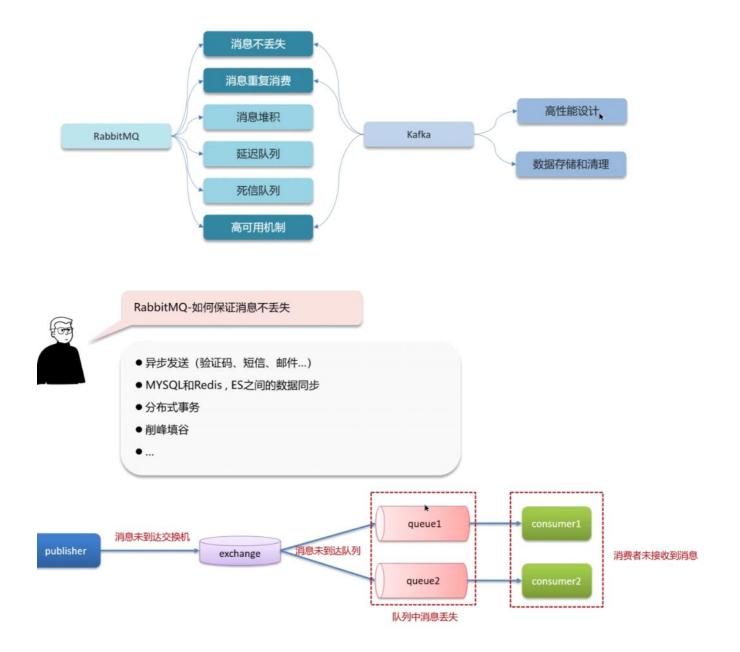
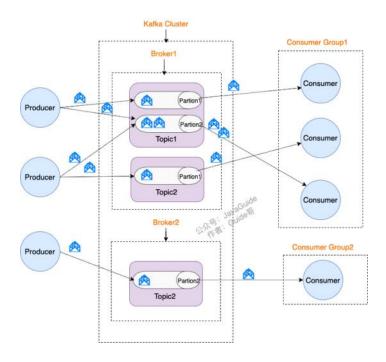
消息中间件Kafka

2024年4月6日 18:15

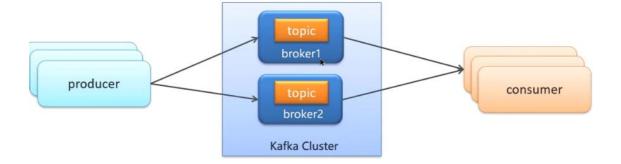




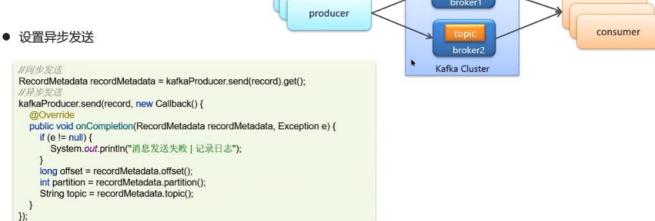
Kafka是如何保证消息不丢失

使用Kafka在消息的收发过程都会出现消息丢失,Kafka分别给出了解决方案

- 生产者发送消息到Brocker丢失
- 消息在Brocker中存储丢失
- 消费者从Brocker接收消息丢失



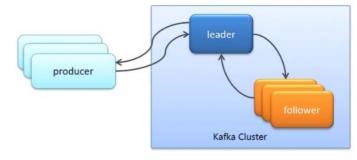
生产者发送消息到Brocker丢失



消息重试

```
//设置重试次数
prop.put(ProducerConfig.RETRIES_CONFIG,10);
```

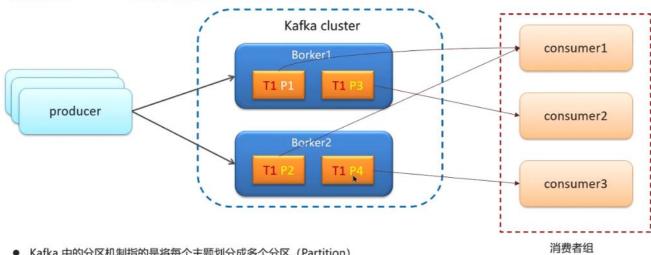
消息在Brocker中存储丢失



● 发送确认机制acks

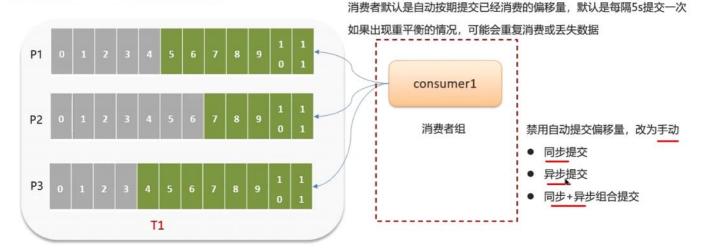
| 确认机制 | 说明 |
|--------------|--|
| acks=0 | 生产者在成功写入消息之前不会等待任何来自服务器的响应,消息有丢失的风险,但是速度最快 |
| acks=1 (默认值) | 只要集群首领节点收到消息,生产者就会收到一个来自服务器的成功响应 |
| acks=all | 只有当所有参与赋值的节点全部收到消息时,生产者才会收到一个来自服务器的成功响应 |

消费者从Brocker接收消息丢失



- Kafka 中的分区机制指的是将每个主题划分成多个分区(Partition)
- topic分区中消息只能由消费者组中的唯——个消费者处理,不同的分区分配给不同的消费者(同一个消费者组)

消费者从Brocker接收消息丢失



Kafka是如何保证消息不丢失

需要从三个层面去解决这个问题:

- 生产者发送消息到Brocker丢失
 - 设置异步发送,发送失败使用回调进行记录或重发
 - 失败重试,参数配置,可以设置重试次数
- 消息在Brocker中存储丢失

发送确认acks,选择all,让所有的副本都参与保存数据后确认

- 消费者从Brocker接收消息丢失
 - 关闭自动提交偏移量,开启手动提交偏移量
 - 提交方式,最好是同步+异步提交

Kafka中消息的重复消费问题如何解决的

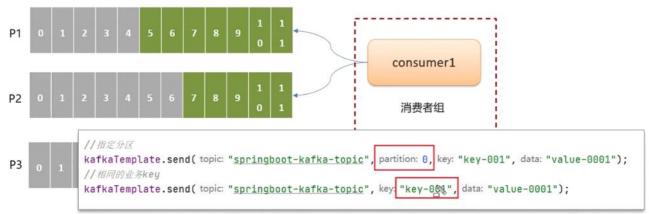
- 关闭自动提交偏移量,开启手动提交偏移量
- 提交方式,最好是同步+异步提交
- 幂等方案

Kafka是如何保证消费的顺序性

应用场景:

- 即时消息中的单对单聊天和群聊,保证发送方消息发送顺序与接收方的顺序一致
- ◆ 充值转账两个渠道在同一个时间进行余额变更,短信通知必须要有顺序

消费者从Brocker接收消息丢失



topic分区中消息只能由消费者组中的唯一一个消费者处理,所以消息肯定是按照先后顺序进行处理的。但是它也仅仅是保证Topic的一个分区顺序处理,不能保证跨分区的消息先后处理顺序。 所以,如果你想要顺序的处理Topic的所有消息,那就只提供一个分区。

Kafka是如何保证消费的顺序性

问题原因:

一个topic的数据可能存储在不同的分区中,每个分区都有一个按照顺序的存储的偏移量,如果消费者关联了多个分区不能保证顺序性

解决方案:

- 发送消息时指定分区号
- 发送消息时按照相同的业务设置相同的key ►

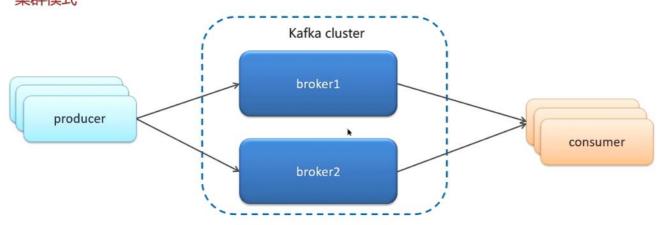
面试官: Kafka是如何保证消费的顺序性

候选人:

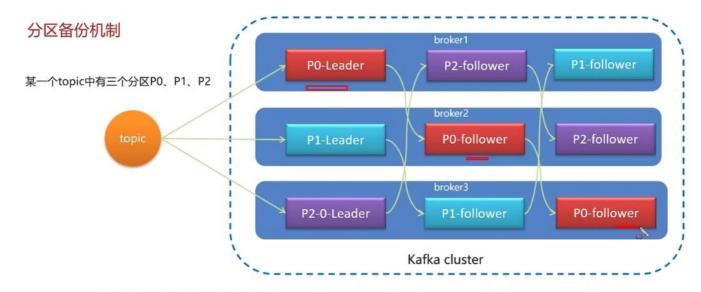
kafka默认存储和消费消息,是不能保证顺序性的,因为一个topic数据可能存储在不同的分区中,每个分区都有一个按照顺序的存储的偏移量,如果消费者关联了多个分区不能保证顺序性

如果有这样的需求的话,我们是可以解决的,把消息都存储同一个分区下就行了,有两种方式都可以进行设置,第一个是发送消息时指定分区号,第二个是发送消息时按照相同的业务设置相同的key,因为默认情况下分区也是通过key的hashcode值来选择分区的,hash值如果一样的话,分区肯定也是一样的

集群模式

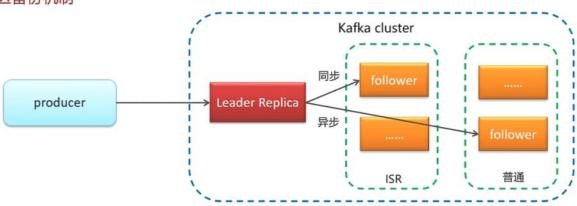


- Kafka 的服务器端由被称为 Broker 的服务进程构成,即一个 Kafka 集群由多个 Broker 组成
- 这样如果集群中某一台机器宕机,其他机器上的 Broker 也依然能够对外提供服务。这其实就是 Kafka 提供高可用的手段之一



- 一个topic有多个分区,每个分区有多个副本,其中有一个leader,其余的是follower,副本存储在不同的broker中
- 所有的分区副本的内容是都是相同的,如果leader发生故障时,会自动将其中一个follower提升为leader

分区备份机制



ISR (in-sync replica) 需要同步复制保存的follower

//一个topic默认分区的replication个数,不能大于集群中broker的个数。默认为1
default.replication.factor=3
//最小的ISR副本个数
min.insync.replicas=2

如果leader失效后,需要选出新的leader,选举的原则如下:

第一:选举时优先从ISR中选定,因为这个列表中follower的数据是与leader同步的

第二:如果ISR列表中的follower都不行了,就只能从其他follower中选取

Kafka的高可用机制有了解过嘛

可以从两个层面回答,第一个是集群,第二个是复制机制

集群:

一个kafka集群由多个broker实例组成,即使某一台宕机,也不耽误其他broker继续对外提供服务

复制机制:

- 一个topic有多个分区,每个分区有多个副本,有一个leader,其余的是follower,副本存储在不同的broker中
- 所有的分区副本的内容是都是相同的,如果leader发生故障时,会自动将其中一个follower提升为leader,保证了系统的容错性、高可用性

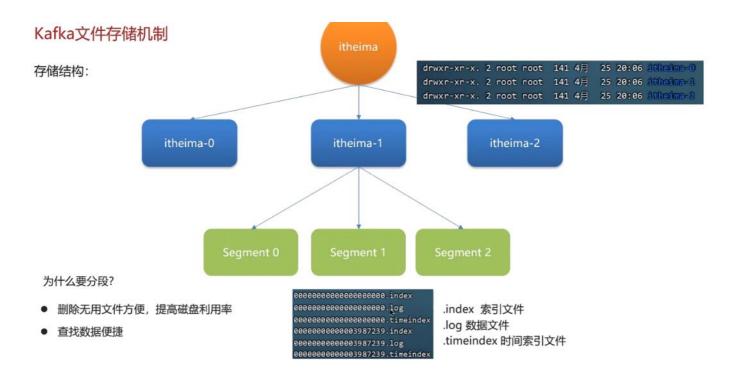
解释一下复制机制中的ISR

ISR (in-sync replica) 需要同步复制保存的follower

分区副本分为了两类,一个是ISR,与leader副本同步保存数据,另外一个普通的副本,是异步同步数据,当leader 挂掉之后,会优先从ISR副本列表中选取一个作为leader

Kafka数据清理机制了解过嘛

- Kafka文件存储机制
- 数据清理机制



数据清理机制

日志的清理策略有两个

- 1. 根据消息的保留时间,当消息在kafka中保存的时间超过了指定的时间,就会触发清理过程
 - # The minimum age of a log file to be eligible for deletion due to age
 log.retention.hours=168
- 2. 根据topic存储的数据大小,当topic所占的日志文件大小大于一定的阈值,则开始删除最久的消息。需手动开启
 - # A size-based retention policy for logs. Segments are pruned from the log unless the remaining # segments drop below log.retention.bytes. Functions independently of log.retention.hours. #log.retention.bytes=1073741824

Kafka数据清理机制了解过嘛

Kafka存储结构

- Kafka中topic的数据存储在分区上,分区如果文件过大会分段存储segment
- 每个分段都在磁盘上以索引(xxxx.index)和日志文件(xxxx.log)的形式存储
- 分段的好处是,第一能够减少单个文件内容的大小,查找数据方便,第二方便kafka进行日志清理。

日志的清理策略有两个:

- 根据消息的保留时间,当消息保存的时间超过了指定的时间,就会触发清理,默认是168小时 (7天)
- 根据topic存储的数据大小,当topic所占的日志文件大小大于一定的阈值,则开始删除最久的消息。(默认关闭)

Kafka中实现高性能的设计有了解过嘛

● 消息分区: 不受单台服务器的限制, 可以不受限的处理更多的数据

● 顺序读写:磁盘顺序读写,提升读写效率

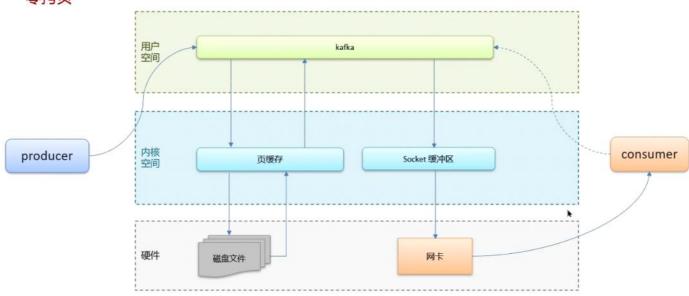
● 页缓存:把磁盘中的数据缓存到内存中,把对磁盘的访问变为对内存的访问

● 零拷贝:减少上下文切换及数据拷贝

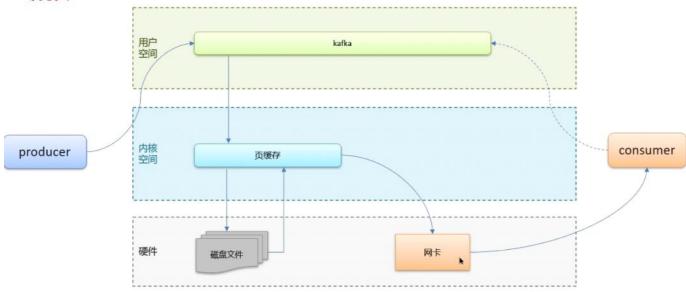
● 消息压缩:减少磁盘IO和网络IO

● 分批发送: 将消息打包批量发送,减少网络开销

零拷贝



零拷贝



Kafka中实现高性能的设计有了解过嘛

● 消息分区: 不受单台服务器的限制, 可以不受限的处理更多的数据

● 顺序读写:磁盘顺序读写,提升读写效率

• 页缓存: 把磁盘中的数据缓存到内存中, 把对磁盘的访问变为对内存的访问

● 零拷贝:减少上下文切换及数据拷贝

● 消息压缩:减少磁盘IO和网络IO

● 分批发送: 将消息打包批量发送, 减少网络开销