主讲老师: Fox seata版本: v1.5.1

分布式事务常用方案: AT TCC 基于可靠消息最终一致性

https://vip.tulingxueyuan.cn/detail/v_60e5be61e4b0151fc94ddbe6/3?

from=p_6006cac4e4b00ff4ed156218&type=8&parent_pro_id=p_6006d8c8e4b00ff4ed1569b2

- 1 文档: 14 分布式事务组件Seata实战。note
- 2 链接: http://note.youdao.com/noteshare?id=c480b9d259db401acff9fdd30a770d64&sub=F3F19C9ED0E84BEB86BA76471E1FB398

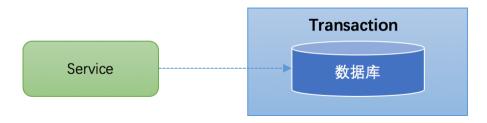
1. 分布式事务简介
1.1 本地事务
1.2 分布式事务
典型的分布式事务应用场景
1.3 两阶段提交协议(2PC)
2PC存在的问题
2.Seata是什么
2.1 Seata的三大角色
2.2 Seata AT模式的设计思路
一阶段
二阶段
3. Seata快速开始
3.1 Seata Server (TC) 环境搭建
db存储模式+Nacos(注册&配置中心)方式部署
3.2 Seata Client快速开始
Spring Cloud Alibaba整合Seata AT模式实战

1. 分布式事务简介

分布式事务: https://www.processon.com/view/link/61cd52fb0e3e7441570801ab

1.1 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:



在JDBC编程中,我们通过java.sql.Connection对象来开启、关闭或者提交事务。代码如下所示:

```
1 Connection conn = ... //获取数据库连接
2 conn.setAutoCommit(false); //开启事务
3 try{
4 //...执行增删改查sql
5 conn.commit(); //提交事务
6 }catch (Exception e) {
7 conn.rollback();//事务回滚
8 }finally{
9 conn.close();//关闭链接
10 }
```

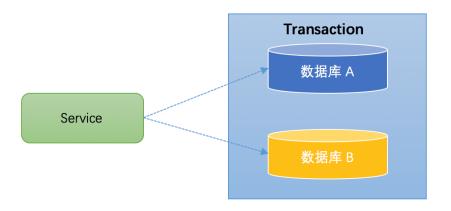
1.2 分布式事务

在微服务架构中,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,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。

典型的分布式事务应用场景

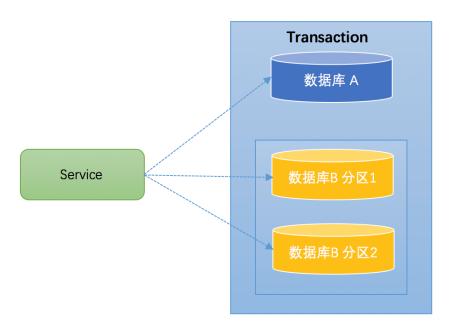
1) 跨库事务

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。下图演示了一个服务同时操作2个库的情况:



2) 分库分表

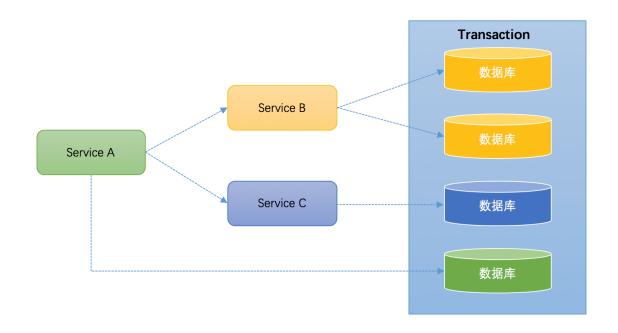
通常一个库数据量比较大或者预期未来的数据量比较大,都会进行分库分表。如下图,将数据库B 拆分成了2个库:



对于分库分表的情况,一般开发人员都会使用一些数据库中间件来降低sql操作的复杂性。如,对于sql: insert into user(id,name) values (1,"张三"),(2,"李四")。这条sql是操作单库的语法,单库情况下,可以保证事务的一致性。 但是由于现在进行了分库分表,开发人员希望将1号记录插入分库1,2号记录插入分库2。所以数据库中间件要将其改写为2条sql,分别插入两个不同的分库,此时要保证两个库要不都成功,要不都失败,因此基本上所有的数据库中间件都面临着分布式事务的问题。

3) 微服务架构

下图演示了一个3个服务之间彼此调用的微服务架构:



Service A完成某个功能需要直接操作数据库,同时需要调用Service B和Service C,而Service B 又同时操作了2个数据库,Service C也操作了一个库。需要保证这些跨服务调用对多个数据库的操作 要么都成功,要么都失败,实际上这可能是最典型的分布式事务场景。

小结:上述讨论的分布式事务场景中,无一例外的都直接或者间接的操作了多个数据库。如何保证事务的ACID特性,对于分布式事务实现方案而言,是非常大的挑战。同时,分布式事务实现方案还必须要考虑性能的问题,如果为了严格保证ACID特性,导致性能严重下降,那么对于一些要求快速响应的业务,是无法接受的。

1.3 两阶段提交协议(2PC)

两阶段提交 (Two Phase Commit) ,就是将提交(commit)过程划分为2个阶段(Phase): **阶段1:**

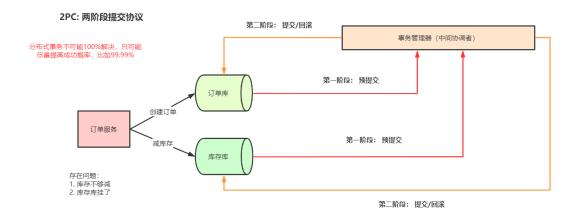
TM通知各个RM准备提交它们的事务分支。如果RM判断自己进行的工作可以被提交,那就对工作内容进行持久化,再给TM肯定答复;要是发生了其他情况,那给TM的都是否定答复。

以mysql数据库为例,在第一阶段,事务管理器向所有涉及到的数据库服务器发出prepare"准备提交"请求,数据库收到请求后执行数据修改和日志记录等处理,处理完成后只是把事务的状态改成"可以提交",然后把结果返回给事务管理器。

阶段2

TM根据阶段1各个RM prepare的结果,决定是提交还是回滚事务。如果所有的RM都prepare成功,那么TM通知所有的RM进行提交;如果有RM prepare失败的话,则TM通知所有RM回滚自己的事务分支。

以mysql数据库为例,如果第一阶段中所有数据库都prepare成功,那么事务管理器向数据库服务器发出"确认提交"请求,数据库服务器把事务的"可以提交"状态改为"提交完成"状态,然后返回应答。如果在第一阶段内有任何一个数据库的操作发生了错误,或者事务管理器收不到某个数据库的回应,则认为事务失败,回撤所有数据库的事务。数据库服务器收不到第二阶段的确认提交请求,也会把"可以提交"的事务回撤。



两阶段提交方案下全局事务的ACID特性,是依赖于RM的。一个全局事务内部包含了多个独立的事务分支,这一组事务分支要么都成功,要么都失败。各个事务分支的ACID特性共同构成了全局事务的ACID特性。也就是将单个事务分支支持的ACID特性提升一个层次到分布式事务的范畴。

2PC存在的问题

• 同步阻塞问题

2PC 中的参与者是阻塞的。在第一阶段收到请求后就会预先锁定资源,一直到 commit 后才会释放。

• 单点故障

由于协调者的重要性,一旦协调者TM发生故障,参与者RM会一直阻塞下去。尤其在第二阶段,协调者发生故障,那么所有的参与者还都处于锁定事务资源的状态中,而无法继续完成事务操作。

数据不一致

若协调者第二阶段发送提交请求时崩溃,可能部分参与者收到commit请求提交了事务,而另一部分参与者未收到commit请求而放弃事务,从而造成数据不一致的问题。

2.Seata是什么

Seata 是一款开源的分布式事务解决方案,致力于提供高性能和简单易用的分布式事务服务。Seata 将为用户提供了 AT、TCC、SAGA 和 XA 事务模式,为用户打造一站式的分布式解决方案。AT模式是阿里首推的模式,阿里云上有商用版本的GTS(Global Transaction Service 全局事务服务)

官网: https://seata.io/zh-cn/index.html

源码: https://github.com/seata/seata

seata版本: v1.5.1

2.1 Seata的三大角色

在 Seata 的架构中,一共有三个角色:

• TC (Transaction Coordinator) - 事务协调者

维护全局和分支事务的状态,驱动全局事务提交或回滚。

• TM (Transaction Manager) - 事务管理器

定义全局事务的范围: 开始全局事务、提交或回滚全局事务。

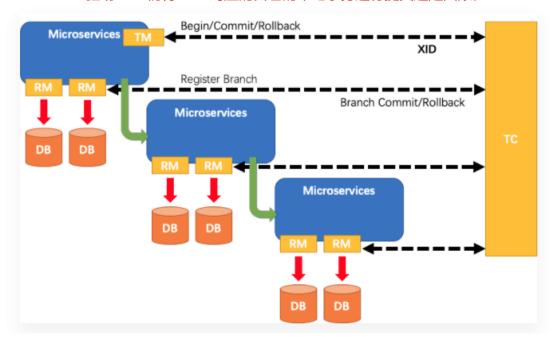
RM (Resource Manager) - 资源管理器

管理分支事务处理的资源,与TC交谈以注册分支事务和报告分支事务的状态,并驱动分支事务提交或 回滚。

其中, TC 为单独部署的 Server 服务端, TM 和 RM 为嵌入到应用中的 Client 客户端。

在 Seata 中,一个分布式事务的生命周期如下:

- 1. TM 请求 TC 开启一个全局事务。TC 会生成一个 XID 作为该全局事务的编号。XID会在微服务的调用链路中传播,保证将多个微服务的子事务关联在一起。
- 2. RM 请求 TC 将本地事务注册为全局事务的分支事务, 通过全局事务的 XID 进行关联。
- 3. TM 请求 TC 告诉 XID 对应的全局事务是讲行提交还是回滚。
- 4. TC 驱动 RM 们将 XID 对应的自己的本地事务进行提交还是回滚。



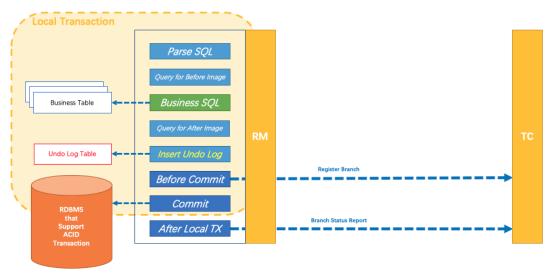
2.2 Seata AT模式的设计思路

Seata AT模式的核心是对业务无侵入,是一种改进后的两阶段提交,其设计思路如下:

- 一阶段: 业务数据和回滚日志记录在同一个本地事务中提交, 释放本地锁和连接资源。
- 二阶段:
 - 提交异步化,非常快速地完成。
 - 回滚通过一阶段的回滚日志进行反向补偿。

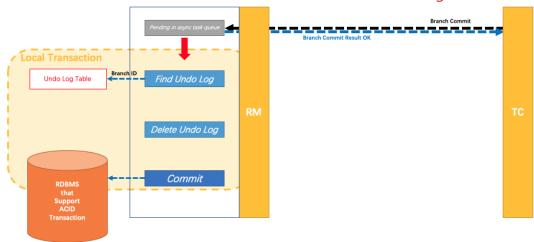
一阶段

业务数据和回滚日志记录在同一个本地事务中提交,释放本地锁和连接资源。核心在于对业务 sql进行解析,转换成undolog,并同时入库,这是怎么做的呢?

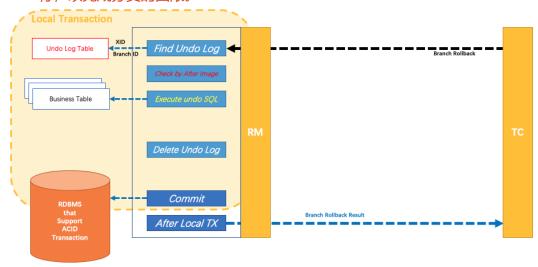


二阶段

• 分布式事务操作成功,则TC通知RM异步删除undolog



• 分布式事务操作失败,TM向TC发送回滚请求,RM 收到协调器TC发来的回滚请求,通过 XID 和 Branch ID 找到相应的回滚日志记录,通过回滚记录生成反向的更新 SQL 并执行,以完成分支的回滚。



3. Seata快速开始

Seata分TC、TM和RM三个角色,TC(Server端)为单独服务端部署,TM和RM(Client端)由业务系统集成。

3.1 Seata Server (TC) 环境搭建

Server端存储模式 (store.mode) 支持三种:

- file: 单机模式, 全局事务会话信息内存中读写并持久化本地文件root.data, 性能较高
- db: 高可用模式, 全局事务会话信息通过db共享, 相应性能差些
- redis: 1.3及以上版本支持,性能较高,存在事务信息丢失风险,请提前配置适合当前场景的 redis持久化配置

资源目录:

- https://github.com/seata/seata/tree/v1.5.1/script
- client
 - o 存放client端sql脚本,参数配置
- config-center
 - 各个配置中心参数导入脚本, config.txt(包含server和client)为通用参数文件
- server
 - o server端数据库脚本及各个容器配置

db存储模式+Nacos(注册&配置中心)方式部署

步骤一: 下载安装包

https://github.com/seata/seata/releases



步骤二: 建表(db模式)

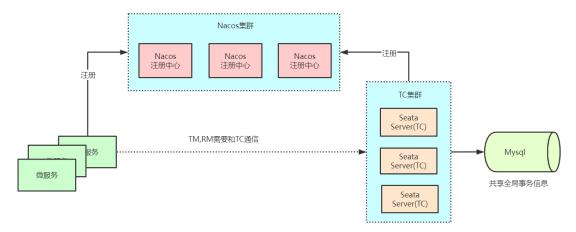
创建数据库seata, 执行sql脚本, https://github.com/seata/seata/tree/v1.5.1/script/server/db

\bigcirc	v1.5.1 ▼ seata / script / server / db /						
*	Bughue bugfix: fix RetryRollbacking return NPE (#4561)						
	mysql.sql						
	oracle.sql						
	postgresql.sql						

步骤三:配置Nacos注册中心

注册中心可以说是微服务架构中的"通讯录",它记录了服务和服务地址的映射关系。在分布式架构中,服务会注册到注册中心,当服务需要调用其它服务时,就到注册中心找到服务的地址,进行调用。比如Seata Client端(TM,RM),发现Seata Server(TC)集群的地址,彼此通信。

注意: Seata的注册中心是作用于Seata自身的,和Spring Cloud的注册中心无关



Seata支持哪些注册中心?

- 1. eureka
- 2. consul
- 3. nacos
- 4. etcd
- 5. zookeeper
- 6. sofa
- 7. redis
- 8. file (直连)

配置将Seata Server注册到Nacos,修改conf/application.yml文件

```
registry:
    # support: nacos, eureka, redis, zk, consul, etcd3, sofa

type: nacos

nacos:
    application: seata-server
    server-addr: 127.0.0.1:8848

group: SEATA_GROUP

namespace:
    cluster: default

username:
    password:
```

注意:请确保client与server的注册处于同一个namespace和group,不然会找不到服务。

```
∃seata:
  config:
     # support: nacos, consul, apollo
    type: file
  registry:
               nacos作为注册中心
     # support: nacos, eureka, redis,
     type: nacos
    nacos:
      application: seata-server
       server-addr: 127.0.0.1:8848
      group: SEATA GROUP
      namespace:
      cluster: default
      username:
      password:
```

启动 Seata-Server 后,会发现Server端的服务出现在 Nacos 控制台中的注册中心列表中。

步骤四:配置Nacos配置中心

配置中心可以说是一个"大货仓",内部放置着各种配置文件,你可以通过自己所需进行获取配置加载到对应的客户端。比如Seata Client端(TM,RM),Seata Server(TC),会去读取全局事务开关,事务会话存储模式等信息。

注意: Seata的配置中心是作用于Seata自身的,和Spring Cloud的配置中心无关 Seata支持哪些配置中心?

- 1. nacos
- 2. consul
- 3. apollo
- 4. etcd
- 5. zookeeper
- 6. file (读本地文件, 包含conf、properties、yml配置文件的支持)

1) 配置Nacos配置中心地址,修改conf/application.yml文件

```
1 seata:
2 config:
3 # support: nacos, consul, apollo, zk, etcd3
4 type: nacos
5 nacos:
```

```
6 server-addr: 127.0.0.1:8848
7 namespace: 7e838c12-8554-4231-82d5-6d93573ddf32
8 group: SEATA_GROUP
9 data-id: seataServer.properties
10 username:
11 password:
```

```
seata:
```

```
config:
# support: nacos, consul, apollo, zk, etcd3

type: nacos
nacos:
server-addr: 127.0.0.1:8848

namespace: 7e838c12-8554-4231-82d5-6d93573ddf32
group: SEATA_GROUP
data-id: seataServer.properties
username:
password:
```

2) 上传配置至Nacos配置中心

https://github.com/seata/seata/tree/v1.5.1/script/config-center

a) 获取/seata/script/config-center/config.txt,修改为db存储模式,并修改mysql连接配置

```
1 store.mode=db
2 store.db.driverClassName=com.mysql.jdbc.Driver
3 store.db.url=jdbc:mysql://127.0.0.1:3306/seata?useUnicode=true&rewriteBatchedState ments=true
4 store.db.user=root
5 store.db.password=root
```

在store.mode=db,由于seata是通过jdbc的executeBatch来批量插入全局锁的,根据MySQL官网的说明,连接参数中的rewriteBatchedStatements为true时,在执行executeBatch,并且操作类型为insert时,jdbc驱动会把对应的SQL优化成`insert into () values (), ()`的形式来提升批量插入的性能。

根据实际的测试,该参数设置为true后,对应的批量插入性能为原来的10倍多,因此在数据源为MySQL时,建议把该参数设置为true。

```
client.tm.degradeCheckPeriod=2000
store.mode=db
store.file.dir=file store/data
store.file.maxBranchSessionSize=16384
store.file.maxGlobalSessionSize=512
store.file.fileWriteBufferCacheSize=16384
store.file.flushDiskMode=async
store.file.sessionReloadReadSize=100
store.db.datasource=druid
store.db.dbType=mysql
store.db.driverClassName=com.mysql.jdbc.Driver
store.db.url=jdbc:mysql://127.0.0.1:3306/seata?useUnicode=true
store.db.user=root
store.db.password=root
store.db.minConn=5
                          修改数据库相关配置
store.db.maxConn=30
store.db.globalTable=global table
store.db.branchTable=branch_table
store.db.queryLimit=100
store.db.lockTable=lock table
store.db.maxWait=5000
stone nedic host-127 a a 1
```

b) 配置事务分组, 要与client配置的事务分组一致

- 事务分组: seata的资源逻辑,可以按微服务的需要,在应用程序(客户端)对自行定义事务分组,每组取一个名字。
- 集群: seata-server服务端一个或多个节点组成的集群cluster。 应用程序(客户端)使用时需要指定事务逻辑分组与Seata服务端集群的映射关系。

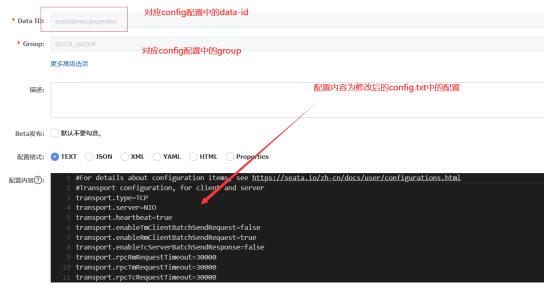
```
#Transaction routing rules configuration, only for the client
#指定事务分组至集群映射关系(等号右侧的集群名需要与Seata-server注册到Nacos的cluster保持一致)
service.vgroupMapping.default_tx_group=default
#If you use a registry, you can ignore it service.default.grouplist=127.0.0.1:8091
service.enableDegrade=false
```

事务分组如何找到后端Seata集群(TC)?

- 1. 首先应用程序(客户端)中配置了事务分组(GlobalTransactionScanner 构造方法的txServiceGroup参数)。若应用程序是SpringBoot则通过seata.tx-service-group 配置。
- 2. 应用程序(客户端)会通过用户配置的配置中心去寻找service.vgroupMapping .[事务分组配置项],取得配置项的值就是TC集群的名称。若应用程序是SpringBoot则通过seata.service.vgroup-mapping.事务分组名=集群名称配置
- 3. 拿到集群名称程序通过一定的前后缀+集群名称去构造服务名,各配置中心的服务名实现不同(前提是Seata-Server已经完成服务注册,且Seata-Server向注册中心报告cluster名与应用程序(客户端)配置的集群名称一致)
- 4. 拿到服务名去相应的注册中心去拉取相应服务名的服务列表,获得后端真实的TC服务列表 (即Seata-Server集群节点列表)
- c) 在nacos配置中心中新建配置,dataId为seataServer.properties,配置内容为上面修改后的config.txt中的配置信息

从v1.4.2版本开始,seata已支持从一个Nacos datald中获取所有配置信息,你只需要额外添加一个datald配置项。

编辑配置



添加后查看:



步骤五: 启动Seata Server

启动命令:

1 bin/seata-server.sh



启动成功, 查看控制台, 账号密码都是seata。http://localhost:7091/#/login



在Nacos注册中心中可以查看到seata-server注册成功



支持的启动参数

参数	全写	作用	备注
-h	host	指定在注册中心注册的 IP	不指定时获取当前的 IP,外部访问 部署在云环境和容器中的 server 建 议指定
-p	port	指定 server 启动的端口	默认为 8091
-m	storeMode	事务日志存储方式	支持file,db,redis,默认 为 file 注:redis需seata-server 1.3 版本及以上
-n	serverNode	用于指定seata-server节点ID	如 1,2,3, 默认为 1
-e	seataEnv	指定 seata-server 运行环境	如 dev, test 等, 服务启动时会使用 registry-dev.conf 这样的配置

比如:

bin/seata-server.sh -p 8091 -h 127.0.0.1 -m db

3.2 Seata Client快速开始

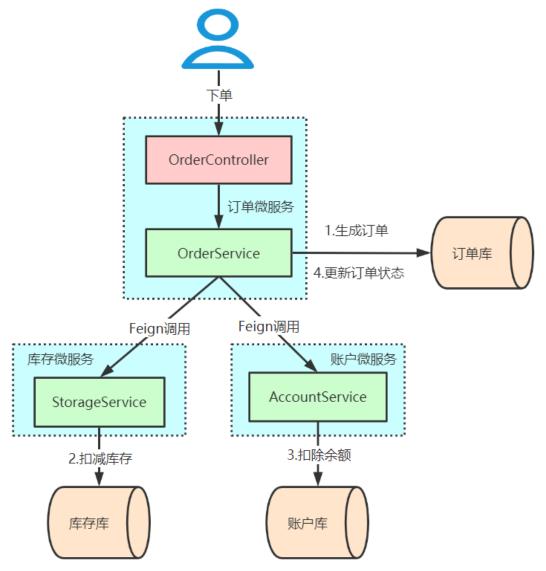
Spring Cloud Alibaba整合Seata AT模式实战业务场景

用户下单,整个业务逻辑由三个微服务构成:

• 库存服务:对给定的商品扣除库存数量。

• 订单服务:根据采购需求创建订单。

• 帐户服务:从用户帐户中扣除余额。



1) 环境准备

• 父pom指定微服务版本

Spring Cloud Alibaba	Spring Cloud Version	Spring Boot	Seata
Version		Version	Version
2.2.8.RELEASE	Spring Cloud Hoxton.SR12	2.3.12.RELEASE	1.5.1

- 启动Seata Server(TC)端, Seata Server使用nacos作为配置中心和注册中心
- 启动nacos服务

2) 微服务导入seata依赖

spring-cloud-starter-alibaba-seata内部集成了seata,并实现了xid传递

3)微服务对应数据库中添加undo_log表(仅AT模式)

https://github.com/seata/seata/blob/v1.5.1/script/client/at/db/mysql.sql

```
-- for AT mode you must to init this sql for you business database. the seata server not need it.

2 CREATE TABLE IF NOT EXISTS `undo_log`

3 (

4 `branch_id` BIGINT NOT NULL COMMENT 'branch transaction id',

5 `xid` VARCHAR(128) NOT NULL COMMENT 'global transaction id',

6 `context` VARCHAR(128) NOT NULL COMMENT 'undo_log context, such as serialization',

7 `rollback_info` LONGBLOB NOT NULL COMMENT 'rollback info',

8 `log_status` INT(11) NOT NULL COMMENT '0:normal status,1:defense status',

9 `log_created` DATETIME(6) NOT NULL COMMENT 'create datetime',

10 `log_modified` DATETIME(6) NOT NULL COMMENT 'modify datetime',

11 UNIQUE KEY `ux_undo_log` (`xid`, `branch_id`)

12 ) ENGINE = InnoDB

13 AUTO_INCREMENT = 1

14 DEFAULT CHARSET = utf8mb4 COMMENT ='AT transaction mode undo table';
```

4) 微服务application.yml中添加seata配置

```
1 seata:
2 application-id: ${spring.application.name}
3 # seata 服务分组,要与服务端配置service.vgroup_mapping的后缀对应
4 tx-service-group: default tx group
5 registry:
6 # 指定nacos作为注册中心
7 type: nacos
8 nacos:
9 application: seata-server
10 server-addr: 127.0.0.1:8848
11 namespace:
12 group: SEATA_GROUP
13
14 config:
15 # 指定nacos作为配置中心
16 type: nacos
17 nacos:
18 server-addr: 127.0.0.1:8848
19 namespace: 7e838c12-8554-4231-82d5-6d93573ddf32
20 group: SEATA_GROUP
21 data-id: seataServer.properties
```

注意:请确保client与server的注册中心和配置中心namespace和group一致

5) 在全局事务发起者中添加@GlobalTransactional注解

```
1 @Override
2  @GlobalTransactional(name="createOrder",rollbackFor=Exception.class)
3 public Order saveOrder(OrderVo orderVo){
  log.info("=======用户下单=======");
  log.info("当前 XID: {}", RootContext.getXID());
  // 保存订单
  Order order = new Order();
  order.setUserId(orderVo.getUserId());
10 order.setCommodityCode(orderVo.getCommodityCode());
  order.setCount(orderVo.getCount());
11
12 order.setMoney(orderVo.getMoney());
  order.setStatus(OrderStatus.INIT.getValue());
13
14
15
   Integer saveOrderRecord = orderMapper.insert(order);
   log.info("保存订单{}", saveOrderRecord > 0 ? "成功": "失败");
17
   //扣减库存
   storageFeignService.deduct(orderVo.getCommodityCode(),orderVo.getCount());
19
20
21
   //扣减余额
22
   accountFeignService.debit(orderVo.getUserId(),orderVo.getMoney());
23
24 //更新订单
   Integer updateOrderRecord = orderMapper.updateOrderStatus(order.getId(),OrderSta
tus.SUCCESS.getValue());
   log.info("更新订单id:{} {}", order.getId(), updateOrderRecord > 0 ? "成功" : "失
败");
27
   return order;
28
29
30 }
```

6) 测试分布式事务是否生效

- 分布式事务成功,模拟正常下单、扣库存,扣余额
- 分布式事务失败,模拟下单扣库存成功、扣余额失败,事务是否回滚