什么是TCC

大道至简 悟在天成

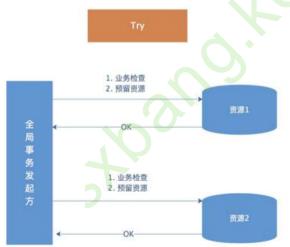
Andy | 悟纤

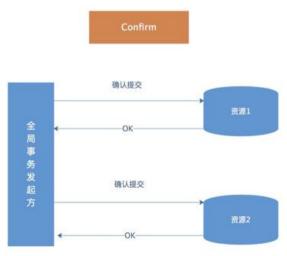
TCC是Try,Confirm,Cancel三个词语的缩写,TCC要求每个分支事务实现三个

操作: 预处理Try, 确认阶段Confirm, 撤销Cancel。

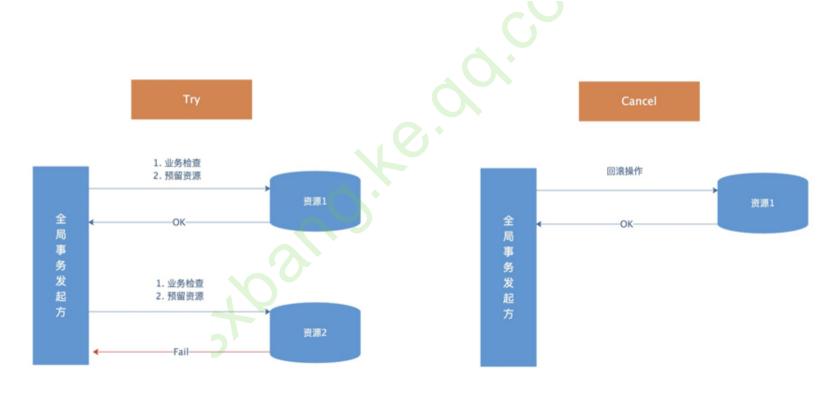
Try操作做业务检查和资源预留, confirm做业务确认操作, Cancel实现一个与Try相反的操作即回滚操作。

TM首先发起所有的分支事务的try操作,任何一个分支事务的try操作执行失败,TM将会发起所有分支事务的cancel操作;若try成功,TM将会发起所有分支事务的confirm操作,其中confirm/cancel操作若执行失败,TM会进行重试。





分支事务失败的情况:



TCC分三个阶段:

(1) Try业务是做业务检查 (一致性) 及资源预留 (隔离),此阶段是一个初步操作,它和后续的Confirm一起才能真正构成一个完整的业务操作。

TCC分三个阶段:

(2) Confirm阶段是做确认提交, Try阶段所有分支事务执行成功后开始执行 Confirm。通常情况下,采用TCC则认为Confirm阶段是不会出错的。即:只要 Try成功, Confirm一定会成功。若Confirm阶段真的出错了,需要引入重试机制或人工处理。

TCC分三个阶段:

(3) Cancel阶段是在业务执行错误需要回滚的状态下执行分支事务的取消, 预留资源释放。通常情况下,采用TCC则认为Cancel阶段也是一定能成功的。若Cancel阶段真的错误了,需要引入重试机制或人工处理。

TM事务管理器说明:

TM事务管理器可以实现为独立的服务,也可以让全局事务发起方充当TM的角色, TM独立出来是为了成为公用组件,是为了考虑系统结构和软件复用。

TCC异常处理

大道至简 悟在天成

Andy | 悟纤

前言

TCC在开发中处理起来还是比较麻烦的,在实际开发中,我们会碰到这样的一些问题:

- (1) 没有执行try方法, 却执行了cancel方法 —— 空回滚
- (2) 重复执行,导致数据不一致 ——幂等性。
- (3) cancel比try先执行 —— 悬挂。

1.1 空回滚

描述:

在没有调用TCC资源Try方法的情况下,调用了二阶段的Cancel方法,Cancel方法需要识别出这是一个空回滚,然后直接返回成功。

1.1 空回滚

出现原因

当一个分支事务所在服务器宕机或者网络异常,分支事务调用为失败,这个时候是没有执行try阶段的,当故障恢复后,分布式事务进行回滚则会调用二阶段的Cancel方法,从而形成空回滚。

1.1 空回滚

解决思路

解决思路就是需要知道第一阶段是否执行了,如果执行了,那么就是正常回滚;如果没有执行就是空回滚。

全局事务ID会贯穿整个分布式调用链,在额外增加一张分支事务记录表,其中有全局事务ID和分支事务ID。

- (1) 第一阶段Try方法里插入一条记录,表示第一阶段执行了。
- (2) Cancel接口里读取记录,如果该记录存在,则正常回滚;如果该记录不存在,则是空回滚。

1.2 幂等性

描述

幂等性: 重复调用多次产生的业务结果与调用一次产生的业务结果相同。

1.2 幂等性

出现原因

为了确保网络异常或者超时的情况下,TCC还能正常工作,TCC会通过重试机制确保方法的执行,那么try/confirm/cancel就会出现可能被多次调用的情况,这样就会引发数据不一致,为了保证在重试机制的情况下,数据的一致性,那么就要确保方法执行的幂等性。

1.2 幂等性

解决思路

解决思路就是在上述分支记录中增加执行状态,每次执行都查询该状态。

1.3 悬挂

描述

悬挂就是对于一个分支事务,其二阶段Cancel接口比Try接口先执行。

1.3 悬挂

出现原因

出现原因是在RPC调用分支事务try时,先注册分支事务,在执行RPC调用,如果此时RPC调用的网络发生拥堵,通常RPC调用是有超时时间的,RPC超时之后,TM就会通知RM回滚该分布式事务,可能回滚完成后,RPC请求才到达参与者真正执行,而try方法预留的资源只有该分支事务才能使用,该分支事务第一阶段预留的资源就再也没有人能够处理了,对于这种情况称为悬挂,即预留资源后没法继续处理。

1.3 悬挂

解决思路

解决思路如果二阶段执行完成,那么第一阶段就不能再执行。在执行第一阶段的时候判断该全局事务下"分支事务记录表"中是否已经存在二阶段事务记录,如果有则不执行try。

小结

- (1) 幂等性TCC: 重试机制引起; 涉及到try/comfirm/cancel方法; 确保幂等性就是要保证方法多次调用的结果是一样的。
 - (2) 空回滚C: 网络异常引起,未执行try,执行了cancel; 涉及到cancel方法。
 - (3) 悬挂T: 网络异常引起, cancel比try先执行, 导致资源悬挂无法被处理; 涉及到try方法;

小结

- (1) Try (2): try要关注幂等性和悬挂。
- (2) Confirm (1): confirm只需要关注幂等性。
- (3) Cancel (2): cancel需要关注幂等性和空回滚。

大道至简 悟在天成

Andy | 悟纤

场景: A转账30元给B, AB账户在不同的服务。

方案1:

账户A:

```
try:
      //检查余额是否够30元
      //扣减30元
 //远程调用服务,进行转账。
confirm:
      //空
cancel:
      //增加30元。
```

方案1:

账户B:

```
try:
    //增加30元
confirm:
    //空
cancel:
    //减少30元。
```

方案1的问题分析:

- (1) 如果账户A的try没有执行,在cancel则多加了30元。
- (2) 由于try, confirm, cancel都是由单独的线程去调用,且会出现重复调用,所以都要实现幂等。
- (3) 账户B在try中增加30元,当try执行完成后可能会有其他线程消费了。
- (4) 如果账户B的try没有执行,执行了cancel,账户B就少了30元。

方案1的问题解决:

- (1) 账户A的cancel方法需要判断try是否执行,正常执行try后方可执行cancel。
- (2) try/comfirm/cancel 实现幂等。
- (3) 账户B在try方法中不允许执行更新账户金额,在confirm中更新金额。
- (4) 账户B的cancel方法需要判断try方法是否执行,正常执行try之后方可执行cancel。

优化方案:

```
ルルカ条。
账户A:
```

```
try:
            //try幂等校验: isExistTry(xid);
            //try悬挂处理: isExistCancel(xid);
            //检查余额是否够30元: money > =30
            //扣减30元:-30
                                       (有些框架底层会实现幂等操作,不用业务层实现)
            //插入try执行记录,用户幂等判断。
            //远程调用服务,进行转账。
confirm:
            //空
cancel:
            //cancel幂等校验: isExistCancel(xid);
            //cancel空回滚处理:!isExistTry(xid); # try没有执行, cancel不允许执行。
            //增加30元。
            //插入cancel执行记录,用户幂等判断。
```

优化方案:

```
账户B: //空
confirm: //confirm幂等校验
//正式增加30元
//插入confirm执行记录,用于幂等判断。
cancel: //空
```

TCC常用框架

大道至简 悟在天成

Andy | 悟纤

TCC常用框架

以下数据采集于2019年11月20日

框架名称	Github地址	star数量
tcc-transaction	https://github.com/changmingxie/tcc-transaction	4.2k
Hmily	https://github.com/yu199195/hmily	2.6k
ByteTCC	https://github.com/liuyangming/ByteTCC	2.1k
EasyTransaction	https://github.com/QNJR-GROUP/EasyTransaction	1.9k

TCC常用框架

分布式事务研究以及功能测试相关结果 (RPC、事务日志没有全部验证):

框架名称	幂等性	嵌套调用	RPC框架支持	默认支持事务日志存储方式	可靠性验证
tcc- transaction	框架不支持	嵌套调用尝试失败	不耦合RPC框架,提供:dubbo、http的相关demo	DB、redis、zk、file	通过
Hmily	框架不支持	支持嵌套调用	dubbo、motan、springcloud, 提供: dubbo相关demo	redis、mongodb、zk, file, DB	通过
ByteTCC	框架支持	嵌套调用尝试失败	dubbo、springcloud	file	通过
EasyTransa ction	框架支持,业务可选择启用(框架支持情况下影响性能)	支持嵌套调用	Dubbo、SpringCloud、 Ribbon/Eureka	DB、Redis	通过

我们在2PC讲到了Seata、tx-1cn对于TCC也是支持的,使用哪个框架就优先考虑使用哪个框架的TCC。

使用TX-LCN实战TCC分布式事务

大道至简 悟在天成

Andy | 悟纤

前言

TX-LCN对于TCC天然的支持,我们要学习TCC,有LCN的基础,学习TCC就很快,另外TX-LCN支持LCN+TCC并存。

改造lcn-tx-transfer-user-service1

只需要修改increse方法,编写try/confirm/cancel方法即可:

Try:

```
@Override
@Transactional
@TccTransaction(confirmMethod="confirmIncrese", cancelMethod="cancelIncrese")
public void increse(Long uid, BigDecimal money) {
    Account account = accountRepository.findByUid(uid);
    if(account == null) {
        throw new RuntimeException("Account not exist");
    }
    if (ERROR_USER_ID.equals(uid)) {
        throw new RuntimeException("account branch exception");
    }
}
```

Confirm:

```
public void confirmIncrese(Long uid, BigDecimal money) {
    Account account = accountRepository.findByUid(uid);
    account.setMoney(account.getMoney().add(money));
    accountRepository.save(account);
}
```

Cancel:

```
public void cancellncrese(Long uid, BigDecimal money) {
    System.out.println("AccountServiceImpl.cancellncrese()");
    Account account = accountRepository.findByUid(uid);
    //减少钱
    account.setMoney(account.getMoney().subtract(money));
    accountRepository.save(account);
}
```

运行测试: http://127.0.0.1:2222/transfer?money=10