# Rabbitmq消费端实战

### 消费者如何确认消费?

为什么要确认消费?默认情况下消费者在拿到rabbitmq的消息时已经自动确认这条消息已经消费了,讲白话就是rabbitmq的队列里就会删除这条消息了,但是我们实际开发中难免会遇到这种情况,比如说拿到这条消息发现我处理不了比如说参数不对,又比如说我当前这个系统出问题了,暂时不能处理这个消息,但是这个消息已经被你消费掉了rabbitmq的队列里也删除掉了,你自己这边又处理不了,那么,这个消息就被遗弃了。这种情况在实际开发中是不合理的,rabbitmq提供了解决这个问题的方案,也就是我们上面所说的confirm模式只是我们刚刚讲的是发送方的这次我们来讲消费方的。

首先 我们在消费者这边(再强调一遍 我这里建议大家消费者和生产者分两个项目来做,包括我自己就是这样的,虽然一个项目也可以,我觉得分开的话容易理解一点)

设置一下消息确认为手动确认:

当然 我们要对我们的消费者监听器进行一定的配置的话, 我们需要先实例一个监听器的Container 也就是容器,那么我们的监听器(一个消费者里面可以实例多个监听器) 可以指定这个容器 那么我们只需要对这个Container(容器) 进行配置就可以了

首先得声明一个容器并且在容器里面指定消息确认为手动确认:

AcknowledgeMode关于这个类 就是一个简单的枚举类 我们来看看:

```
public enum AcknowledgeMode {
    NONE,
    MANUAL,
    AUTO:

private AcknowledgeMode() {
}

public boolean isTransactionAllowed() { return this == AUTO || this == MANUAL; }

public boolean isAutoAck() { return this == NONE; }

public boolean isManual() { return this == MANUAL; }
```

3个状态 不确认 手动确认 自动确认

我们刚刚配置的就是中间那个 手动确认

既然现在是手动确认了那么我们在处理完这条消息之后 得使这条消息确认:

```
@Component
public class TestListener {
   //containerFactory:指定我们刚刚配置的容器
@RabbitListener(queues = "testQueue", containerFactory =
"simpleRabbitListenerContainerFactory")
   public void getMessage(Message message, Channel channel) throws Exception{
      System.out.println(new String(message.getBody(),"UTF-8"));
      System.out.println(message.getBody());
      //这里我们调用了一个下单方法 如果下单成功了 那么这条消息就可以确认被消费了
      boolean f =placeAnOrder();
      if (f){
         //传入这条消息的标识, 这个标识由rabbitmq来维护 我们只需要从message中拿出来就可以
          //第二个boolean参数指定是不是批量处理的 什么是批量处理我们待会儿会讲到
          channel.basicAck(message.getMessageProperties().getDeliveryTag(),false);
          //当然 如果这个订单处理失败了 我们也需要告诉rabbitmq 告诉他这条消息处理失败了 可以退回
也可以遗弃 要注意的是 无论这条消息成功与否 一定要通知 就算失败了 如果不通知的话 rabbitmq端会显示这条
消息一直处于未确认状态,那么这条消息就会一直堆积在rabbitmg端 除非与rabbitmg断开连接 那么他就会把这条
消息重新发给别人 所以 一定要记得通知!
         //前两个参数 和上面的意义一样, 最后一个参数 就是这条消息是返回到原队列 还是这条消息作废
就是不退回了。
channel.basicNack(message.getMessageProperties().getDeliveryTag(),false,true);
          //其实 这个API也可以去告诉rabbitmq这条消息失败了 与basicNack不同之处 就是 他不能批量
处理消息结果 只能处理单条消息   其实basicNack作为basicReject的扩展开发出来的
//channel.basicReject(message.getMessageProperties().getDeliveryTag(),true);
   }
```

}

正常情况下的效果, 我就不演示给大家看了, 这里给大家看一个如果忘记退回消息的效果:

这里 我把消息确认的代码注释掉:

// channel.basicAck(message.getMessageProperties().getDeliveryTag(),false);

然后调用生产者发送一条消息 我们来看管理页面:

Overview				Messages			Message rates		
Virtual host	Name	Features	State	Ready	Unacked	Total	incoming	deliver / get	ack
testhost	testQueue	D	idle	1	0	1	0.00/s	0.00/s	0.00/s

这里能看到 有一条消息在rabbitmq当中 而且状态是ready

然后我们使用消费者来消费掉他 注意 这里我们故意没有告诉rabbitmq我们消费成功了 来看看效果

这里 消费的结果打印就不截图了 还是来看管理页面:

Overview				Messages			Message rates		
Virtual host	Name	Features	State	Ready	Unacked	Total	incoming	deliver / get	ack
testhost	testQueue	D	idle	0	1	1	0.00/s	0.00/s	0.00/s

就算我们消费端消费了下次 但是能看到 这条消息还是会在rabbitmq当中 只是他的状态为 unacked 就是未确认 这就是我们刚刚说的那种情况 无论消费成功与否 一定要通知rabbitmq 不然就会这样 一直囤积在rabbitmq当中 直到连接断开为止.

## 消息预取

扯完消息确认 我们来讲一下刚刚所说的批量处理的问题

什么情况下回遇到批量处理的问题呢?

在这里 就要先扯一下rabbitmg的消息发放机制了

rabbitmq 默认 他会最快 以轮询的机制吧队列所有的消息发送给所有客户端 (如果消息没确认的话 他会添加一个 Unacked的标识上图已经看过了)

那么 这种机制会有什么问题呢, 对于Rabbitmq来讲 这样子能最快速的使自己不会囤积消息而对性能造成影响,但是 对于我们整个系统来讲, 这种机制会带来很多问题, 比如说 我一个队列有2个人同时在消费,而且他们处理能力不同, 我打个最简单的比方 有100个订单消息需要处理(消费) 现在有消费者A 和消费者B , 消费者A消费一条消息的速度是 10ms 消费者B 消费一条消息的速度是15ms ( 当然 这里只是打比方) 那么 rabbitmq 会默认给消费者A B 一人50条消息让他们消费 但是 消费者A 他500ms 就可以消费完所有的消息 并且处于空闲状态 而 消费

者B需要750ms 才能消费完 如果从性能上来考虑的话 这100条消息消费完的时间一共是750ms(因为2个人同时在消费) 但是如果 在消费者A消费完的时候 能把这个空闲的性能用来和B一起消费剩下的信息的话, 那么这处理速度就会快非常多。

这个例子可能有点抽象,我们通过代码来演示一下

我往Rabbitmq生产100条消息 由2个消费者来消费 其中我们让一个消费者在消费的时候休眠0.5秒(模拟处理业务的延迟) 另外一个消费者正常消费 我们来看看效果:

正常的那个消费者会一瞬间吧所有消息(50条)全部消费完(因为我们计算机处理速度非常快) 下图是加了延迟的消费者:



可能我笔记里面你看不出效果,这个你自己测试就会发现 其中一个消费者很快就处理完自己的消息了 另外一个消费者还在慢慢的处理 其实 这样严重影响了我们的性能了。

其实讲了这么多 那如何来解决这个问题呢?

我刚刚解释过了造成这个原因的根本就是rabbitmq消息的发放机制导致的,那么我们现在来讲一下解决方案: **消息预取** 

什么是消息预取? 讲白了以前是rabbitmq一股脑吧所有消息都均发给所有的消费者(不管你受不受得了) 而现在 是在我消费者消费之前 先告诉rabbitmq **我一次能消费多少数据 等我消费完了之后告诉rabbitmq** rabbitmq再给 我发送数据

在代码中如何体现?

在使用消息预取前 要注意一定要设置为手动确认消息,原因参考上面划重点的那句话。

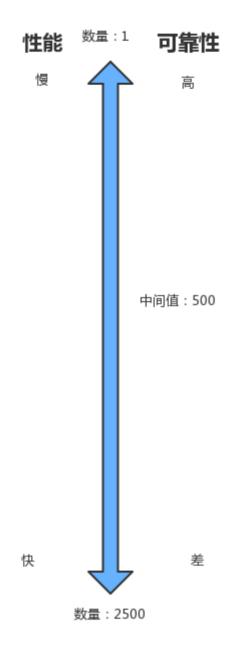
因为我们刚刚设置过了 这里就不贴代码了, 完了之后设置一下我们预取消息的数量 一样 是在容器(Container)里面设置:

那么设置完之后是什么效果呢? 还是刚刚那个例子还是2个消费者 因为会在消费者返回消息的确认之后 rabbitmq 才会继续发送消息给客户端 而且客户端的消息累计量不会超过我们刚刚设置预取的数量, 所以我们再运行同样的 例子的话 会发现 A消费者消费完99条消息了 B消费者才消费1条 (因为B消费者休眠了0.5秒才消费完{返回消息确认} 但是0.5秒之内A消费者就已经把所有消息消费完毕了 当然 如果计算机处理速度较慢这个结果可能会有差异,效果大概就是A消费者会处理大量消息)

我这里的效果就是B消费者只消费一条消息 A消费者就消费完了, 效果图就不发了 这里同学们尽量自己测试一下或者改变一下参数看看效果。

关于这个预取的数量如何设置呢? 我们发现 如果设置为1 能极大的利用客户端的性能(我消费完了就可以赶紧消费下一条 不会导致忙的很忙 闲的很闲) 但是, 我们每消费一条消息 就要通知一次rabbitmq 然后再取出新的消息, 这样对于rabbitmq的性能来讲 是非常不合理的 所以这个参数要根据业务情况设置

我根据我查阅到的资料然后加以测试, 这个数值的大小与性能成正比 但是有上限,与数据可靠性,以及我们刚刚 所说的客户端的利用率成反比 大概如下图:



那么批量确认, 就是对于我们预取的消息, 进行统一的确认。

# 死信交换机

我们来看一段代码:

channel.basicNack (message.getMessageProperties().getDeliveryTag(),false,true);

我们上面解释过 这个代码是消息处理失败的确认 然后第三个参数我有解释过是消息是否返回到原队列, 那么问题来了,如果 没有返回给原队列 那么这条消息就被作废了?

rabbitmq考虑到了这个问题提供了解决方案: 死信交换机(有些人可能叫作垃圾回收器,垃圾交换机等)

死信交换机有什么用呢? 在创建队列的时候可以给这个队列附带一个交换机, 那么这个队列作废的消息就会被重新发到附带的交换机, 然后让这个交换机重新路由这条消息

#### 理论是这样, 代码如下:

```
@Bean

public Queue queue() {

    Map<String,Object> map = new HashMap<>();

    //设置消息的过期时间 单位亳秒

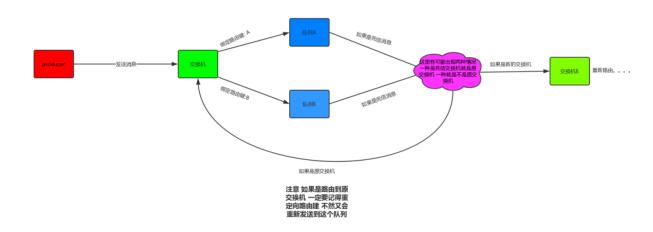
    map.put("x-message-ttl",10000);

    //设置附带的死信交换机

    map.put("x-dead-letter-exchange","exchange.dlx");

    //指定重定向的路由建 消息作废之后可以决定需不需要更改他的路由建 如果需要 就在这里指定
    map.put("x-dead-letter-routing-key","dead.order");
    return new Queue("testQueue", true,false,false,map);
}
```

#### 大概是这样的一个效果:



其实我们刚刚发现 所谓死信交换机, 只是对应的队列设置了对应的交换机是死信交换机, 对于交换机来讲, 他还 是一个普通的交换机 。

下面会列出rabbitmg的常用配置:

队列配置:

参数名	配置作用
x-dead-letter-exchange	死信交换机
x-dead-letter-routing-key	死信消息重定向路由键
x-expires	队列在指定毫秒数后被删除
x-ha-policy	创建HA队列
x-ha-nodes	HA队列的分布节点
x-max-length	队列的最大消息数
x-message-ttl	毫秒为单位的消息过期时间,队列级别
x-max-priority	最大优先值为255的队列优先排序功能

### 消息配置:

参数名	配置作用
content-type	消息体的MIME类型,如application/json
content-encoding	消息的编码类型
message-id	消息的唯一性标识,由应用进行设置
correlation-id	一般用做关联消息的message-id,常用于消息的响应
timestamp	消息的创建时刻,整形,精确到秒
expiration	消息的过期时刻,字符串,但是呈现格式为整型,精确到秒
delivery-mode	消息的持久化类型,1为非持久化,2为持久化,性能影响巨大
app-id	应用程序的类型和版本号
user-id	标识已登录用户,极少使用
type	消息类型名称,完全由应用决定如何使用该字段
reply-to	构建回复消息的私有响应队列
headers	键/值对表,用户自定义任意的键和值
priority	指定队列中消息的优先级