# SpringCloud

# 五大组件

Nacos 注册中心

Ribbon 负载均衡

Feign 远程调用

服务保护 sentinel

Gateway 网关

# 服务注册和发现

是啥

注册中心核心作用是服务注册和发现

常见的 nacos zookeeper eureka

eureka

服务提供者 把服务(多个地址多台服务器)提供到注册中心 服务:地址

消费者从注册中心拉取注册中心的对应信息 还有负载均衡 然后远程调用

服务提供者心跳续约 每30秒一次 发给注册中心 保证服务健康

#### nacos 与euraka的区别

和eureka的区别在于 1.服务提供者采用临时实例 与非临时实例 两种方式 查是否存活临时实例:心跳检测主动给注册中心查 和euraka一样

非临时实例:注册中心主动询问服务是否存活 心跳不正常 非历史实例不会被剔除

持久实例会一直存在,直到明确地被手动删除或发生某些特殊的操作(如 Nacos 服务重启,或者删除操作)。

持久实例适用于长时间存在的服务,或者那些不依赖于心跳机制而需要长时间存活的实例。

2.服务变更 注册中心会主动Push信息给服务消费者 更临时

3.nacos默认AP模式(高可用模式) 存在非临时实例则采用CP模式(强一致)

4.nacos还支持配置中心

# 负载均衡

ribbon

ribbon从注册中心拉取服务信息,返回服务列表

ribbon决定选谁 (在发起方决定 和服务器无关)

策略很多

- 1.简单轮询服务列表 (顺序)
- 2.按照权重来选择服务器,响应时间越长,权重越小
- 3.随机选取

- 4.选择并发数较低的服务器
- 5.重试机制 (轮询选择服务器,失效了后指定时间重试)
- 6.可用性敏感策略,先过滤非健康的,再选择连接数较小的

#### 7.区域敏感策略(默认)

● ZoneAvoidanceRule:以区域可用的服务器为基础进行服务器的选择。使用Zone对服务器进行分类,这个Zone可以理解为一个机房、一个机架等。而后再对Zone内的多个服务做轮询

如何自定义 两种方式

实现IRule接口 配置类(全局生效 因为配置了bean)



局部生效指定了对应的服务(配置文件的方式)

### 服务雪崩

服务之间互相调用 但是其中一个服务挂了那其他服务也寄了 连锁反应

整条链路都失败了

熔断降级

服务降级 (部分服务)

其实就是异常了 走其他方法 (override方法) 例如提示失败

服务降级并不会完全关闭所有功能。通常是将某些非关键功能降级或延迟处理。比如,可能 暂时关闭某些高负载的API接口,或者返回一些简单的默认数据,但核心功能依然能正常工 作。

服务熔断 (熔断整个服务) (如何核心功能也寄了)

Hystrix熔断 10秒内请求的失败率超过50% 那就触发熔断 之后每隔5秒重新尝试请求微服务

### closed open half-open

闭路 开路 半开路

熔断=开路 一段时间之后变半开路 尝试放行一次请求 (5秒) 可以那就关闭断路器 (恢 复)

降级还是熔断还是看服务的重要程度 核心服务肯定不可能降级的

#### 降级策略有三种

慢调用比例降级 在统计时长内,若慢调用比例 > 设定阈值(如 50%),且总请求数 > 最小请求数(如 30000),则熔断 N 秒(如 5s),期间所有请求直接失败。 还有慢调用的阈值

异常比例降级 在统计时长内, 若异常比例 > 设定阈值(如 50%), 且总请求数 > 最小请求数 (如 1000), 则熔断 N 秒 (如 5s), 期间所有请求直接失败。

异常数降级 在统计时长内,若异常数 > 设定阈值(如 100),则熔断 N 秒(如 5s),期间所有请求直接失败。

# 监控

问题定位

性能分析

服务关系

服务告警

### Skywalking

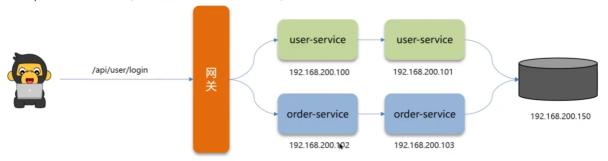
Skywalking

服务

端点

实例

一个分布式系统的应用程序性能监控工具(Application Performance Managment),提供了完善的链路追踪能力,apache的顶级项目(前华为产品经理吴晟主导开源)



● 服务 (service): 业务资源应用系统 (微服务)

● 端点 (endpoint) : 应用系统对外暴露的功能接口 (接口)

● 实例 (instance) : 物理机

限流

并发的确大

防止恶意刷接口

Tomcat:设置最大连接数

Nginx:漏桶算法

网关,令牌桶算法

自定义拦截器

Ngnix

1.控制速率 漏桶算法

漏桶以固定速率漏出请求 固定大小的桶 多余请求等待或抛弃

2.控制并发连接数

网关

yml配置文件 添加局部过滤器 RequestRateLimiter

定义限流对象 令牌桶每秒填充平均速率 令牌桶总容量

令牌桶算法

固定速率生成令牌, 存入令牌桶, 满了暂停生成

拿到令牌就处理 没拿到就阻塞或者丢弃

关联模式 当某个关键资源  $\mathbf{B}$  承载了较大的压力时,我们希望限制 其他依赖  $\mathbf{B}$  的资源  $\mathbf{A}$  的流量,以防止  $\mathbf{B}$  被过载。

直接: 统计当前资源的请求, 触发阈值时对当前资源直接限流, 也是默认的模式

链路: 统计从指定链路访问到本资源的请求, 触发阈值时, 对指定链路限流

流控效果

快速失败 直接抛异常

排队等待

预热模式: 从小的阈值逐渐增加到最大阈值

### CAP定理

C一致性 访问任意节点 数据必须一致

A可用性 必须得到响应 不是超时或拒绝

P分区 因为网络故障 节点与其他节点断联,形成独立分区

T 容错 在集群出现分区时,整个系统也要持续对外提供服务 连接恢复后再同步数据

保持高可用 不保持数据强一致 AP

要强一致性 CP

BA 基本可用 允许损失部分可用性

S 软状态 一定时间内允许出现中间状态 临时的不一致

E 软状态结束后 最终数据一致

AP: 订单服务 扣除库存失败了 但其他服务已经提交事务 事务协调者:发现有服务失败 那就删除订单 而不是回滚事务(sql) 后面再想办法

CP: 等所有服务执行完成了 事务协调者才会通知服务提交事务

•

### 分布式事务解决方案

Seata框架

TC 事务协调者

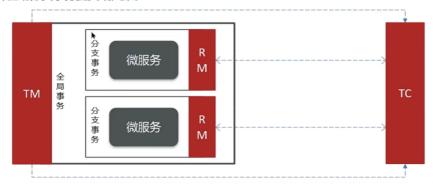
TM事务管理器

RM资源管理器

#### Seata架构

Seata事务管理中有三个重要的角色:

- TC (Transaction Coordinator) 事务协调者: 维护全局和分支事务的状态,协调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。



#### XA模式 (CP)

#### seata的XA模式

#### RM一阶段的工作:

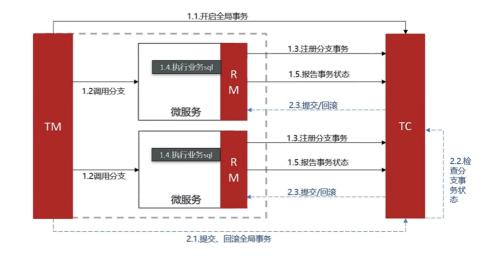
- ① 注册分支事务到TC
- ② 执行分支业务sql但不提交
- ③ 报告执行状态到TC

#### TC二阶段的工作:

- · TC检测各分支事务执行状态
- a. 如果都成功,通知所有RM提交事务 b. 如果有失败,通知所有RM回滚事务

#### RM二阶段的工作:

• 接收TC指令,提交或回滚事务



#### AT模式 (AP) (推荐)

先交了 然后用undolog 防止出错 出错就回滚

#### AT模式原理

AT模式同样是分阶段提交的事务模型,不过缺弥补了XA模型中资源锁定周期过长的缺陷。

#### 阶段一RM的工作:

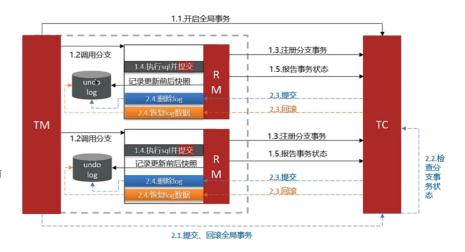
- 注册分支事务
- · 记录undo-log (数据快照)
- · 执行业务sql并提交
- 报告事务状态

#### 阶段二提交时RM的工作:

• 删除undo-log即可

阶段二回滚时RM的工作:

· 根据undo-log恢复数据到更新前

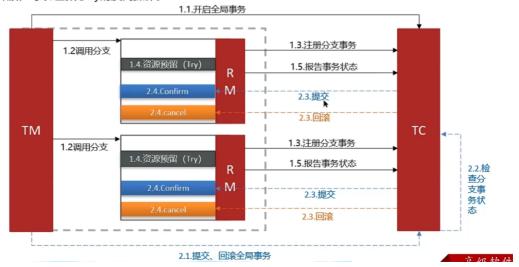


TCC模式 (自己实现 比较难)

try confirm cancel

### TCC模式原理

- 1、Try:资源的检测和预留;
- 2、Confirm: 完成资源操作业务; 要求 Try 成功 Confirm 一定要能成功。
- 3、Cancel: 预留资源释放,可以理解为try的反向操作。



MQ

异步

借呗借款单发到MQ 支付宝读取到就增加余额 失败就人工解决没办法

# 接口幂等性

如何设计

多次调用方法或者接口不会改变业务状态

重复点击的场景

MQ消息重复消费

应用使用失败 超时重试

GET DELETE 是幂等

post 不是

put 以绝对值更新 是幂等的 如果是通过增量方式更新 不是幂等

三种方案:

数据库唯一索引 新增

token+redis 新增修改

分布式锁 新增修改

token+redis

创建商品、提交订单

第一次请求 获取订单token 存到redis

第二次 在redis查token是否存在 存在则处理 然后删除redis

这种用的多

redisson分布式锁

性能问题

可能不能解决?

任务调度

xxl-job

解决集群任务的重复执行问题

cron表达式定义灵活

定时任务失败了, 重试和统计

任务量大,分片执行

### 路由策略

很多任务 找一台机器就好了 很多策略 lru lfu

轮询,故障转移 分片广播 这几种比较常用

故障转移: 按顺序心跳 第一个成功就选中

分片广播: 所有机器都执行一次任务 同时传递分片参数

任务执行失败怎么办

故障转移+失败重试

查看日志分析---->邮件告警

大数据量的任务同时都要执行

分片广播,取模

index 当前分片序号

total 总分片数 (机器数)