

事务的基本概念-ACID

事务(Transaction)是访问并可能更新数据库中各种数据项的一个程序执行单元 (unit)。在关系数据库中,一个事务由一组SQL语句组成。事务应该具有4个属性:原子性、一致性、隔离性、持久性。这四个属性通常称为ACID特性。

- 原子性 ・ 个事务是一个不可分割的工作单位,事务中包括的诸操作要么都做,要么都不做
- 一致性 事务必须是使数据库从一个一致性状态变到另一个一致性状态,事务的中间状态不能被观察到的
- 隔离性 一个事务的执行不能被其他事务干扰。即一个事务内部的操作及使用的数据对并发的其他事务是隔
- 一个事务的执行不能被其他事务干扰。即一个事务内部的操作及使用的数据对并发的其他事务是隔离的,并发执行的各个事务之间不能互相干扰。

 第1000年100日,1000年10日,1000年10日,1000年10日,1000年10日,1000年10日,1000年10日,1000年10日,1000年10日,1000年10日,1000年10日,1000年10日,1000年10日,1000年10日,1000年10日,1000年10日,1000年10日,1000年10日,1000年10日,
- 持久性 一个事务的执行不能被其他事务干扰。即一个事务内部的操作及使用的数据对并发的其他事务是隔 离的,并发执行的各个事务之间不能互相干扰

事务的基本概念-本地事务

大多数场景下,我们的应用都只需要操作单一的数据库,这种情况下的事务称之为本地事务(`Local Transaction`)。本地事务的ACID特性是数据库直接提供支持。本地事务应用架构如下所示:



事务的基本概念-案例

一个事务单元:下单(保存)、减库存、加积分、出库单

事务单元开始

- 1、下单
- 2、扣减库存
- 3、加积分
- 4、创建出库单

事务单元结束

Fille



CAP理论&BASE理论柔性事务-CAP定理



CAP理论&BASE理论柔性事务-Base理论

BASE是Basically Available(基本可用)、Soft state(软状态)和Eventually consistent(最终一致性)三个短语的缩写。

- ·基本可用(Basically Available) 指分布式系统在出现不可预知故障的时候,允许损失部分可用性。
- ·软状态(Soft State) 指允许系统中的数据存在中间状态,并认为该中间状态的存在不会影响系统的整体可用性。
- •最终一致 (Eventual Consistency) 强调的是所有的数据更新操作,在经过一段时间的同步之后,最终都能够达到一个一致的状态

CAP理论&BASE理论柔性事务-柔性事务

最大努力通知(非可靠消息、定期校对)

可靠消息最终一致性 (异步确保型)

TCC (两阶段型、补偿型)





分布式事务-基本概念

当下互联网绝大部分公司都进行了数据库拆分和服务化(SOA),微服务。

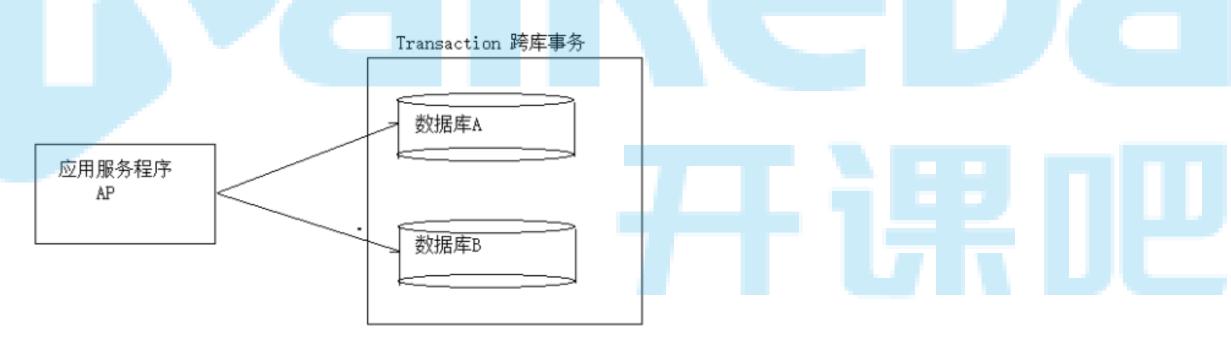
在这种情况下,完成某一个业务功能可能需要横跨多个服务,操作多个数据库。

这就涉及到到了分布式事务,用需要操作的资源位于多个资源服务器上,而应用需要保证对于多个资源服务器的数据的操作,要么全部成功,要么全部失败。

本质上来说,分布式事务就是为了保证不同资源服务器的数据一致性

分布式事务-跨库事务

跨库事务指的是,一个应用某个功能需要操作多个库,不同的库中存储不同的业务数据。在真实应用场景下,一个业务操作多个库也是比较常见的,那么多个数据库是之间是互相不可见的,如何保证数据库的一致性呢?此时就必须使用分布式事务的解决方案。



数据库A、数据库B之间互相不可见,事务是完全隔离的

分布式事务-跨服务事务

1、多个服务之间事务处理(一个服务调用多个服务) 2、多数据源事务处理(一个服务访问多个数据源,分表分库) 数据库A 应用服务程序 service 数据库A 应用服务程序 应用服务程序 service 数据库B service 数据库B



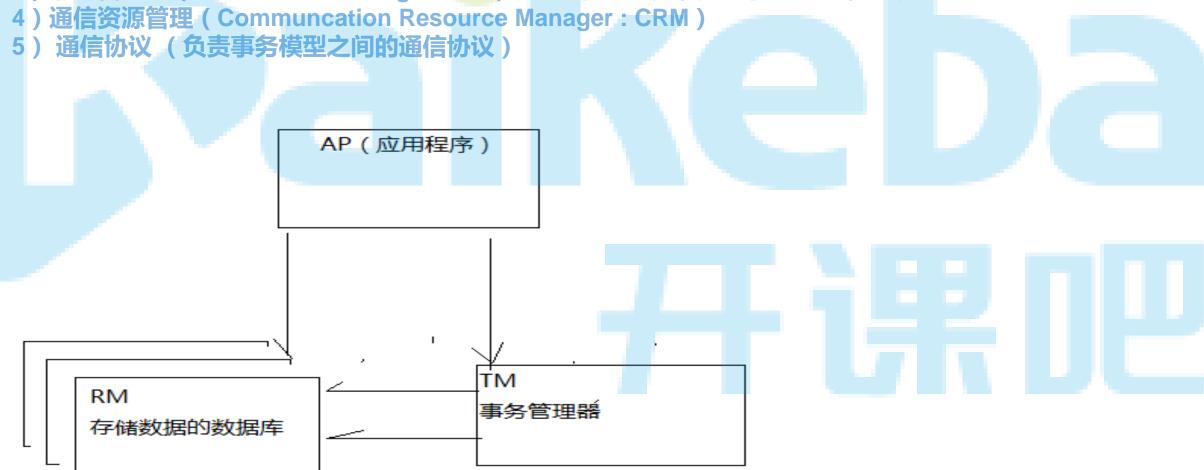
分布式事务事务模型-X/OPEN

X/Open,即现在的open group,是一个独立的组织,主要负责制定各种行业技术标准。官网地址:<http://www.opengroup.org/>。X/Open组织主要由各大知名公司或者厂商进行支持,这些组织不光遵循X/Open组织定义的行业技术标准,也参与到标准的制定



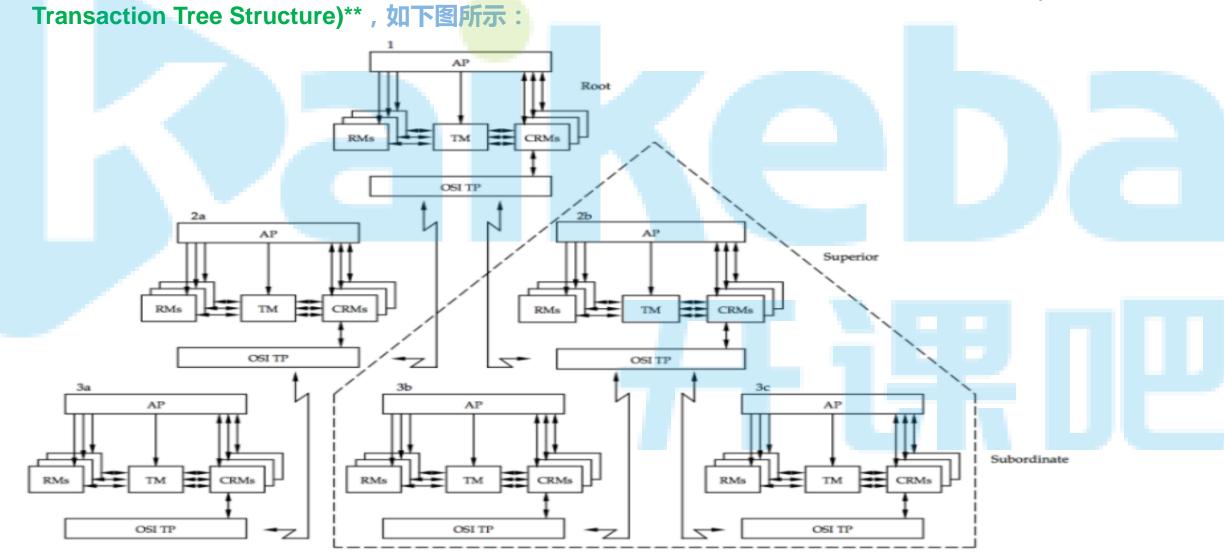
分布式事务事务模型-DTP事务模型

- 1)应用程序(Application Program: AP):定义事务边界(事务开始,结束)
- 2) 资源管理器 (Resource Manager: RM): 任何用来存储数据的服务。
- 3)事务管理器 (Transaction Manager: TM): 监控事务进度,负责事务提交,回滚。



分布式事务事务模型-DTP模型全局事务树

当一个DTP模型中,存在多个模型实例时,会形成一种树形条用关系,叫做**全局事务树形结构(Global



分布式事务事务模型-XA规范

XA规范的最主要的作用是,就是定义了RM-TM的交互接口

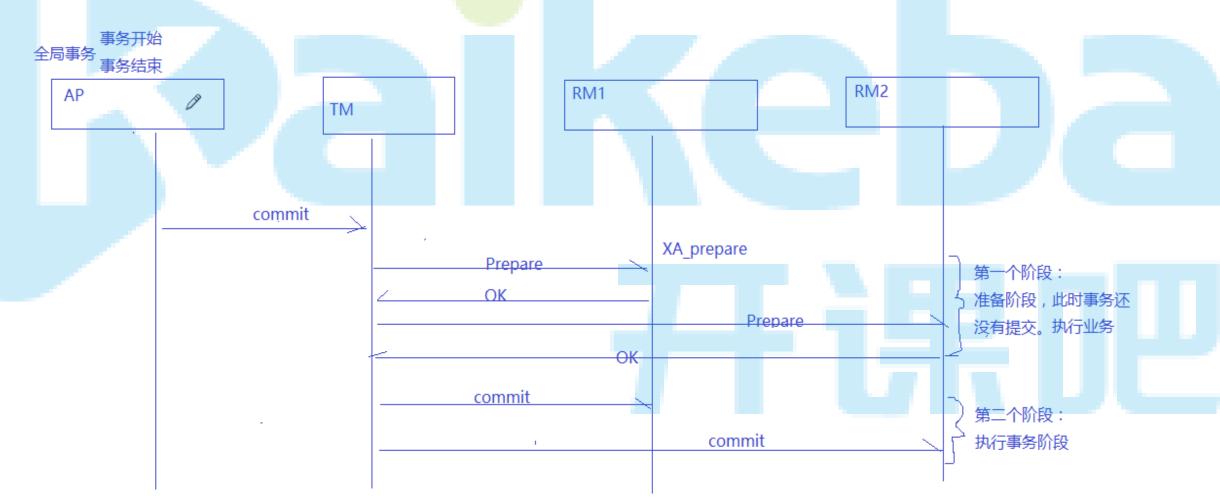


XA标准:

存储数据的服务都开发了支持分布式事务接口规范:XA (MySQL, RocketMQ) TM事务管理器也必须按照XA规范来进行调用事务控制接口。

分布式事务事务模型-2PC(2阶段提交)

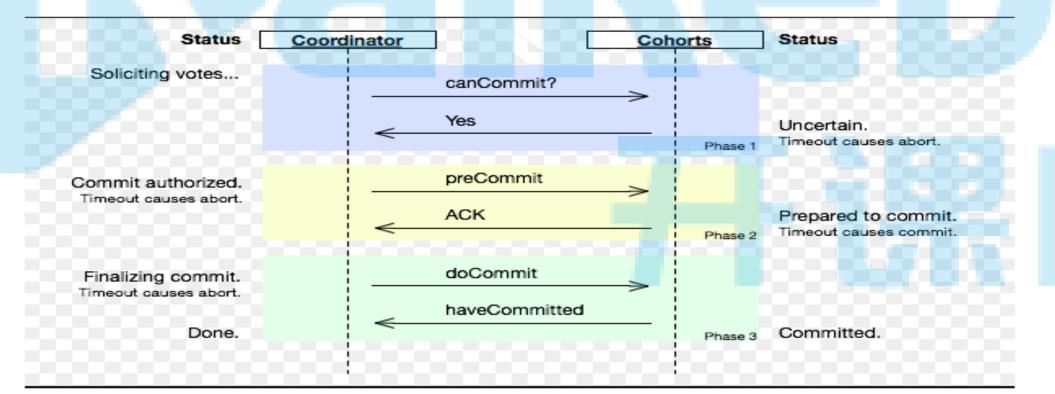
两阶段提交协议(Two Phase Commit), XA规范对其进行了优化。而从字面意思来理解, Two Phase Commit, 就是将提交(commit)过程划分为2个阶段(Phase):



分布式事务事务模型-3PC(3阶段提交)

三阶段提交 (3PC)[Three-phase commit],是二阶段提交 (2PC)的改进版本。与两阶段提交不同的是,三阶段提交有两个改动点

- 引入超时机制。同时在协调者和参与者中都引入超时机制。
- 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





LCN分布式事务框架-模拟异常

1)不控制分布式事务,模拟异常

测试结果: 结果本地事务回滚,远程服务事务没有回滚。



LCN分布式事务框架-事务控制

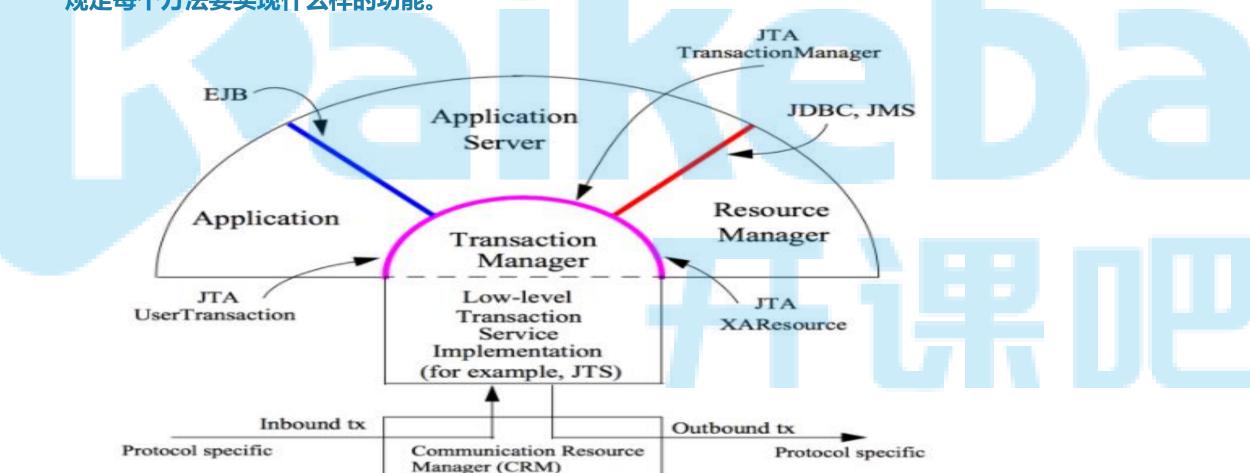
Icn控制事务(无侵入式控制事务,只需要加注解即可控制) 测试结果:本地事务,远程服务事务,都是些回滚。





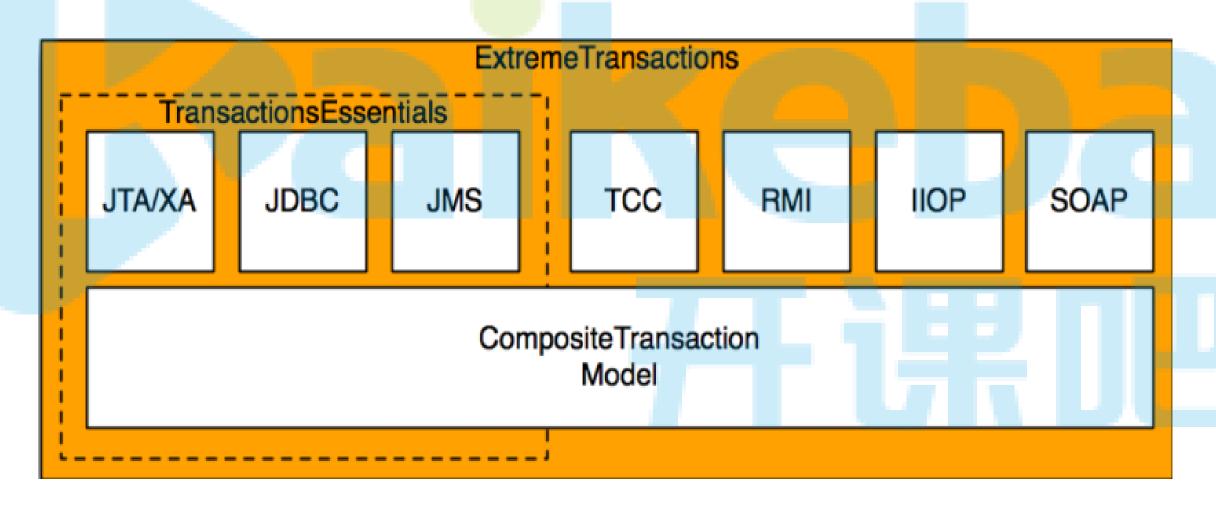
分布式事务解决方案-JTA

Java事务API(JTA: Java Transaction API)和它的同胞Java事务服务(JTS: Java Transaction Service),为J2EE平台提供了分布式事务服务(distributed transaction)的能力。 某种程度上,可以认为JTA规范是XA规范的Java版,其把XA规范中规定的DTP模型交互接口抽象成Java接口中的方法,并规定每个方法要实现什么样的功能。



分布式事务解决方案-atomikos

项目中使用到多数据源的时候大多数采用Atomikos解决分布式事务问题,Atomikos底层是基于XA协议的两阶段提交方案。



分布式事务解决方案-atomikos

实现了JTA/XA规范中的事务管理器(Transaction Manager)应该实现的相关接口,如:
UserTransaction实现是com.atomikos.icatch.jta.UserTransactionImp,用户只需要直接操作这个
类

```
public String dosth(){
 // 开启事务
 userTransaction.begin();
 // 执行业务
 //提交事务
 userTransaction.commit();
```

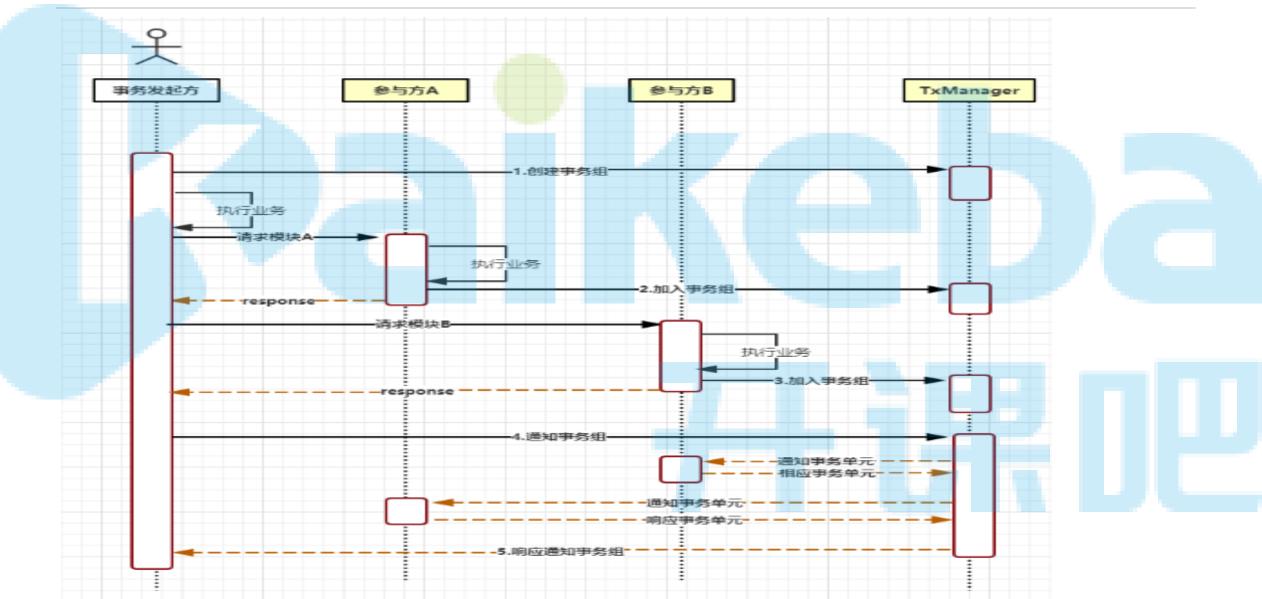
分布式事务解决方案-LCN

TX-LCN由两大模块组成, TxClient、TxManager, TxClient作为模块的依赖框架,提供TX-LCN的标准支持, TxManager作为分布式事务的控制器

事务发起方或者参与都由TxClient端来控制



分布式事务解决方案-LCN



分布式事务解决方案-LCN

原理:

LCN模式是通过代理Connection的方式实现对本地事务的操作,然后在由TxManager统一协调控制事务。当本地事务提交回滚或者关闭连接时将会执行假操作,该代理的连接将由LCN连接池管理。

特点:

该模式对代码的嵌入性为低。

该模式仅限于本地存在连接对象且可通过连接对象控制事务的模块。

该模式下的事务提交与回滚是由本地事务方控制,对于数据一致性上有较高的保障。

该模式缺陷在于代理的连接需要随事务发起方一共释放连接,增加了连接占用的时间。



分布式事务解决方案-TCC

TCC事务机制相对于传统事务机制(X/Open XA Two-Phase-Commit),其特征在于它不依赖资源管理器(RM)对XA的支持,而是通过对(由业务系统提供的)业务逻辑的调度来实现分布式事务。

主要由三步操作:

Try: 尝试执行业务

Confirm:确认执行业务 Cancel: 取消执行业务。

特点:

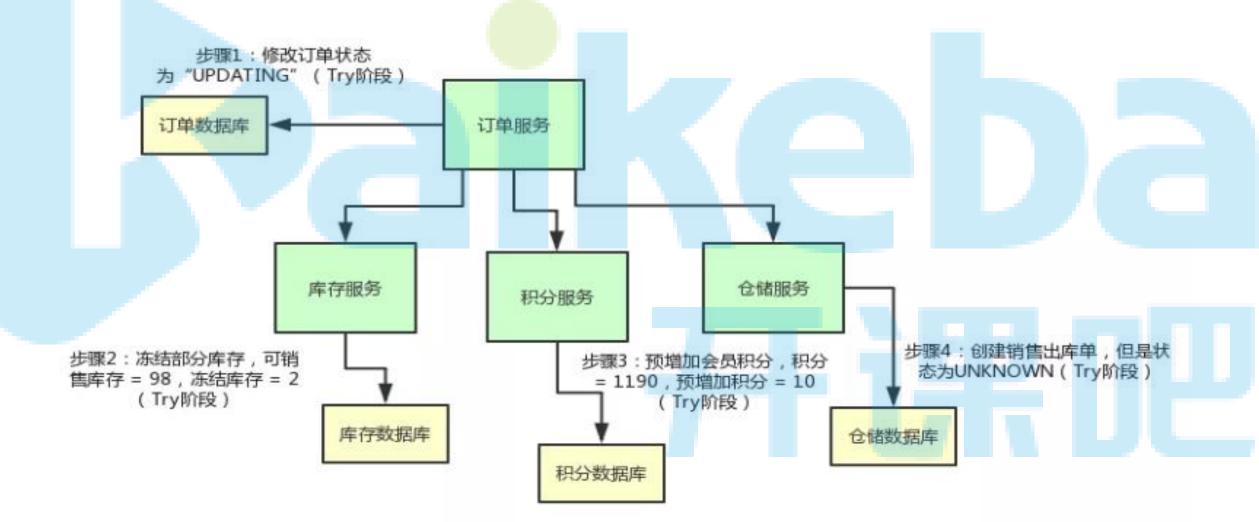
该模式对代码的嵌入性高,要求每个业务需要写三种步骤的操作。

该模式对有无本地事务控制都可以支持使用面广。

数据一致性控制几乎完全由开发者控制,对业务开发难度要求高。

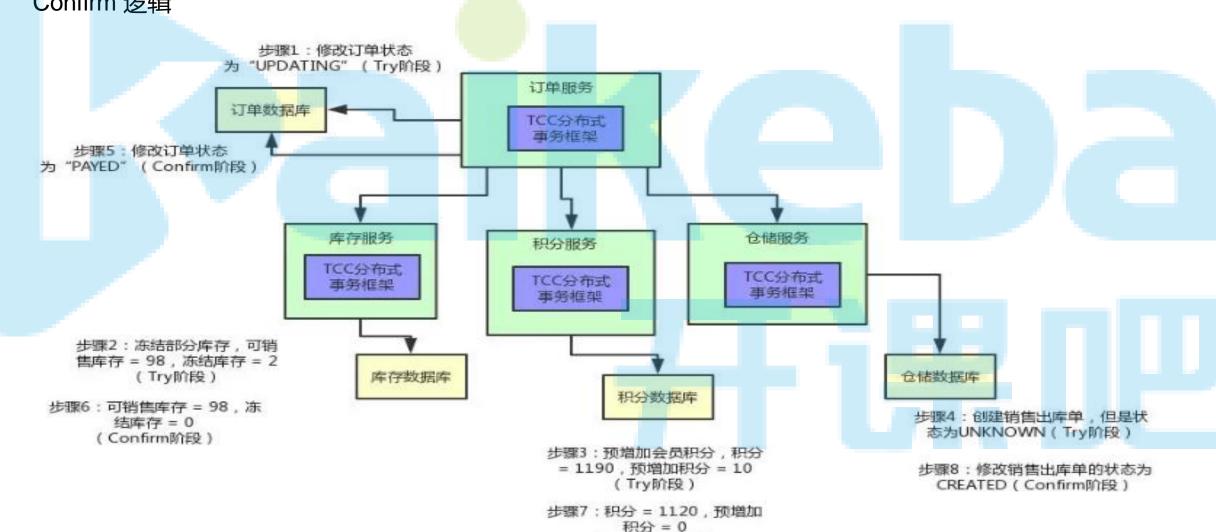
分布式事务解决方案-TCC-Try

完成所有业务检查(一致性),预留业务资源(准隔离性)



分布式事务解决方案-TCC-Confirm

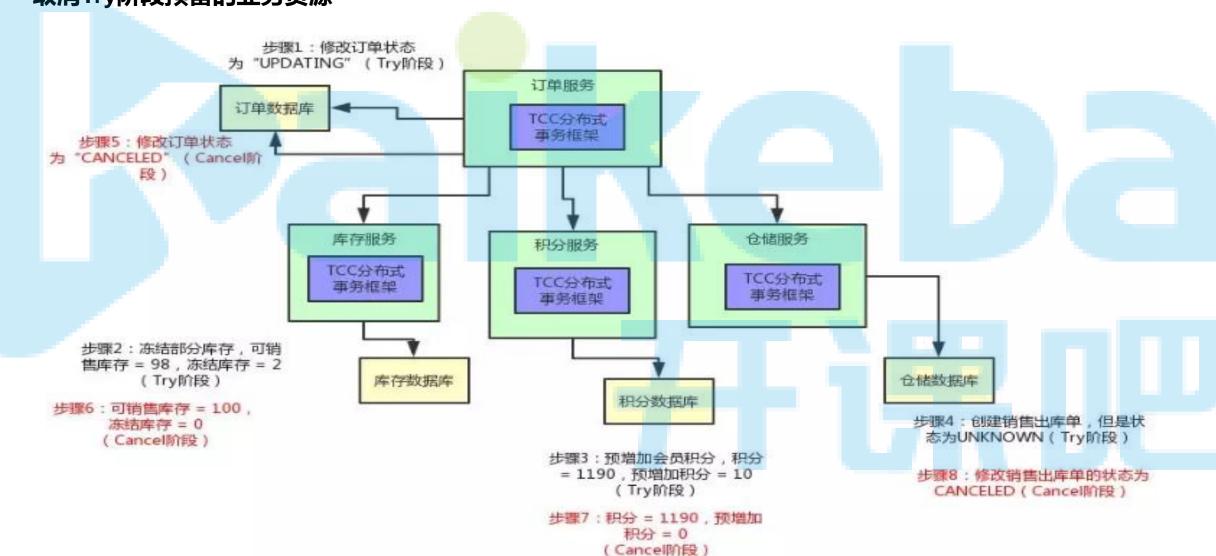
订单服务内的 TCC 事务框架会负责跟其他各个服务内的 TCC 事务框架进行通信,依次调用各个服务的 Confirm 逻辑



(Confirm阶段)

分布式事务解决方案-TCC-cancel

取消Try阶段预留的业务资源



分布式事务解决方案-TCC-cancel

```
// 对这个订单完成支付
public void pay(){
   try.{
       //对本地的的订单数据库修改订单状态为 "正在支付中"
                                                       try
       orderMapper.updateStatus(OrderStatus.UPDATING);
       //调用库存服务扣减库存
      inventoryService.reduceStock();
       //调用积分服务增加积分
      creditService.addCredit();
       //调用仓储服务通知发货
       wmsService.saleDelivery();
    }catch (Exception e){
       //取消
                                                       cancel
       this.orderCancel(OrderStatus.PAY);
       inventoryService.stockCancel();
       creditService.creditCancel();
       wmsService.deliveryCancel();
   //提交
                                                        confirm
   this.orderConfirm(OrderStatus.PAY);
   inventoryService.stockConfirm();
   creditService.creditConfirm();
   wmsService.deliveryConfirm();
```

分布式事务解决方案-TCC-cancel-遗留问题

1、cancel或者confirm出现异常了,你怎么处理?

```
例如在cancel阶段执行如下三行代码
```

```
orderClient.cancelUpdateStatus();
accountClient.cancelDecrease();
repositoryClient.cancelDecrease();
ぬ第二行中和見学了 第二行為助計退中了 乍々あり
```

你第二行出现异常了,第三行没跑就退出了,怎么办?你要对此进行业务补偿!

2、大量逻辑重复

```
try{
xxclient.try();
}catch(Throwable t){
xxclient.cancel();
throw t;
}
xxclient.confirm();
```



分布式事务解决方案-RocketMQ

实际系统的开发过程中,可能服务间的调用是异步的(MQ消息中间件异步通知)、那么如何保证这种异步的各个服务间的分布式事务呢?

