# 分布式事务框架Seata深入剖析与应用实践 分布式事务原理篇

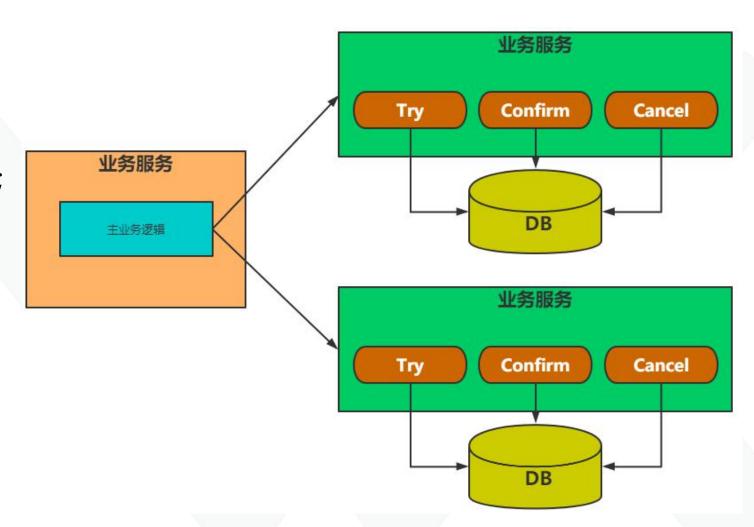
○)主讲人: 陈东 □ 2020.7.15

- Seata TCC模式设计与实现原理剖析
- · Seata Saga模式设计与实现原理剖析
- Seata XA模式设计与实现原理剖析
- Seata高可用方案
- 事务消息解决方案

Q

01. Seata TCC模式设计与实现原理剖析

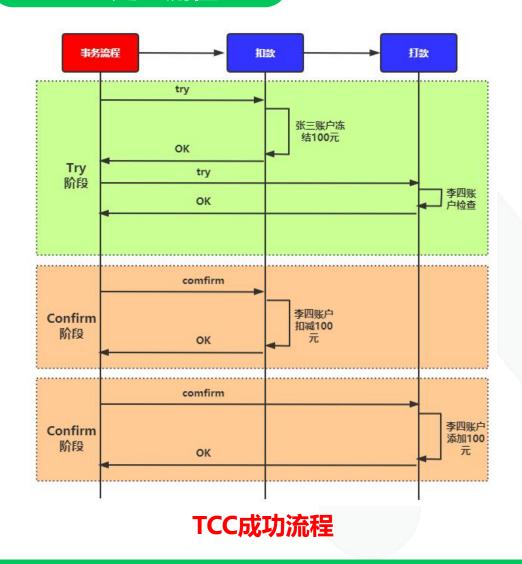
- ➤ 传统TCC模型
  - 尝试,预留资源;
  - 确认,使用Try阶段资源;
  - 取消,释放Try阶段预留的资源;



# NX 奈学教育

打款

#### TCC处理流程



Try htry
ERROR

Cancel

Cancel

OK

ERROR

\*\*PPUK

P中检查

\*\*PUK

P中检查

\*\*Cancel

Wince Wince Mark 100
元

TCC失败流程

扣款

张三账户冻

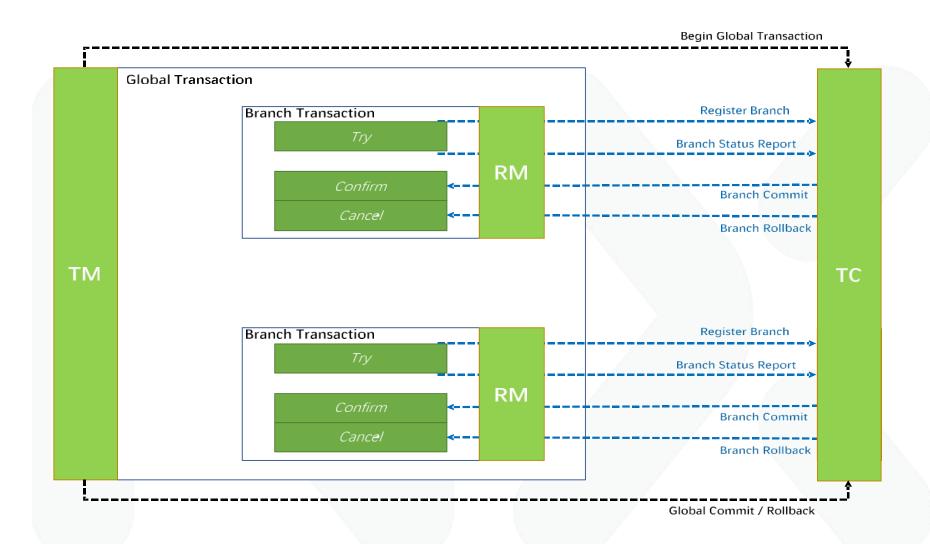
结100元

事务流程

try

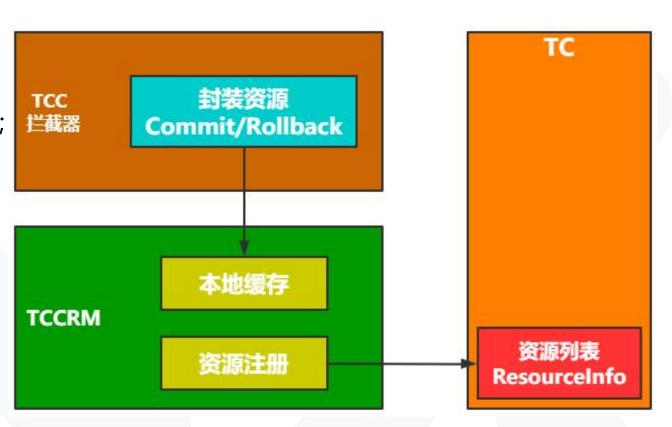
# NX 奈学教育

- Seata TCC
  - TM发起全局事务;
  - TC调度提交/回滚;



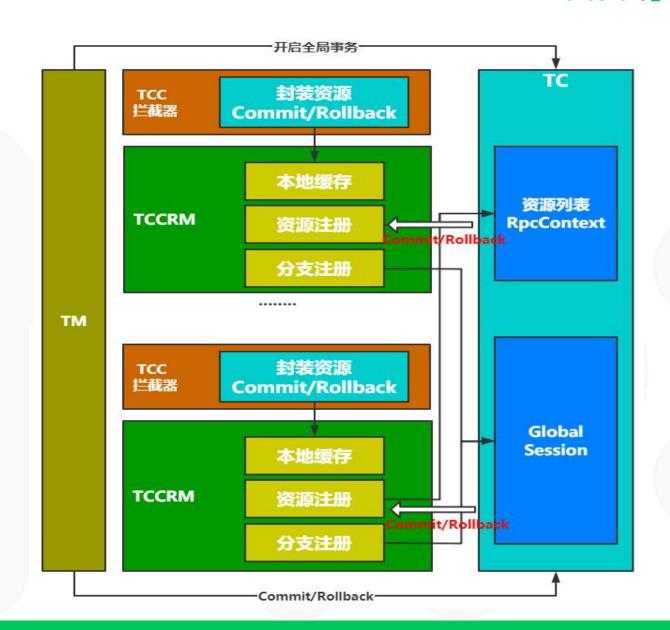
# NX 奈学教育

- ➤ Seata TCC实现原理
  - SPI扩展TCCResourceManger;
  - TCCResource, 封装Confirm和Cancel方法;
  - 资源本地缓存
  - TC资源列表;



## NX 奈学教育

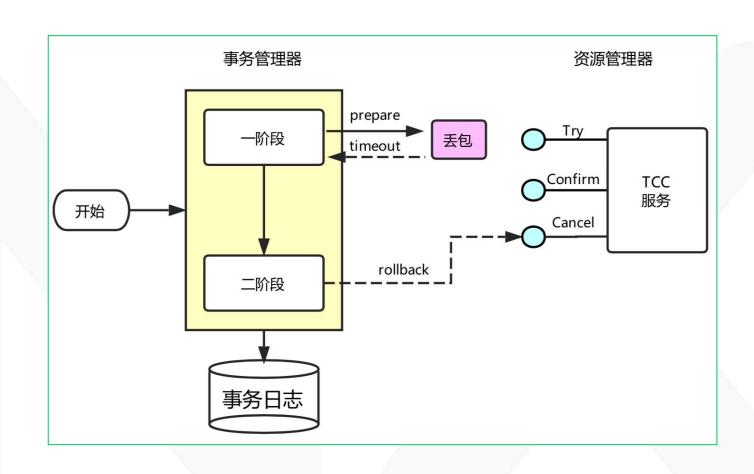
- ➤ Seata TCC实现原理
  - 全局事务开启
  - 分支事务中注册
  - 事务提交/回滚



# NX 奈学教育

#### TCC模式-允许空回滚

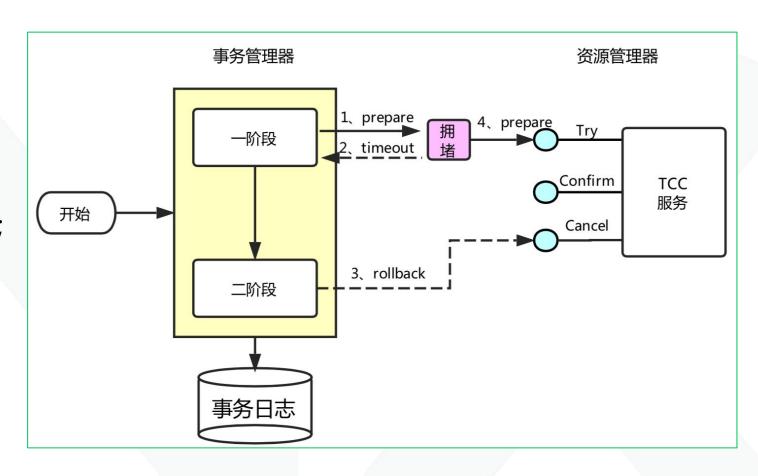
- > 空回滚
  - Try未执行, Cancel执行了;
- ▶ 出现原因
  - Try超时(丢包);
  - 分布式事务回滚,触发Cancel;
  - 未收到Try, 收到Cancel;
- ➤ 解决
  - 允许空回滚;



# NX 奈学教育

#### TCC模式-防悬挂控制

- ▶ 悬挂
  - ➤ Cancel 比 Try 先执行;
- ▶ 出现原因
  - ➤ Try 超时(阻塞);
  - ➤ 分布式事务回滚, 触发Cancel;
  - ➤ 拥堵的Try 在Cancel之后到达;
- ➤ 解决
  - ➤ 拒绝空回滚后的Try操作;



# NX 奈学教育

#### TCC模式-幂等控制

- > 现象
  - 超时重试、补偿都会导致 TCC 服务的 Try、Confirm 或者 Cancel 操作被重复执行;
- ➤ 解决
  - Confirm、Cancel开发时需要考虑幂等控制;

Q

02. Seata Saga模式设计与实现原理剖析

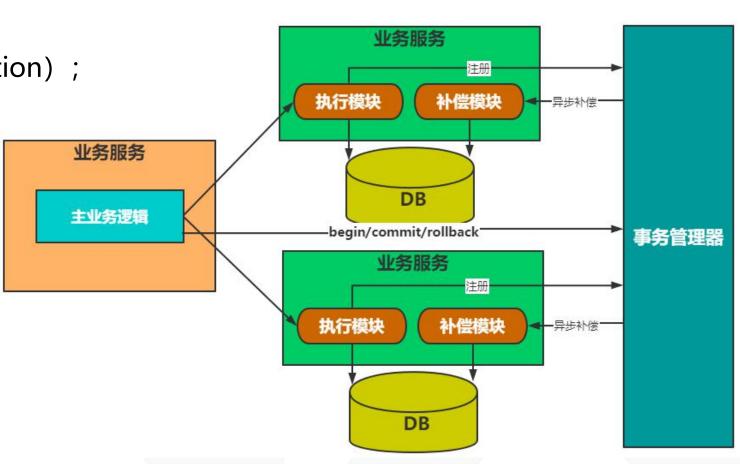
#### Saga模式

- ➤ 源于1987 Paper Sagas论文;
- ➤ 处理长活事务 (long lived transaction);
- > 将分布式事务差分成若干本地事务;
- > 每个事务有执行模块和补偿模块;

思考: 向前恢复/向后恢复

向后恢复:记录事务执行链路

向前恢复:了解全局事务





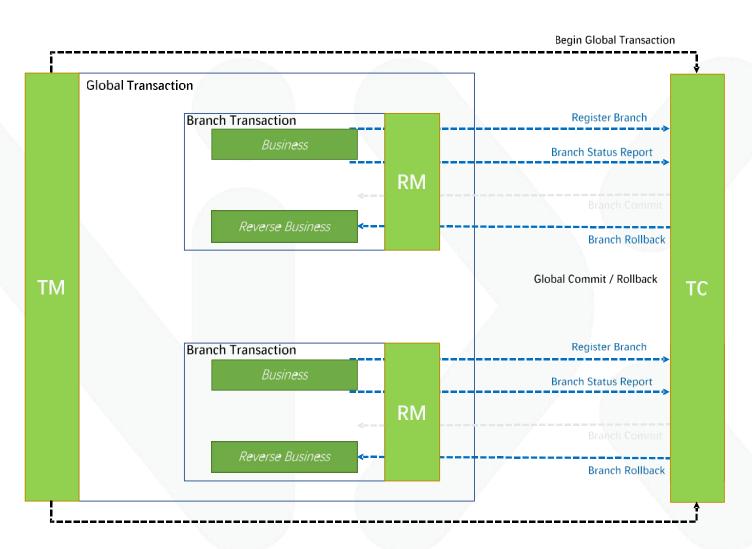
## Saga模式

- ▶ 优点:
  - 子事务的服务之间松耦合,少依赖,增删流程节点,不会影响原有服务实现。
  - 子事务专注业务逻辑即可,不需关注数据一致性问题,出错时,由协调器驱动子事务节点,完成补偿。
- > 缺点
  - 不保证隔离
  - 业务方保证幂等



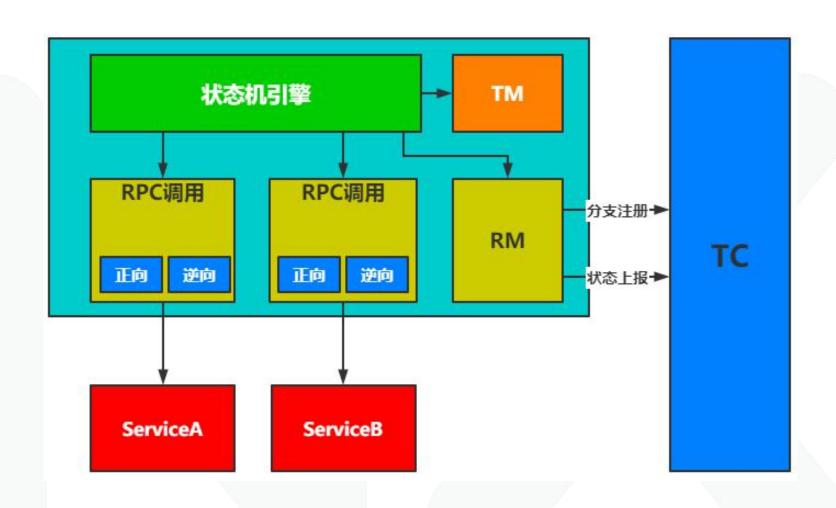
## Seate Saga模式

- ▶ 每个事务参与者提交"本地事务";
- > 一阶段、补偿由业务开发实现;
- > 基于状态机引擎控制事务流转;



## Seate Saga模式

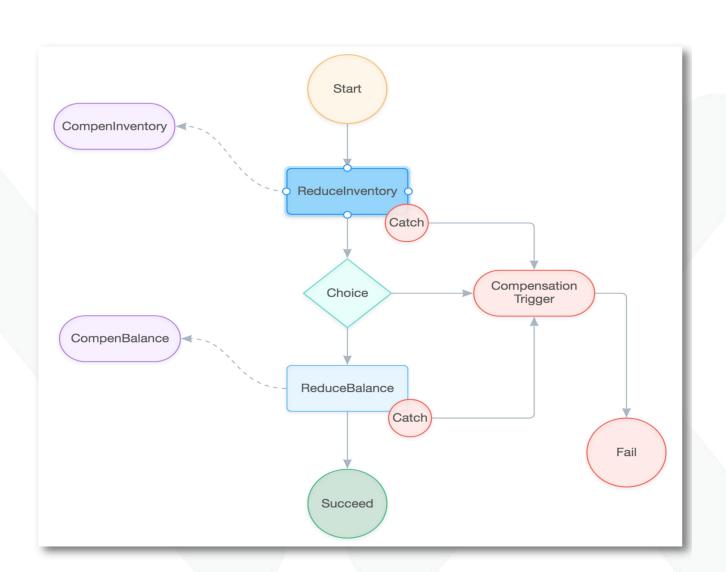
- ▶ "事务"不再是数据事务;
- ➤ 确保RPC调用的原子性



## NX 奈学教育

#### 基本原理

- ▶ 基于状态图生成状态语言定义文件;
- ▶ 每个状态节点配置补偿节点;
- > 状态机引擎驱动执行;

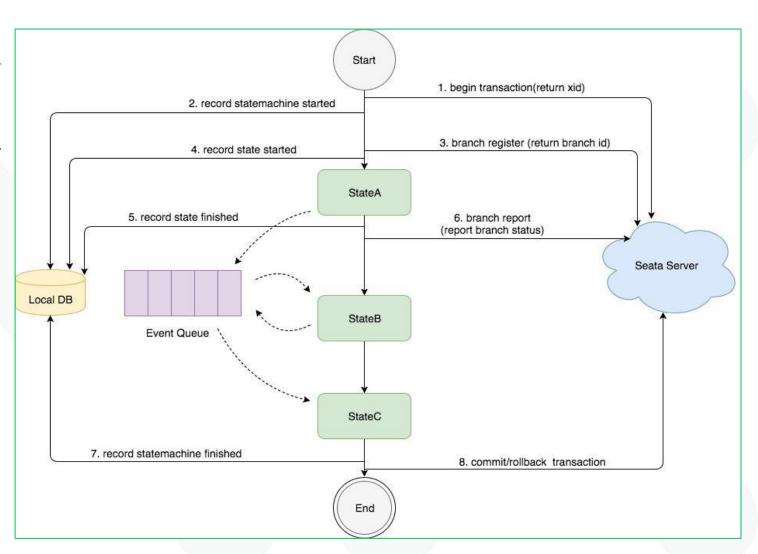




#### 状态机引擎原理

- 基于事件驱动架构,每个节点都可以 异步执行,极大提高吞吐量;
- 事务日志存到与业务系统相同的数据 库存提高性能;

思考: 状态机集成在业务模块中, 宕机如何处理?



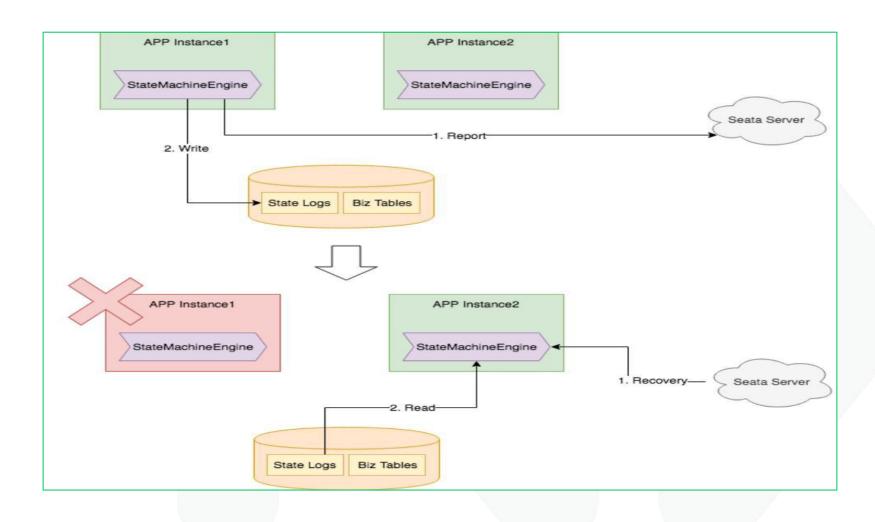
# NX 奈学教育

#### 状态机引擎高可用

- ▶ 应用正常运行时:
  - > 状态机引擎是无状态的;
  - ▶ 引擎会上报状态到TC;
  - > 状态机日志写入到本地数据库;
- ▶ 应用实例宕机时:
  - > TC会发送事务恢复请求到 还存活的应用实例;
  - > 状态机引擎从数据库装载日志恢复状态机上下文继续执行;

# NX 奈学教育

## 状态机引擎高可用



# NX 奈学教育

## Saga实现对比

模式	优点	缺点
状态机引擎	<ul> <li>可以用可视化工具来定义业务流程,标准化,可读性高</li> <li>提高业务分析人员与程序开发人员的沟通效率</li> <li>业务状态管理:流程本质是状态机,可反映业务状态的流转</li> <li>提高异常处理灵活性:可以实现事后恢复"向前重试"或"向后补偿"</li> </ul>	<ul> <li>业务流程实际是由 JAVA 程序与 DSL 配置组成,程序与配置分离,开发起来比较繁琐</li> <li>如果是改造现有业务,对业务侵入性高</li> <li>状态机引擎实现成本高</li> </ul>
AOP Proxy	<ul><li>程序与注解是在一起的,开发简单,学习成本低</li><li>方便接入现有业务</li><li>基于动态代理拦截器,框架实现成本低</li></ul>	<ul><li>► 框架无法提供业务状态管理</li><li>► 难以实现事后恢复 " 向前重试"</li></ul>

# NX 奈学教育

# Saga状态机编排对比

模式	优点	缺点
集中式	<ul> <li>子事务的服务之间松耦合,少依赖,增删流程节点,不会影响原有服务实现。</li> <li>子事务专注业务逻辑即可,不需关注数据一致性问题,出错时,由协调器驱动子事务节点,完成补偿。</li> </ul>	➤ 强依赖TC,要求TC具有高可用、高可靠等特性
协同式	▶ 具有服务自治的优势	<ul> <li>子事务之间紧耦合,已有流程中增删服务成本巨大,且有循环依赖</li> <li>子事务需要处理数据一致性,增加额外的业务复杂性</li> <li>随着服务数量增加,服务之间的关系难以理解,如右图死星所示</li> </ul>

Q

03. Seata XA模式设计与实现原理剖析

# NX 奈学教育

#### XA模式

- > 介绍
  - 基于 事务资源 本身提供对XA规范和协议的支持
- > 核心价值
  - 从场景上,满足全局一致性的需求。
  - 从 应用上,保持与 AT 模式一致的无侵入。
  - 从 机制 上,适应分布式微服务架构的特点。



#### XA模式优劣势

- ▶ 优势
  - 业务无侵入: 无需业务逻辑参与。
  - 数据库的支持广泛: XA协议被主流关系型数据库广泛支持,不需要额外的适配即可使用。
  - 多语言支持容易:对RM要求较少,为不同语言开发SDK更容易。
  - 传统基于XA应用的迁移: 原XA事务平滑迁移到Seata平台。

#### > 劣势

- 数据锁定:数据在整个事务处理过程结束前,都被锁定,读写都按隔离级别的定义约束起来;
- **协议阻塞**: XA prepare后,分支事务进入阻塞阶段,收到 XA commit 或 XA rollback 前必须阻塞等待。
- **性能差**:性能损耗主要来自两方面:一方面,事务协调过程,增加单个事务的RT;另一方面,并发事务数据的锁冲突,降低吞吐。



#### XA模式核心设计

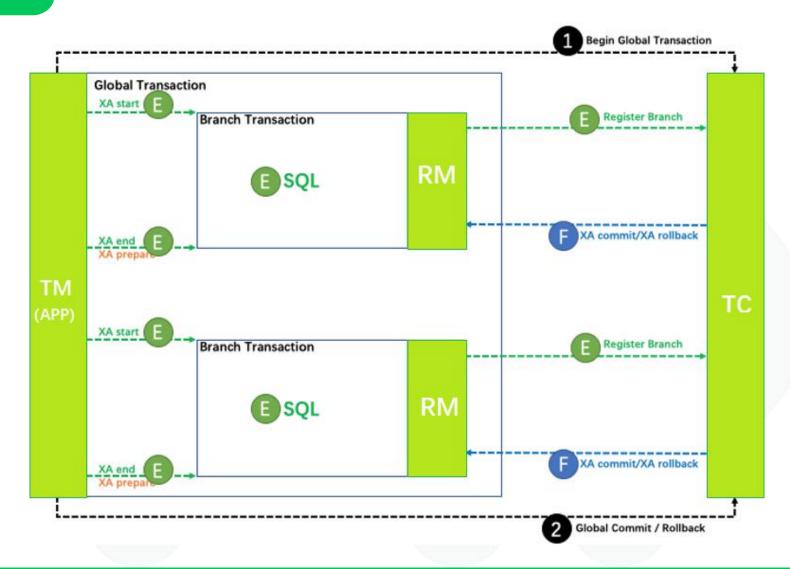
- > 组成
  - 执行阶段 (Execute):
    - ➤ XA start/XA end/XA prepare + 注册分支
  - 完成阶段 (Finish):
    - > XA commit/XA rollback
- > XAConnection获取
  - 根据开发者的普通 DataSource 来创建
  - 要求开发者配置 XADataSource

DataSource Pool

XA DataSource Pool

# NX 奈学教育

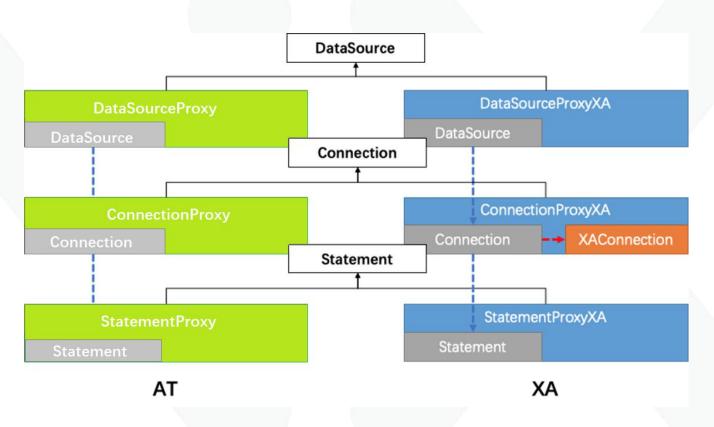
## XA模式核心设计





#### 数据源代理

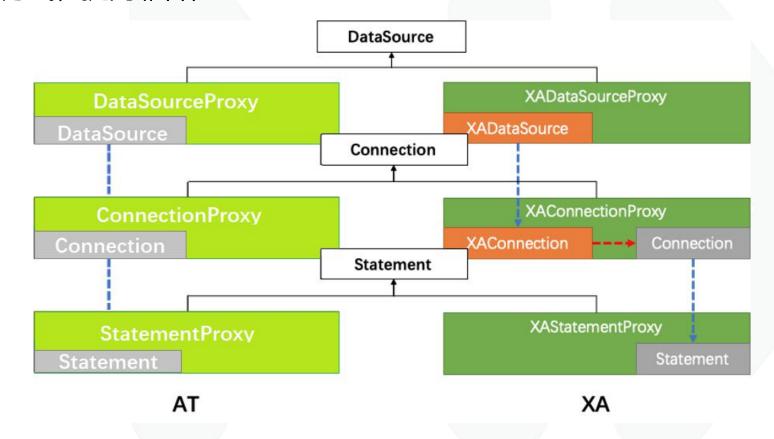
- ▶ 优势
  - 对开发者比较友好,开发者完全不必关心 XA 层面的任何问题,保持本地编程模型即可。
- ▶ 局限
  - > 无法保证兼容的正确性
- > 本质原因
  - > 为数据库驱动程序补充功能



## NX 奈学教育

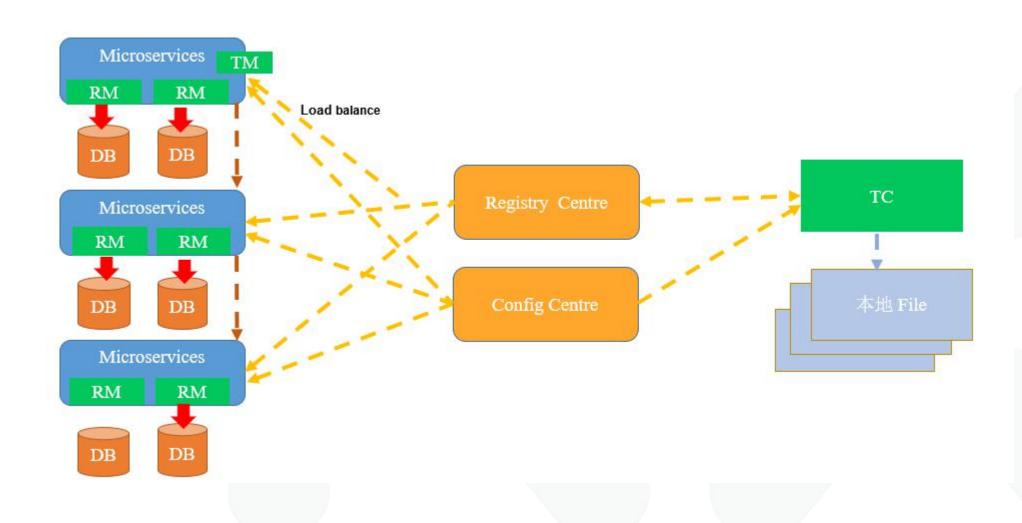
## 数据源代理

- > 最终方案
  - > 兼容两种方式,提高兼容性

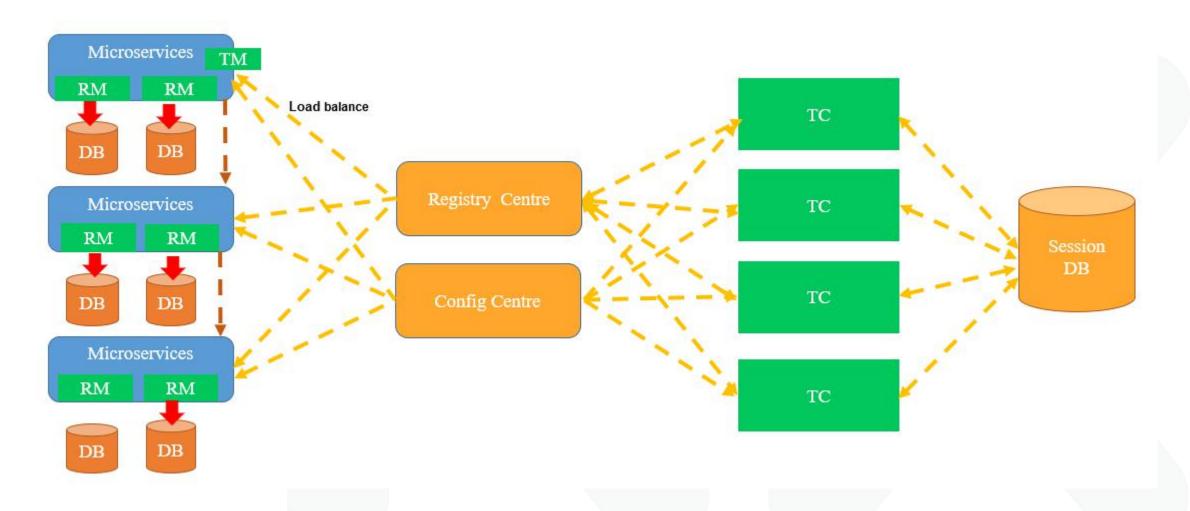


04. Seata高可用方案

## TC有状态部署



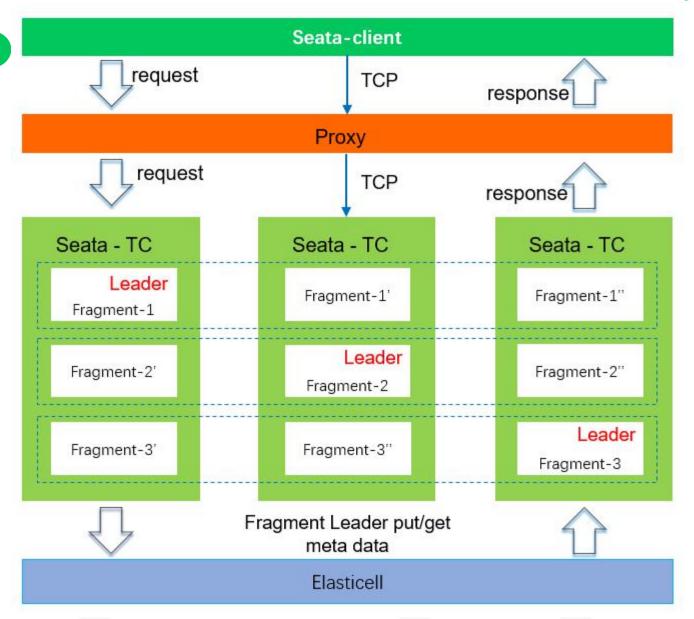
## TC无状态部署



## Seata高可用方案

# NX 奈学教育

## 一致性协议同步



#### Seata高可用方案

# NX 奈学教育

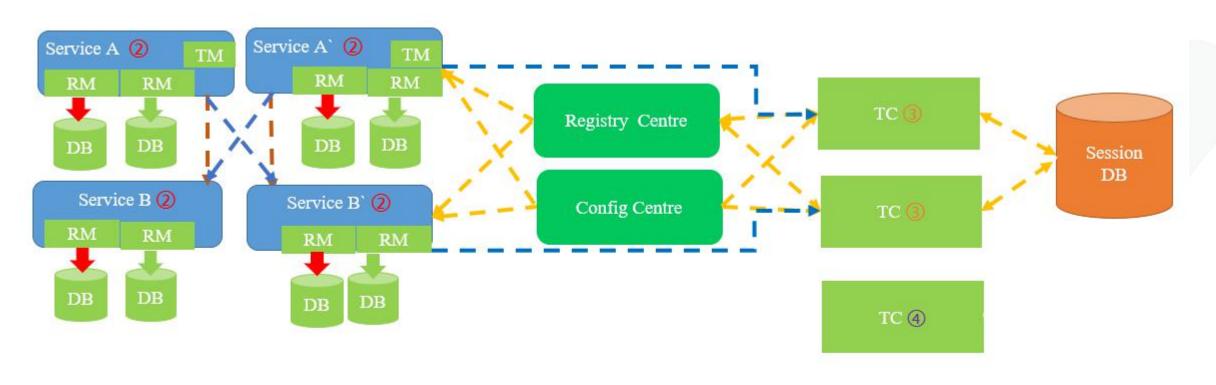
#### 高可用设计

- > 当出现业务侧网络异常恢复后, 需要业务怎样处理?
- > 当出现业务侧宕机(可恢复型和不可恢复型),如何处理?
- > 当Seata-Server出现宕机(可恢复型和不可恢复型) , 如何处理?
- ➤ HA模式下需要Seata-Server 扩缩容时, 如何处理?

## Seata高可用方案

# NX 奈学教育

## 高可用设计



- --- → 业务侧网络异常
  - ② 客户端宕机

- ③ Seata-server 宕机
- 4 Seata-server 扩缩容



05. 事务消息解决方案

## 事务消息解决方案

# NX 奈学教育

#### 事务消息

- > 简化了分布式事务模型
- > 对业务友好



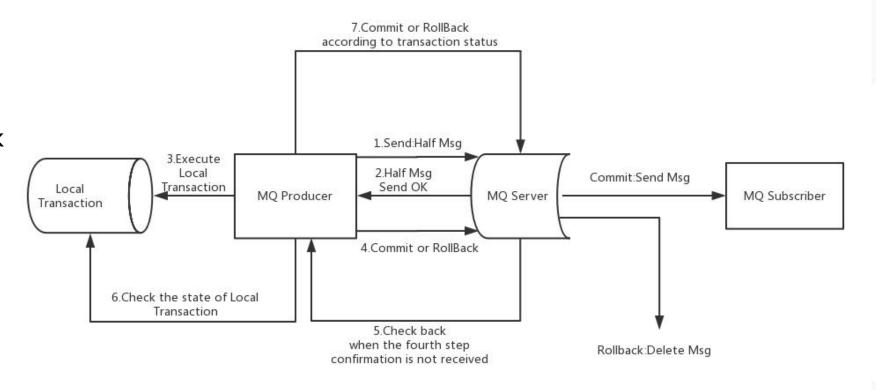
## 03.RocketMQ深入剖析



#### RocketMQ事务消息机制

#### 两阶段提交

- > 发送半消息
- > 执行本地事务
- ➤ 发送Commit/Rollback
- ▶ 提供回查接口



需要业务方提供回查接口,对业务侵入较大

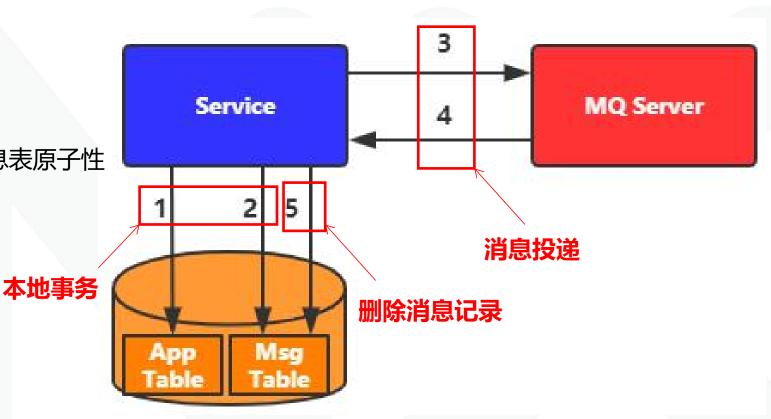
## 03.RocketMQ深入剖析

## NX 奈学教育

#### 事务消息实现

#### 设计思路

- ▶ 通过客户端实现
- > 事务消息表记录发消息事件
- 本地事务保证业务数据与写消息表原子性
- 事务管理器维护事务消息表
  - 扫库发送、清理



# NX奈学教育





欢迎关注本人公众号 "**架构之美**"