关于topic和groupid的关系

- 1 topic到group之间,是发布订阅的通信方式
- 2 即一条topic会被所有的group消费,属于一对多的模式
- 3 group与消费者之间是点对点通信,是一对一的(一个group对应一种消费者,当然一种消费者可以部署多台标

5 也就是说每一种消费者的groupid通常都是一样的,因为一个消息通常一种消费者中一个消费了就行,没必要

- 7 不使用group的话,启动**10**个consumer消费一个topic,
- 8 这10个consumer都能得到topic的所有数据,相当于这个topic中的任一条消息被消费10次。

消费者组group, topic, consumer之间的关系

- 1 kafka消费端确保一个 Partition 在一个消费者组内只能被一个消费者消费。
- 2 1.在同一个消费者组内,一个 Partition 只能被一个消费者消费。
- 3 2.在同一个消费者组内,所有消费者组合起来必定可以消费一个 Topic 下的所有 Partition。
- 4 3.在同一个消费组内,一个消费者可以消费多个 Partition 的信息。
- 5 4.在不同消费者组内,同一个分区可以被多个消费者消费。
- 6 5.每个消费者组一定会完整消费一个 Topic 下的所有 Partition。
- 7 总结:
- 8 group用来管理consumer,保证一个消息只会被本group下的一个消费者消费
- 9 topic的每条消息都会发送给订阅的所有group,也就是一个group的消费者消费的消息加起来就是所有
- 10 一个group的消费者数量上限等于topic的分区数量(上述第一条)----重点
- 11 一个group貌似可以订阅多个topic

kafka的作用

这是一种消息队列,主要解决一下三个问题

解耦

异步

削峰

关<mark>kafka</mark>的原理(https://www.cnblogs.com/liuwei6/p/6900686.html)

- 1 1. 每个消息都需要指定topic,每个topic会有多个partition,每个partition及之间的消息是不会重复
- 2 这是一种天然的负载均衡提高吞吐量
- 3 同时每个partition的消息会发送给所有的group,也就是说消费者的group不同就是广播,都是相同的
- 4 2. offset
- offset指的是消费者group的偏移量, zookeeper会保存每个topic下每个partition在每个group中
- 6 以保证每个消息只会被同一个groupid的一个消费者消费

7 2. 消息删除

- 3 一般的消息队列会删除已经被消费的消息,但是kafaka集群会保留所有的消息,无论被消费与否
- 9 但是限于磁盘限制,永久保留不是很正常,因此kafka提供了两种策略删除旧数据,
- 10 **1**、基于时间 <mark>2</mark>、基于parttion大小 可通过配置文件配置删除策略

避免消息丢失的机制,三个角度,生产者,消费者,服务端

注意:对于避免消息丢失,也可以加消息处理表,

- 1、在第一次发送消息时可以判断是否已经插入过,如果插入过则说明是重复的消息,
- 2、消息在消费时判断消息处理表的状态是否是已经处理,如果已经处理过则无需在处理
- 3、这时可以扫描消息处理表,如果发现有处理记录长时间未处理,则可以补提交这个消息生产者:

发送方式: 简单发送(不关注是否成功),同步发送(等待发送成功),异步发送(利用线程 配置发送成功的回调函数)

配置ack参数: 0: 只发送,不关注是否成功,1: leader节点收到消息就返回给生产者,all: leader节点收到副本节点也收到也返回生产者

这里可以定义单批次发送的数量以及一个批次等待的时间

消费者

消费端异常保障:关闭自动提交,消息消费完成后再提交

服务端:

消息发送后,消息到了leader,如果在同步给其他副本的时候,leader挂了,再次选中主,新主 没有这条消息就会丢失

解决:设置只能这种与leader一定程度同步的副本成为新的leader,而不是之后较多的副本OSR 参考链接: https://www.cnblogs.com/cfas/p/16593290.html

kafka 保证高吞吐量

顺序读写

使用顺序io提高磁盘的写入速度,数据顺序插入到文件末尾,消费者通过控制偏移量来读取消息

两种删除策略:基于时间删除,基于分区文件大小

内存文件映射(memory mapped files

零拷贝

正常发送文件是从服务器读取文件时,服务器先将文件复制到内核空间,再复制到用户空间, 最后复制到内核空间在通过网卡发送出去

linux kernal2.2出现零拷贝系统调用机制,即跳过"用户缓冲区"的拷贝,建立一个磁盘空间和内存的直接映射,数据不再,数据不再复制到用户态缓冲区,系统切换减少了两次

发送消息时,<mark>kafka</mark>把消息存放在一个文件中,消费者需要数据时直接将文件发送给消费者,, 消费者通过传过来的偏移量利用零拷贝技术读取数据

分区

批量发送

数据压缩

- 1、点对点消息顺序传递,一个消费者在分区中只有一个位置
- 2、不标识消息的状态,通过偏移量做标记,offset之前的是已经消费的,之后是未消费的
- 3、支持点对点消息传送

参考链接: https://blog.csdn.net/weixin_48978790/article/details/123497123