1、项目中为什么要用MQ:

答:解耦,假设在A系统中修改的某个数据,需要把这个数据也同步到BCD系统中,现在 E系统也需要更改这个数据,但是C系统不需要,使用MQ的话,可以通过配置解决,不实用的话,需要在代码中删除调用C的代码,增加调用E的代码;

异步: A系统修改数据需要一秒,BCD系统每个也需要一秒,加起来就需要四秒,但是异步的话,只需要一秒:

消峰:在系统中,可能有一个时间段请求特别多,但是系统处理请求的速度比发送的请求要慢,这样会导致系统挂掉,但是使用MQ可以先将请求放在消息队列中,等峰值过去之后,系统依旧以最高速度处理积压的请求;

2、MQ的缺点:

答:系统可用性降低、系统复杂度提高、一致性问题;

3、MQ消息丢失:

答: 1、生产者丢数据,是指生产者的消息没有投递到MQ,RabbitMQ提供了transaction(事务)和confirm来确保生产者不丢失消息。transaction(事务)机制就是说,在发送消息前,开始事务,然后发送消息,发送过程中出现了什么异常,事务就会回滚,发送成功则提交事务。缺点是吞吐量下降了;MQ开启confirm模式,所有在该信道上面发布的消息都将会被指派一个唯一的ID(从1开始),一旦消息被投递所有匹配的队列之后,RabbitMQ就会发送一个ack给生产者,如果RabbitMQ没有收到处理消息,就会发送一个Nack消息给生产者;

- 2、消息队列丢数据:处理消息队列丢数据的情况,一般是开启持久化磁盘的配置,这个持久化磁盘配置可以和confirm机制配置使用,可以在消息持久化磁盘后再给生产者发送一个ack信号;怎么设置MQ持久化配置:将queue的持久化标识durable设置为true,发送消息的将deliveryMode设置为2
- 3、消费者丢数据: 启用手动确认模式,需要注意的是,启动手动确认模式,一定不能忘记应答消息,不然会造成消息队列阻塞,影响业务执行。

4、RabbitMQ重复消费:

答:产生的原因有两个:一是生产者重试,为了保证消息成功到达MQ,可以选择开启异步确认模式(confirm),MQ在收到消息后会回调应用程序ack或者nack,什么时候回调是由MQ决定的,当负载较高时,程序没有收到ack或nack消息时会进行重试;二是消费者确认异常,自动ack并不存在这种问题,因为消息离开MQ就已经被移除了;手动有可能业务代码报错了导致ack没执行,ack超时了,ack MQ收到了,但是MQ出问题了,RabbltMQ会在消费者连接断开后将unacked的消息重新投递给消费者,当然也会发给原来的消费者。

解决方案是生产者不重试,消费者做幂等;消费者做幂等一般由 业务天然是幂等的、乐观锁、消息表、redis等几种