MiniSQL 实验报告

章启航

3170104343

求是科学班 (计算机) 1701

概论

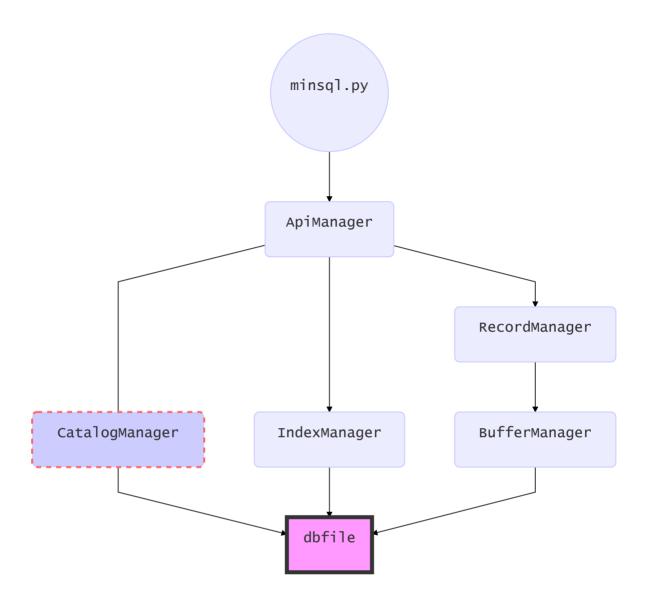
该MiniSQL数据库仿照mySQL数据库设计,使用命令行与用户交互,支持表的建立,删除;索引的建立与删除以及记录的插入,查询与删除。

本实验在 Windows 10 Python 3.6.4 环境下开发。

总体框架

该数据库以minisql.py为入口,包含了 ApiManager, CatalogManager, RecordManager, IndexManager, BufferManager模块。它们各司其职,分工明确,以使程序逻辑清晰高效,降低耦合。

模块名称	功能介绍
minisql.py	整个程序的入口,负责读取命令行键入的命令,进行简单的处理后,对于 select delete insert create drop 调用 ApiManager ;对于 help execfile 执行相应逻辑。
ApiManager	调取CatalogManager中的有关表头的信息,结合处理过后的输入语句,调用IndexManager, RecordManager, CatalogManager提供的相应的接口进行执行。如果中途出现错误(例如用户输入语法不正确,用户试图删除一个不存在的记录),将抛出异常返回minsql.py。
CatalogManager	管理表头信息,包括:所有表的属性的信息,所有表的primary key信息,存在索引的属性的信息。 同时提供接口供外界调用从而获取表格信息。
IndexManager	管理表格中的索引信息,对于每一个索引维护一颗B+树。 对于B+树,提供创建、插入与删除操作。
RecordManager	管理记录表中的数据文件。主要功能包括数据记录的插入、删除与读取(调用 BufferManager中的相应方法)。同时也提供了一个根据条件进行选择打印数据的函数 以及一个根据条件进行选择删除数据的函数供ApiManager中的相应功能调用。
BufferManager	与真实的数据文件进行交互。为 RecordManager 提供写入数据、删除数据和读取数据的接口。同时为了提升程序运行效率,减少与硬盘IO的次数,该模块维护了一个缓冲区,利用 LRU 的思想来对数据进行管理。



各个模块具体功能与接口

minisql.py

1. 创建一个继承自cmd.Cmd的类miniSQL。cmd是python的一个库,它为实现命令行解释器提供了一个简单的框架。cmd.Cmd类便是命令行解释器的基类,它提供了很多基础的方法,因此我将自己的解释器继承它。

```
class miniSQL(cmd.Cmd):
   intro = 'Welcome to the MiniSQL database server.\nType help or ? to list
commands.\n'

def init(self):
    ApiManager.api.init()
```

```
def finalize(self):
       ApiManager.api.finalize()
   def emptyline(self):
       pass
   def do_execfile(self, line):
       with open(line.rstrip(';')) as f:
           content = [line.rstrip('\n') for line in f]
            for command in content:
                self.default(command)
   def do_quit(self, line):
       self.finalize()
       print('goodbye')
       sys.exit()
   def help_insert(self):
   def help_create(self):
   def help_drop(self):
   def help_select(self):
   def help_delete(self:
   @clock
   def default(self, line):
       args, symbol = line, line.split()[0]
       if (symbol not in
['select','create','drop','insert','delete','quit','execfile']):
            print('Unrecognized command.')
            return
       while (args.find(';')==-1):
           print('.....>',end='')
           args += (' '+input())
       try:
           args = args.replace('>=',' >= ').replace('<=',' <= ').replace('<>',' <> ')
           args = re.sub('<(?![=>])',' < ',args)
           args = re.sub('(?<!<)>(?!=)',' > ',args)
           args = re.sub('(?<![<>])=',' = ',args)
           args = re.sub(r' +', ' ', args.replace(';','')).
           args = args.strip().replace('\u200b','')
           words = [word for word in re.split(' |\(|\)|,',args) if word!='']
           eval('ApiManager.api.'+symbol)(words)
       except Exception as e:
           print(str(e))
```

在命令行中输入命令形如: abcd xxxxxxx xx yy; 解释器会到类中寻找 do_abcd 的方法,如果没有找到就会调用 default 方法。这里我为了压缩代码,将本应单独写出来的 do_help,de_insert 等全部压入 default 中,在 default 中通过

```
eval('ApiManager.api.'+symbol)(words)
```

调用ApiManager提供的相应接口。

2. 我实现了一个装饰器 clock 来输出函数运行时间。用 clock 装饰default就可以打印出每条语句执行的时间。

```
def clock(func):
    def int_time(*args, **kwargs):
        start_time = datetime.datetime.now()
        func(*args, **kwargs)
        over_time = datetime.datetime.now()
        total_time = (over_time-start_time).total_seconds()
        print('Ran successfully. Passed {} s'.format(total_time))
    return int_time
```

3. 直接此程序就会进入命令行循环。

```
if __name__ == '__main__':
    miniSQL().init()
    miniSQL.prompt = 'MiniSQL>'
    miniSQL().cmdloop()
```

miniSQL().init()会调用ApiManager中的init()方法。

ApiManager

- 1. API 模块是整个系统的核心,其主要功能为提供执行 SQL 语句的接口,供 minisql.py 层调用。该接口以 minisql.py 解释生成的命令内部表示为输入,根据 CatalogManager 提供的信息确定执行规则,并调用 RecordManager、IndexManager 和 CatalogManager 提供的相应接口进行执行,最后返回执行结果 给 minisql.py 模块。
- 2. 模块接口:

create:表格或索引的插入

drop: 表格或索引的删除 insert: 记录的插入

select: 记录的选择 delete: 记录的删除

3. 因为几个模块接口的实现思路都是一致的: 排查错误 + 调用别的模块接口综合资源执行命令, 因此我将 以 drop 为例简要说明代码逻辑。

首先最外层是一个 if 语句,如果输入的第二个单词不是 table `index 的话(第一个单词是 drop 的前提下),就抛出异常。

如果第一个单词是 table,调用CatalogManager提供的接口检查是否存在名称对应的表格,如果没有,则会在该方法中抛出异常。 随后调用IndexManager提供的接口将属于该表的所有索引删除,再调用CatalogManager提供的接口删除表头信息, 最后调用RecordManager提供的接口删除该表下的数据文件。至此删除表格的功能就全部完成了。删除索引的实现类似,这里不再赘述。

CatalogManager

- 1. Catalog Manager负责管理数据库的所有模式信息,包括:
 - a. 数据库中所有表的定义信息,包括表的名称、表中字段(列)数、主键、定义在该表上的索引。
 - b. 表中每个字段的定义信息,包括字段类型、是否唯一等。
 - c. 数据库中所有索引的定义,包括所属表、索引建立在那个字段上等。

2. 模块接口:

```
create_table ( tablename , attributes , primary ): 添加新创建的表格的表头信息 create_index( tablename , indexname , columnname ): 在对应表格中添加新创建的索引的信息 delete_table ( tablename ): 删除相应的表格的表头信息 exist_table ( tablename , boolean ): 检查表格是否存在 delete_index ( tablename , indexname ): 在对应的表格中删除索引信息 get_encode_size ( tablename ): 计算表格中每条数据的存储数据长度 check_type ( tablename , input_list ): 检查输入值是否与其类型吻合 get_index_list ( tablename ): 返回一个表格的所有索引名 get_the_index_of_attribute ( tablename , attribute_name ): 返回一个表格的某个属性的次序 get_type_of_attribute ( tablename , attribute_name ): 返回一个表格的某个属性的数据类型 get_column_name ( tablename ): 返回一个表格的所有属性名字 get_index_name_by_seq ( tablename , index ): 根据属性的次序返回建立在该属性上的索引名称
```

3. CatalogManager中的接口提供的都是简单的检查或是返回表头的某种信息,因此实现起来都比较简单,这里仅以 get_type_list() 为例:

```
def get_type_list(tablename):
    return [x[0] for x in tablelist[tablename]['columns'].values()]
```

IndexManager

- 1. **IndexManager**负责B+树索引的实现,实现B+树的创建和删除(由索引的定义与删除引起)、等值查找、插入键值、删除键值等操作,并对外提供相应的接口。
- 2. B+树中,每个叶子节点的键值就是该记录中用来查询的属性值,而存储的数据是该条记录在数据记录文件中对应的位置(在**RecordManager**中做插入后通过 fp.tell() 返回)。
- 3. 我使用了 json 的形式来储存 B+ 树, 因为 python 的 json 模块提供函数可以将字典类型数据转换为字符 串类型从而保存在文件中,同时也提供了将字符串转换为字典的函数,这使得B+树的存储非常简单。

```
{"is_leaf": false, "keys": [3], "sons": [{"is_leaf": true, "keys": [1, 2], "sons": [0, 766]}, {"is_leaf": true, "keys": [3, 4, 5], "sons": [1532, 2298, 3064]}]}
```

我创建了一个类来表示 B+ 树中的每一个节点:

将一棵树 (根节点node) 转化为json形式:

从json中读取一棵树:

因为字典(json)中只存储了每个节点的键值和儿子,没有存储左右兄弟节点(否则会造成无限循 环)。

因此在从 json 中读取一棵树后, 我们还需要将它的每个节点的左右兄弟维护好(便于后续操作)。

```
prev = None
def maintain_left_right_pointer(node):
   global prev
   if node!=None:
        if node.is_leaf:
            if prev!=None:
                prev.right = node
                node.left = prev
            prev = node
        else:
            for x in node.sons:
                maintain_left_right_pointer(x)
   node.right = None
```

4. 模块接口

```
delete_all (tablename, indexname): 删除一个表格的一个索引
delete_entries (keylist, tablename, indexname): 在一个表格中,按照一个索引删除若干节点
insert_entry (tablename, indexname, key, data): 在一个表格中,按照一个索引添加一个节点
select (tablename, clause, indexname): 在一个表格中,按照条件语句做选择操作,返回符合条件的节
点的存储数据
create_index (tablename, indexname, res): 为一个表格的某个属性添加索引
delete index (indexname): 删除索引
delete_table (tablename, list): 删除表格,删除该表格的所有索引
create_table (tablename, indexname): 创建表格,为该表格的主码创建索引
get_rightest_child (node): 返回一棵树叶子节点中最小(左)的节点
delete (node, key): 删除叶子节点
delete_node(node, index): 删除非叶子节点键值
insert ( node , key , data , is_insert = True ): 添加节点 (is_insert为False时是伪插入,在做select等值查
询操作的时候会被调用)
insert_into_parent (node1, node2): 向非叶子节点插入键值
insert_into_leaf ( node, _key , data , is_insert = True ): 向叶子节点插入节点
find_leaf_place (node, value): 返回需要做插入/删除的叶子节点
```

RecordManager

- 1. RecordManager负责管理记录表中数据的数据文件。主要功能为实现数据文件的创建与删除(由表的定 义与删除引起)、记录的插入、删除与查找操作,并对外提供相应的接口。其中记录的查找操作要求能够 支持不带条件的查找和带一个条件的查找(包括等值查找、不等值查找和区间查找)。
- 2. RecordManager中所有对数据的写入与删除都需要调用BufferManager提供的接口,而非直接对文件进 行操作。

3. 对于数据的删除,我使用了懒惰删除方式(lazy delete)。即对于每一个数据前面,我都添加了一个 valid bit 。如果 valid bit 为1则表示数据有效,为0表示数据无效。因此删除操作就仅需要将某条数 据的 valid bit 改为0。

这样设计的理由是,如果采取直接删除的话,删除数据后面每一条数据的起始位置都会发生改变,需要去B+树中进行修改,比较繁琐。

4. 模块接口

create_table (tablename): 创建表格的存储数据文件

delete_table (tablename): 删除表格的存储数据文件

insert (tablename, values): 插入数据

decrypt (code): 将读取出的 byte 转化为 string,返回 valid bit 和存储数据

truncate (tablename, where): 将文件规定位置后的记录删除(用于在更新B+树时发现键值冲突后删除刚刚插入的数据)

print_record (tablename, columnname, clauses, res, length): 根据条件打印数据

delete_record (tablename, clauses, length): 根据条件删除数据

create_index (tablename, id, type, length): 在增加索引时候,返回所有数据记录以供新B+树的建立

BufferManager

- 1. Buffer Manager负责缓冲区的管理,主要功能有:根据需要,读取指定的数据到系统缓冲区或将缓冲区中的数据写出到文件;实现缓冲区的替换算法,当缓冲区满时选择合适的页进行替换。
- 2. 我用有序字典来模拟系统缓存区,同时规定了系统缓存区的block数。

```
cache = collections.OrderedDict()
cache_size = 1000
```

当缓存区中的记录数目达到最大缓存数(block数),我使用根据 LRU (Least Recently Used)来进行替换。借助有序字典的特性能够很好地实现LRU。通过 cache.popitem(last = False)可以弹出最先进入的元素,从而为当前记录腾出空间。

3. 模块接口:

save_block (tablename , code): 保存记录 get_block (tablename , where , length): 读取记录 truncate (tablename , where): 截断记录(删除 where 以后的记录)

change_valid_bit (tablename, loc): 改变loc处记录的 valid_bit

4. cache机制的具体实现:

save_block中,当写入一条记录后,立即将该记录写入 cache。

get_block 中,首先在 cache 中查询是否有对应记录,如果有,取出,否则在文件中读取然后保存入 cache 。

```
def get_block(tablename, where, length):
    if tablename+'\0'+str(where) in cache:
        return cache[tablename+'\0'+str(where)]
    with open(path+tablename+'.rec','rb+') as fp:
        fp.seek(where)
        if len(cache)==cache_size:
            cache.popitem(last=False)
        cache[tablename+'\0'+str(where)] = fp.read(length)
    return cache[tablename+'\0'+str(where)]
```