─── 一、什么是3PC **─**

三阶段提交协议(3PC)主要是为了解决两阶段提交协议的阻塞问题,2pc存在的问题是当协作者崩溃时,参与者不能做出最后的选择。因此参与者可能在协作者恢复之前保持阻塞。三阶段提交(Three-phase commit),是二阶段提交(2PC)的改进版本。

ー、什么是3PC ー

与两阶段提交不同的是,三阶段提交有两个改动点:

- (1)引入超时机制:同时在协调者和参与者中都引入超时机制。
- (2)新增一个阶段:在第一阶段和第二阶段中插入一个准备阶段,保证了在最后提交阶段之前各参与节点的状态是一致的。

也就是说,除了引入超时机制之外,3PC把2PC的准备阶段再次一分为二,这样 三阶段提交就有CanCommit、PreCommit、DoCommit三个阶段。



1.1 CanCommit

之前2PC的一阶段是本地事务执行结束后,最后不Commit,等其它服务都执行结束并返回Yes,由协调者发生commit才真正执行commit。而这里的CanCommit指的是尝试获取数据库锁如果可以,就返回Yes。

- (1)协调者 向 参与者 发送CanCommit请求。询问是否可以执行事务提交操作。然后开始等待 参与者 的响应。
- (2)参与者接到CanCommit请求之后,正常情况下,如果其自身认为可以顺利执行事务,则返回Yes响应,并进入预备状态。否则反馈No。

特别注意:此时并未执行事务操作,资源未被锁定。

1.2 PreCommit

在阶段一中,如果所有的参与者都返回Yes的话,那么就会进入PreCommit阶段进行事务预提交。这里的PreCommit阶段 跟2PC的第一阶段是差不多的,只不过这里 协调者和参与者都引入了超时机制 (2PC中只有协调者可以超时,参与者没有超时机制)。

一、什么是3PC ————

1.2 PreCommit

情况1: 假如协调者从所有的参与者获得的反馈都是Yes响应,那么就会执行事务的预执行。

- (1). 发送预提交请求: 协调者向参与者发送PreCommit请求,并进入Prepared阶段。
- (2). 事务预提交: 参与者接收到PreCommit请求后,会执行事务操作,并将undo和redo信息记录到事务日志中。
- (3).响应反馈: 如果参与者成功的执行了事务操作,则返回ACK响应,同时开始等待最终指令。

ー、什么是3PC ー

1.2 PreCommit

情况2:假如有任何一个参与者向协调者发送了No响应,或者等待超时之后,协调者都没有接到参与者的响应,那么就执行事务的中断。

- (1). 发送中断请求: 协调者向所有参与者发送abort请求。
- (2). 中断事务: 参与者收到来自协调者的abort请求之后(或超时之后,仍未收到协调者的请求),执行事务的中断。

	什么是3PC	
--	--------	--

1.3 DoCommit

执行提交事务或者回滚操作。

一、什么是3PC ————

1.3 DoCommit

情况1:执行提交

- (1). 发送提交请求: 协调接收到参与者发送的ACK响应,那么他将从预提交状态进入到提交状态。并向所有参与者发送doCommit请求。
- (2). 事务提交: 参与者接收到doCommit请求之后,执行正式的事务提交。并在完成事务提交之后释放所有事务资源。
- (3).响应反馈: 事务提交完之后,向协调者发送Ack响应。
- (4). 完成事务: 协调者接收到所有参与者的ack响应之后,完成事务。

- 一、什么是3PC

1.3 DoCommit

情况2:中断事务

协调者没有接收到参与者发送的ACK响应(可能是接受者发送的不是ACK响应,也可能响应超时),那么就会执行中断事务。

(1). 发送中断请求: 协调者向所有参与者发送abort请求

(2). 事务回滚: 参与者接收到abort请求之后,利用其在阶段二记录的undo信息来执行事务的回滚操作,并在完成回滚之后释放所有的事务资源。

(3). 反馈结果: 参与者完成事务回滚之后,向协调者发送ACK消息

(4).中断事务: 协调者接收到参与者反馈的ACK消息之后,执行事务的中断。

二、2PC与3PC的区别

1.3 DoCommit

相对于2PC,3PC主要解决的单点故障问题,并减少阻塞,因为一旦参与者无法及时收到来自协调者的信息之后,他会默认执行commit。而不会一直持有事务资源并处于阻塞状态。但是这种机制也会导致数据一致性问题,因为,由于网络原因,协调者发送的abort响应没有及时被参与者接收到,那么参与者在等待超时之后执行了commit操作。这样就和其他接到abort命令并执行回滚的参与者之间存在数据不一致的情况。