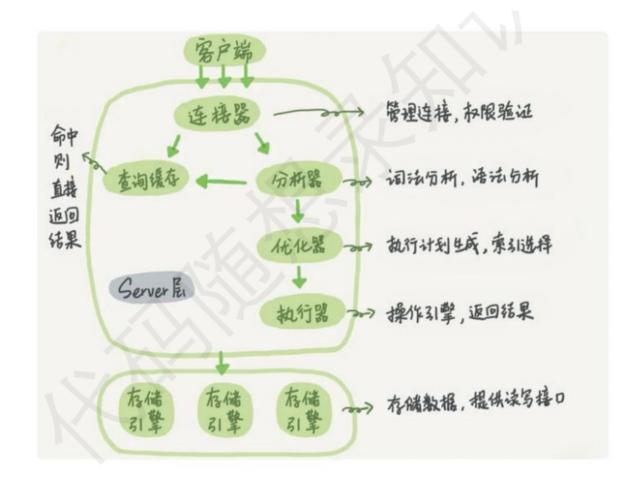
面经预热Day14(数据库专题)

1、一条SQL查询语句是如何执行的?

- 1. 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
- 2. 查询缓存: MySQL拿到一个查询请求后,会先到查询缓存看看,之前是不是执行过这条语句。之前执行过的语句及其结果可能会以key-value对的形式,被直接缓存在内存中
- 3. 分析器: 你输入的是由多个字符串和空格组成的一条SQL语句, MySQL需要识别出里面的字符串分别是什么,代表什么
- 4. 优化器: 优化器是在表里面有多个索引的时候,决定使用哪个索引;或者在一个语句有多表关联 (join) 的时候,决定各个表的连接顺序
- 5. 执行器: MySQL通过分析器知道了你要做什么,通过优化器知道了 该怎么做,于是就进入了执行器阶段,开始执行语句



MySQL 的逻辑架构图

2、说一说事务隔离级别

当数据库上有多个事务同时执行的时候,就可能出现 脏读(dirty read)、不可重复读(non-repeatable read)、幻读(phantom read)的问题,为了解决这些问题,就有了"隔离级别"的概念。

SQL标准的事务隔离级别包括:读未提交 (read uncommitted)、读提交 (read committed)、可重复读 (repeatable read) 和串行化 (serializable)

- 读未提交是指,一个事务还没提交时,它做的变更就能被别的事务 看到
- 被提交是指,一个事务提交之后,它做的变更才会被其他事务看到
- 可重复读是指,一个事务执行过程中看到的数据,总是跟这个事务 在启动时看到的数据是一致的,当然在可重复读隔离级别下,未提 交变更对其他事务也是不可见的
- 串行化,顾名思义是对于同一行记录,"写"会加"写锁","读"会加 "读锁",当出现读写锁冲突的时候,后访问的事务必须等前一个事

3、事务的四大特性有哪些?

ACID 事务四大特性

- 1.原子性:事务是不可分割的最小工作单元,一个事务对应一个完整的业务。一个事务的所有操作要么全部完成要么全部没完成,不能停留在中间状态,如果事务执行过程中出现错误就会被回滚到原来的状态
- 2.一致性: 一个事务执行之前和执行之后都必须处于一致性状态。比如a 与b账户共有1000块,两人之间转账之后无论成功还是失败,它们的账户总和还是1000。
- 3.隔离性: 允许多个并发的事务同时对数据修改和读取,执行互不干扰,防止多个事务并发执行由于交叉执行造成数据不一致的情况。和隔离的级别有关,例如read和commitied,一个事务只能读到已经提交的修改。
- 4.持久性: 一个事务一旦被提交了,那么对数据库中的数据的改变就是永久性的,即便是在数据库系统遇到故障的情况下也不会丢失提交事务的操作。