

MySQL架构

- 连老师

连接器

- 连接器负责跟客户端建立连接，获取权限、维持和管理连接
 - 用户名密码验证
 - 查询权限信息，分配对应的权限
 - 可以使用show processlist查看现在的连接
 - 如果太长时间没有动静，就会自动断开，通过wait_timeout控制，默认8小时
- 连接可以分为两类：
 - 长连接：推荐使用，但是要周期性的断开长连接
 - 短链接：

查询缓存

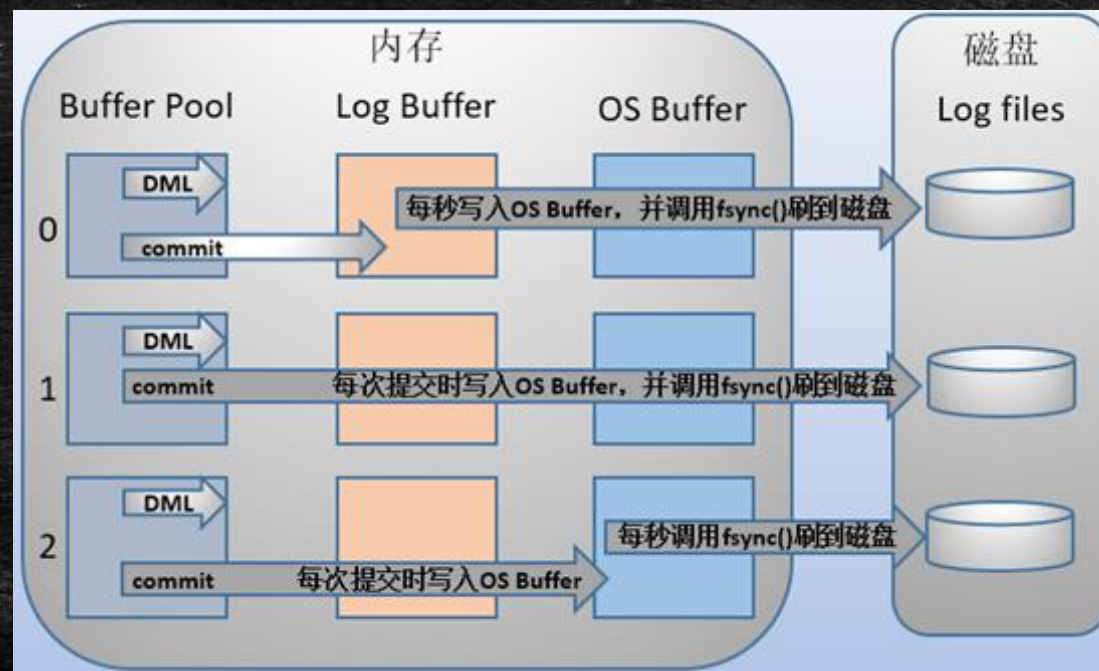
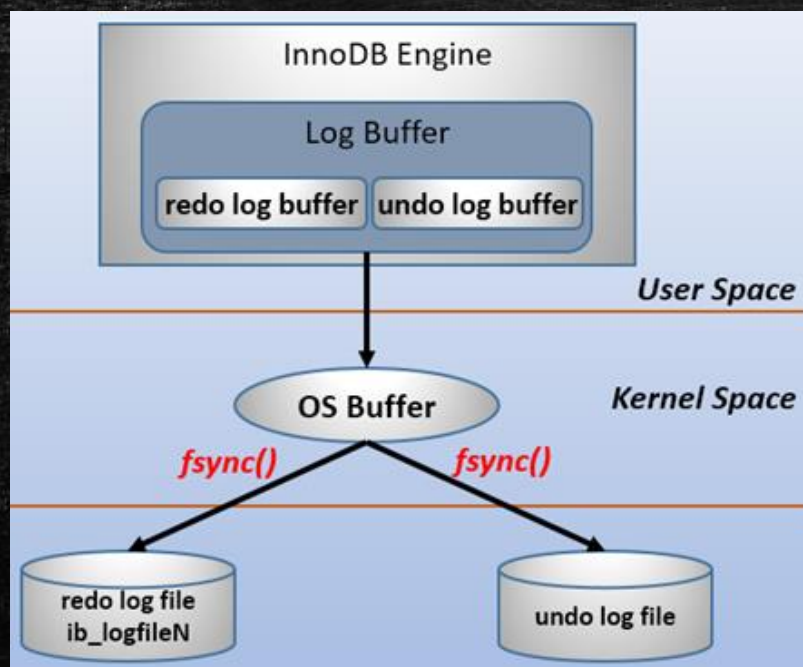
- 当执行查询语句的时候，会先去查询缓存中查看结果，之前执行过的sql语句及其结果可能以key-value的形式存储在缓存中，如果能找到则直接返回，如果找不到，就继续执行后续的阶段。
- 但是，不推荐使用查询缓存：
 - 1、查询缓存的失效比较频繁，只要表更新，缓存就会清空
 - 2、缓存对应新更新的数据命中率比较低

优化器

- 在具体执行SQL语句之前，要先经过优化器的处理
 - 当表中有多索引的时候，决定用哪个索引
 - 当sql语句需要做多表关联的时候，决定表的连接顺序
 - 等等
- 不同的执行方式对SQL语句的执行效率影响很大
 - RBO:基于规则的优化
 - CBO:基于成本的优化

疑惑

- 既然要避免io，为什么写redo log的时候不会造成io的问题？



Undo log

- Undo Log是为了实现事务的原子性，在MySQL数据库InnoDB存储引擎中，还用Undo Log来实现多版本并发控制(简称：MVCC)
- 在操作任何数据之前，首先将数据备份到一个地方（这个存储数据备份的地方称为Undo Log）。然后进行数据的修改。如果出现了错误或者用户执行了ROLLBACK语句，系统可以利用Undo Log中的备份将数据恢复到事务开始之前的状态
- 注意：undo log是逻辑日志，可以理解为：
 - 当delete一条记录时，undo log中会记录一条对应的insert记录
 - 当insert一条记录时，undo log中会记录一条对应的delete记录
 - 当update一条记录时，它记录一条对应相反的update记录

binlog—服务端的日志文件

- Binlog是server层的日志，主要做mysql功能层面的事情
- 与redo日志的区别：
 - 1、redo是innodb独有的，binlog是所有引擎都可以使用的
 - 2、redo是物理日志，记录的是在某个数据页上做了什么修改，binlog是逻辑日志，记录的是这个语句的原始逻辑
 - 3、redo是循环写的，空间会用完，binlog是可以追加写的，不会覆盖之前的日志信息

binlog

- Binlog中会记录所有的逻辑，并且采用追加写的方式
- 一般在企业中数据库会有备份系统，可以定期执行备份，备份的周期可以自己设置
- 恢复数据的过程：
 - 1、找到最近一次的全量备份数据
 - 2、从备份的时间点开始，将备份的binlog取出来，重放到要恢复的那个时刻

Redo log的两阶段提交

- **先写redo log后写binlog:**假设在redo log写完, binlog还没有写完的时候, MySQL进程异常重启。由于我们前面说过的, redo log写完之后, 系统即使崩溃, 仍然能够把数据恢复回来, 所以恢复后这一行c的值是1。但是由于binlog没写完就crash了, 这时候binlog里面就没有记录这个语句。因此, 之后备份日志的时候, 存起来的binlog里面就没有这条语句。然后你会发现, 如果需要用这个binlog来恢复临时库的话, 由于这个语句的binlog丢失, 这个临时库就会少了这一次更新, 恢复出来的这一行c的值就是0, 与原库的值不同。
- **先写binlog后写redo log:**如果在binlog写完之后crash, 由于redo log还没写, 崩溃恢复以后这个事务无效, 所以这一行c的值是0。但是binlog里面已经记录了“把c从0改成1”这个日志。所以, 在之后用binlog来恢复的时候就多了一个事务出来, 恢复出来的这一行c的值就是1, 与原库的值不同。