分布式消息队列

马宏亮

问题

- ▶ 响应慢(同步代码过多)
- ▶ 高并发(发红包问题)
- ▶ 应用代码高度耦合,难以维护

MQ的应用场景

- ▶ 异步消息
- ▶ 系统解耦
- ▶ 流量削峰
- ▶ 日志收集
- ▶ 消息总线

MQ调研选型

名称	Active MQ	Rabbit MQ	Rocket MQ/kaf ka	Joram	Hornet Q	OpenM Q	MuleM Q	Sonic MQ	ZeroM Q
关注度	高	高	高	中	中	中	低	低	中
文档	一般	一般	多	少	少	少	少	少	少
开发语 言	java	Erlang	java	java	java	java	java	java	С
是否开 源	是	是	是	是	是	是	否	否	是
社区活 跃度	较高	较高	较高	低	低	低	低	低	中

优缺点

名称	ActiveMQ	RabbitMQ	RocketMQ
缺点	没有大规模数据的应用场景实例,bug太多,每次版本发布都有很多bugfix	由于是erlang开发, 和java客户端匹配度 不是很好	Master-slave不支持 自动切换,不过部署 为双master同步双写 也可以满足HA,性 能虽略有下降,但仍 满足业务需求。
优点	知名度较高的产品, 在很多公司得到应用。 各种协议支持较好, 有多种语言的客户端	由于erlang语言的特性, mq性能较好	阿里主流消息队列框架,在阿里集团内部有大量的应用在使用,每天都产生海量的消息,并且顺利支持了多次天猫双十一海量消息考验,p2p公司:红岭创投也是其使用者。

人人聚财

为什么选择rocketMQ

RocketMQ在阿里集团内部有大量的应用在使用,每天都产生海量的消息,并且顺利支持了多次天猫双十一海量消息考验

采用Java语言编写

支持异步实时刷盘,同步刷盘,同步Replication,异步Replication

单机支持最高5万个队列,Load不会发生明显变化

▶ 队列多有什么好处?

单机可以创建更多Topic,因为每个Topic都是由一批队列组成

Consumer的集群规模和队列数成正比,队列越多, Consumer集群可以越大

RocketMQ单机写入TPS单实例约7万条/秒

消息的投递延时通常在几个毫秒

单机也可以支持亿级的消息堆积能力

消费失败支持定时重试,每次重试间隔时间顺延

支持严格的消息顺序

支持根据Message Id查询消息,也支持根据消息内容查询消息(发送消息时指定一个Message Key,任意字符串,例如指定为订单Id)

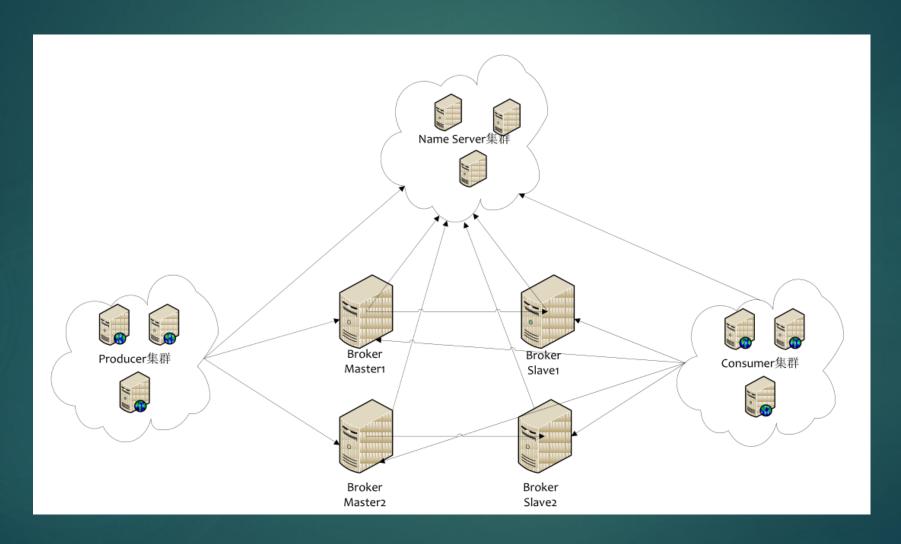
特性

- ▶ 是一个队列模型的消息中间件,具有高性能、高可靠、高实时、分布式特点。
- ▶ Producer、Consumer、broker都可以分布式。
- ▶ Producer 向一些队列轮流发送消息,队列集合称为 Topic, Consumer 如果做广播消费,则一个 consumer实例消费这个 Topic 对应的所有队列,如果做集群消费,则多个 Consumer 实例平均消费这个 topic 对应的队列集合。
- ▶ 能够保证严格的消息顺序
- ▶ 提供丰富的消息拉取模式
- ▶ 高效的订阅者水平扩展能力
- ▶ 实时的消息订阅机制
- ▶ 亿级消息堆积能力
- ▶ 较少的依赖

消息可靠,可用性保证

- ▶ 影响消息可靠性的几种情况:
- ▶ (1). Broker 正常关闭
- ▶ (2). Broker 异常 Crash
- ▶ (3). OS Crash
- ▶ (4). 机器掉电,但是能立即恢复供电情况。
- ▶ (5). 机器无法开机 (可能是 cpu、主板、内存等关键设备损坏)
- ▶ (6). 磁盘设备损坏。
- ▶ (1)、(2)、(3)、(4)四种情况都属于硬件资源可立即恢复情况,RocketMQ 在这四种情况下能保证消息不丢,或
- ▶ 者丢失少量数据(依赖刷盘方式是同步还是异步)。
- ▶ (5)、(6)属于单点故障,且无法恢复,一旦发生,在此单点上的消息全部丢失。RocketMQ 在这两种情况下,通
- ▶ 过异步复制 ,可保证 99%的消息不丢 ,但是仍然会有极少量的消息可能丢失。通过同步双写技术可以完全避免单点 ,
- ▶ 同步双写势必会影响性能,适合对消息可靠性要求极高的场合,例如与 Money 相关的应用。
- ▶ RocketMQ 从 3.0 版本开始支持同步双写。(目前最新稳定版是:3.2.6)

rocketMQ部署



rocketMQ性能

rocketmq性能报告

结论,单机tps 7万/秒,完全满足未来业务需要。

broker物理硬件要求

- ▶ CPU 两颗x86_64cpu,每颗cpu12核,共24核
- ▶ 内存 48G
- ▶ 网卡干兆
- ▶ 磁盘 RAID10 SAS 15000 1T
- ▶ Ext4 文件系统
- ▶ 两台

RocketMQ版本

- ▶ 采用最新稳定版**: v3.2.6**
- ▶ 部署模式:双master结构(nameserver没有性能压力,可与broker部署在一起)
- ▶ 刷盘策略:同步刷盘
- ▶ HA策略:同步双写

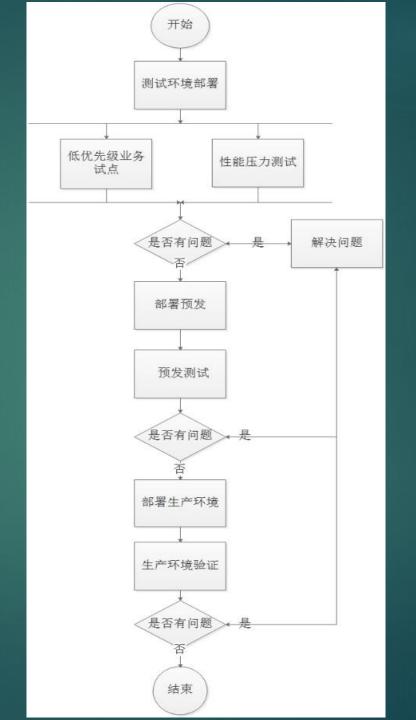
运行之前的操作系统(centOS6.5)调优

```
#!/bin/sh
# Execute Only Once 只可执行一次
#用户名
USER=admin
#磁盘盘符
DISK=sda
##在grub. conf中添加参数 默认注释掉 需要使用请取消注释
#sed -i 's/kernel.*$/& elevator=deadline/' /etc/grub.conf
echo 'vm. overcommit memory=1' >> /etc/sysctl.conf
echo 'vm.min_free_kbytes=5000000' >> /etc/sysctl.conf
echo 'vm. drop_caches=1' >> /etc/sysctl. conf
echo 'vm. zone_reclaim_mode=0' >> /etc/sysctl. conf
echo 'vm. max_map_count=655360' >> /etc/sysctl.conf
echo 'vm. dirty_background_ratio=50' >> /etc/sysctl. conf
echo 'vm. dirty_ratio=50' >> /etc/sysctl. conf
echo 'vm.page-cluster=3' >> /etc/sysctl.conf
echo 'vm. dirty writeback centisecs=360000' >> /etc/sysctl. conf
echo 'vm. swappiness=10' >> /etc/sysctl. conf
svsctl -p
echo "ulimit -n 655350" >> /etc/profile
echo "$USER hard nofile 655350" >> /etc/security/limits.conf
echo 'deadline' > /sys/block/$DISK/queue/scheduler
sysctl vm. overcommit memory
sysctl vm.min_free_kbytes
sysctl vm. drop_caches
sysctl vm. zone_reclaim_mode
sysctl vm. max_map_count
sysctl vm. dirty_background_ratio
sysctl vm. dirty ratio
sysctl vm. page-cluster
sysctl vm. dirty_writeback_centisecs
sysctl vm. swappiness
su - $USER -c 'ulimit -n'
cat /sys/block/$DISK/queue/scheduler
```

Jvm调优

```
-server -Xms4g -Xmx4g -Xmn2g -XX:PermSize=128m -
XX:MaxPermSize=320m -XX:+UseConcMarkSweepGC -
XX:+UseCMSCompactAtFullCollection -
XX:CMSInitiatingOccupancyFraction=70 -
XX:+CMSParallelRemarkEnabled -
XX:SoftRefLRUPolicyMSPerMB=0 -
XX:+CMSClassUnloadingEnabled -XX:SurvivorRatio=8 -
XX:+DisableExplicitGC -verbose:gc -
Xloggc:/root/rocketmq_gc.log -XX:+PrintGCDetails -XX:-OmitStackTraceInFastThrow
```

执行计划



人人聚财