 Tuple。考虑到一个文件中会有多个页,而每个页都可以通过iterator方法获取到遍历这个页中 Tuple 的迭代器,因此考虑采用逐页访问的方法,即每次依次获取文件中的页信息,然后通过iterator方法来访问这个页中的全部 Tuple,如果访问完毕,则判断时候还有下一页,如果有下一页,则获取下一页的iterator然后继续遍历,直到遍历完所有页的所有 Tuple。具体实现方法可以查阅代码中iterator方法中的匿名内部类。



Exercise 6

在 Exercise 6 中,要求我们实现 SeqScan 方法,来将Lab1的全部功能串联起来进行测试。 实验中具体实现的方法都可以通过调用之前的方法来简单实现,并没有复杂的逻辑,再次不再赘述了。

