

弹力设计篇之“异步通讯设计”
2018-02-27 陈皓



弹力设计篇之“异步通讯设计”
陈皓

- 00:00 / 11:16

前面所说的隔离设计通常都需要对系统做解耦设计，而把一个单体系统解耦，不单单是把业务功能拆分出来，正如上面所说，拆分完后还会面对很多的问题。其中一个重要的问题就是这些系统间的通讯。

通讯一般来说分同步和异步两种。同步通讯就像打电话，需要实时响应，而异步通讯就像发邮件，不需要马上回复。各有千秋，我们很难说谁比谁好。但是在面对超高吞吐量的场景下，异步处理就比同步处理有比较大的优势了，这就好像一个人不可能同时接听很多电话，但是他可以同时接收很多的电子邮件一样。

同步调用虽然让系统间只耦合于接口，而且实时性也会比异步调用要高，但是我们也需要知道同步调用所带来如下的问题。

- 同步调用需要被调用方的吞吐不低于调用方的吞吐。否则会导致被调用方因为性能不足而拖死调用方。换句话说，整个同步调用链的性能会由最慢的那个服务所决定。
- 同步调用会导致调用方一直在等待被调用方完成，如果一层接一层地同步调用下去，所有的参与方会有相同的等待时间。这会非常消耗调用方的资源（因为调用方需要保存现场（Context）等待远端返回，所以对于并发比较高的场景来说，这样的等待可能会极度消耗资源）。
- 同步调用只能是一对一的，很难做到一对多的通讯方式。
- 同步调用最不好的是，如果被调用方有问题，那么其调用方就会跟着出问题，于是会出现多米诺骨牌效应，故障一下就蔓延开来。

所以，异步通讯相对于同步通讯来说，除了可以增加系统的吞吐量之外，最大的一个好处是其可以让服务间的解耦更为彻底，系统的调用方和被调用方可以按照自己的速率而不是步调一致，从而可以更好地保护系统，让系统更有弹性。

异步通讯通常来说有三种方式。

异步通讯的三种方式

请求响应式

在这种情况下，发送方（sender）会直接请求接收方（receiver），被请求方接收到请求后，直接返回——收到请求，正在处理。

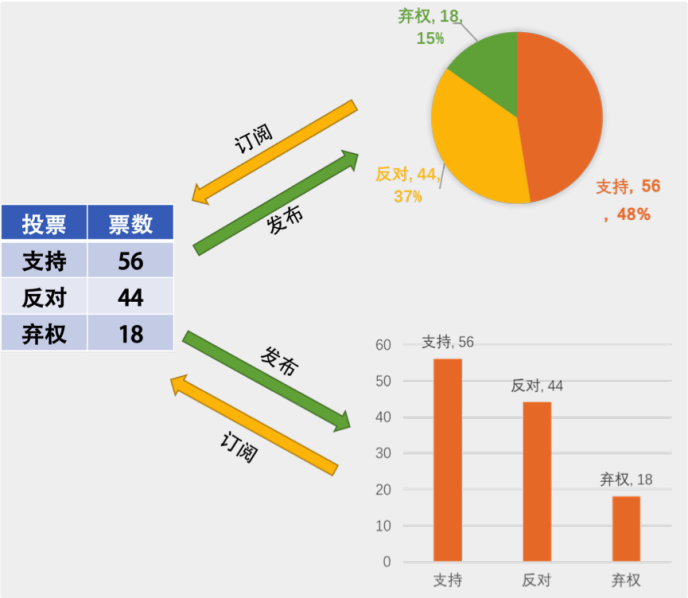
对于返回结果，有两种方法，一种是发送方时不时地去轮询一下，问一下干没干完。另一种方式是发送方注册一个回调方法，也就是接收方处理完后回调请求方。这种架构模型在以前的网上支付中比较常见，页面先从商家跳转到支付宝或银行，商家会把回调的URL传给支付页面，支付完后，再跳转回商家的URL。

很明显，这种情况下还是有一定耦合的。是发送方依赖于接收方，并且要把自己的回调发送给接收方，处理完后回调。

通过订阅的方式

这种情况下，接收方（receiver）会订阅发送方（sender）的消息，发送方会把相关的消息或数据放到接收方所订阅的队列中，而接收方会从队列中获取数据。

这种模式下，发送方并不关心订阅方的处理结果，它只是告诉订阅方有事要干，收完消息后给个ACK就好了，你干成啥样我不关心。这个方式常用于像MVC（Model-View-Control）这样的设计模式下，如下图所示。



这就好像下订单的时候，一旦用户支付完成了，需要把这个事件通知给订单处理以及物流，订单处理变更状态，物流服务需要从仓库服务分配相应的库存并准备配送，后续这些处理的结果无需告诉支付服务。

为什么要做成这样？好了，重点来了！前面那种请求响应的方式就像函数调用一样，这种方式有数据有状态的往来（也就是说需要有请求数据、返回数据，服务里面还可能还需要保存调用的状态），所以服务是有状态的。如果我们把服务的状态给去掉（通过第三方的状态服务来保证），那么服务间的依赖就只有事件了。

你知道，分布式系统的服务设计是需要向无状态服务（Stateless）努力的，这其中有多的好处，无状态意味着你可以非常方便地运维。所以，事件通讯成为了异步通讯中最重要的一个设计模式。

就上面支付的那个例子，商家这边只需要订阅一个支付完成的事件，这个事件带一个订单号，而不需要让支付方知道自己的回调URL，这样的异步是不是更干净一些？

但是，在这种方式下，接收方需要向发送方订阅事件，所以是接收方依赖于发送方。这种方式还是有一定的耦合。

通过Broker的方式

所谓Broker，就是一个中间人，发送方（sender）和接收方（receiver）都互相看不到对方，它们看得到的是一个Broker，发送方向Broker发送消息，接收方向Broker订阅消息。如下图所示。



这是完全的解耦。所有的服务都不需要相互依赖，而是依赖于一个中间件Broker。这个Broker是一个像数据总线一样的东西，所有的服务要接收数据和发送数据都发到这个总线上，这个总线就像协议一样，让服务间的通讯变得标准和可控。

在Broker这种模式下，发送方的服务和接收方的服务最大程度地解耦。但是所有人都依赖于一个总线，所以这个总线就需要有如下的特性：

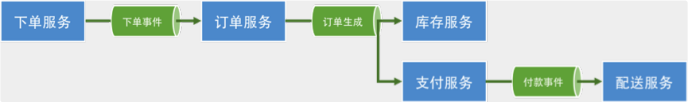
- 必需是高可用的，因为它成了整个系统的关键；
- 必需是高性能而且是可以水平扩展的；
- 必需是可以持久化不丢数据的。

要做到这三条还是比较难的。当然，好在现在开源软件或云平台上Broker的软件是非常成熟的，所以节省了我们很多的精力。

事件驱动设计

上述的第二种和第三种方式就是比较著名的事件驱动架构（EDA – Event Driven Architecture）。正如前面所说，事件驱动最好是使用Broker方式，服务间通过交换消息来完成交流和整个流程的驱动。

如下图所示，这是一个订单处理流程。下单服务通知订单服务有订单要处理，而订单服务生成订单后发出通知，库存服务和支付服务得到通知后，一边是占住库存，另一边是让用户支付，等待用户支付完成后通知配送服务进行商品配送。



每个服务都是“自包含”的。所谓“自包含”也就是没有和别人产生依赖。而要把整个流程给串联起来，我们需要一系列的消息通道（Channel）。各个服务做完自己的事后，发出相应的事件，而有一些服务在订阅着某些事件来联动。

事件驱动方式的好处至少有五个。

- 服务间的依赖没有了，服务间是平等的，每个服务都是高度可重用并可被替换的。
- 服务的开发、测试、运维，以及故障处理都是高度隔离的。
- 服务间通过事件关联，所以服务间是不会相互block的。
- 在服务间增加一些Adapter（如日志、认证、版本、限流、降级、熔断等）相当容易。
- 服务间的吞吐也被解开了，各个服务可以按照自己的处理速度处理。

我们知道任何设计都有好有不好的方式。事件驱动的架构也会有一些不好的地方。

- 业务流程不再那么明显和好管理。整个架构变得比较复杂。解决这个问题需要有一些可视化的工具来呈现整体业务流程。
- 事件可能会乱序。这会带来非常Bug的事。解决这个问题需要很好地管理一个状态机的控制。
- 事务处理变得复杂。需要使用两阶段提交来做强一致性，或是退缩到最终一致性。

异步通讯的设计重点

首先，我们需要知道，为什么要异步通讯。

- 异步通讯最重要的是解耦服务间的依赖。最佳解耦的方式是通过Broker的机制。
- 解耦的目的是让各个服务的隔离性更好，这样不会出现“一倒倒一片”的故障。
- 异步通讯的架构可以获得更大的吞吐量，而且各个服务间的性能不受干扰相对独立。
- 利用Broker或队列的方式还可以达到把抖动的吞吐量变成均匀的吞吐量，这就是所谓的“削峰”，这对后端系统是个不错的保护。
- 服务相对独立，在部署、扩容和运维上都可以做到独立不受其他服务的干扰。

但我们需要知道这样的方式带来的问题，所以在设计成异步通信的时候需要注意如下事宜。

- 用于异步通讯的中间件Broker成为了关键，需要设计成高可用不丢消息的。另外，因为是分布式的，所以可能很难保证消息的顺序，因此你的设计最好不依赖于消息的顺序。
- 异步通讯会导致业务处理流程不那么直观，因为像接力一样，所以在Broker上需要有相关的服务消息跟踪机制，否则出现问题后不容易调试。
- 因为服务间只通过消息交互，所以业务状态最好由一个总控方来管理，这个总控方维护一个业务流程的状态变迁逻辑，以便系统发生故障后知道业务处理到了哪一步，从而可以在故障清除后继续处理。

(这样的设计常见于银行的对账程序，银行系统会有大量的外部系统通讯，比如跨行的交易，跨企业的交易，等等。所以，为了保证整体数据的一致性，或是避免漏处理及处理错的交易，需要对账系统，这其实就是那个总控，这也是为什么银行有的交易是T+1（隔天结算），就是因为要对个账，确保数据是对的。)

- 消息传递中，可能有的业务逻辑会有像TCP协议那样的send和ACK机制。比如：A服务发出一个消息之后，开始等待处理方的ACK，如果等不到的话，就需要做重传。此时，需要处理方有幂等的处理，即同一件消息无论收到多少次都只处理一次。

小结

好了，我们来总结一下今天分享的主要内容。首先，同步调用有四点问题：影响吞吐量、消耗系统资源、只能一对一，以及有多米诺骨牌效应。于是，我们想用异步调用来避免该问题。异步调用有三种方式：请求响应、直接订阅和中间人订阅。最后，我介绍了事件驱动设计的特点和异步通讯设计的重点。下篇文章中，我们讲述幂等性设计。希望对你有帮助。

也欢迎你分享一下你在分布式服务的设计中，哪些情况下使用异步通讯？是怎样设计的？又有哪些情况使用同步通讯？

文末给出了《分布式系统设计模式》系列文章的目录，希望你能在这个列表里找到自己感兴趣的内容。

- 弹力设计篇
 - [认识故障和弹力设计](#)
 - [隔离设计Bulkheads](#)
 - [异步通讯设计Asynchronous](#)
 - [幂等性设计Idempotency](#)
 - [服务的状态State](#)
 - [补偿事务Compensating Transaction](#)
 - [重试设计Retry](#)
 - [熔断设计Circuit Breaker](#)
 - [限流设计Throttle](#)
 - [降级设计degradation](#)
 - [弹力设计总结](#)
- 管理设计篇
 - [分布式锁Distributed Lock](#)
 - [配置中心Configuration Management](#)
 - [边车模式Sidecar](#)
 - [服务网格Service Mesh](#)
 - [网关模式Gateway](#)
 - [部署升级策略](#)
- 性能设计篇
 - [缓存Cache](#)
 - [异步处理Asynchronous](#)
 - [数据库扩展](#)
 - [秒杀Flash Sales](#)
 - [边缘计算Edge Computing](#)



wgy	
陈老师能不能推荐几个开源的Broker软件？	2018-02-28
Bing	
进程内，使用EventBus，进程外使用MQ。现在业务难点就是在消息的顺序性上◆◆	2018-05-11
名贤集	
是否能推荐个靠谱的事件框架	2018-03-01
幻想	
见过的，写异步最好的文章了。总结的太好了。不过有些业务呢，像下完订单并支付后，用消息通知的方式，立刻流单也不是很好。一方面可能要等到某个时机才流单，尤其是大促时，用户取消订单的很多。另外，也想在高峰期优先全部资源搞下单和支付处理，不搞其他，等高峰小一些的时候，才处理售后的一些业务。	2018-02-27
Freezer	
干货	2018-03-01
朱海峰	
这篇无意中讲了微服务的東西，在go-micro一直猜broker是啥作用 作者回复	2018-03-21
是有意的，嘿嘿	2018-03-22
小沫	
broker方式 是否可以理解成 消息中间件方式 发送方为 消息生产者 将消息发送到 O 中 接收方为 消息消费者 将消息从O中取出	2018-03-13
华疫	
我们现在大部的异步都是通过请求响应的方式完成的，在http的接口下感觉耦合还不明显，现在工公司推了rpc，在rpc接口下，耦合很明显的，感觉可能用订阅的方式比较好，但这请求响应的方式应该可靠性更好一些，而且设计简单一些，不涉及到去消息（中间件自身问题或网络原因等等），因为每一次丢消息都可能带来比较高的运维成本，耗子叔怎么看，至于无状态，在这个场景下的坑能简单说下么，没经历过。所以感觉不到重要性。	2018-02-27
王磊	
不太理解为什么说‘请求响应式’是有状态的，我理解请求方可以把请求发送给任意的接收方，任意的接收方都可以独立的完成处理，这种情况下可以方便的scale-up接收方的实例个数。还有说这种状态下是有数据，状态传输的，但即使第二种和第二种的消息里也是有数据的。我理解到请求响应式还只能是1对1，而第二种可以1对多，这是我理解到的区别。请解惑。	2018-06-10
来	
目前系统中的异步通信主要是采用消息中间件，消息中间件采用的异步方式为broker方式。目前系统中异步通信的使用场景如下： 1、前峰上游系统调用的压力，借助mq先将订单接下来，然后根据系统自身的处理能力来处理请求 2、当某一动作、事件完成后，将消息广播出去，其它业务系统监听此消息，然后做响应业务处理	2018-05-20
我对异步的理解是：对一些对实时性要求不高的服务可以异步处理，这样的好处是可以提高系统响应时间，尽早释放资源，从而提高了系统的性能	
kingeasternsun	
gokit 或go micro 的rpc机制是否适合大文件的流式上传或下载，目前想把手头的服务rpc话，但是涉及到文件的上传或下载不知道怎么处理	2018-03-29
kingeasternsun	
gokit 或go micro 的rpc机制是否适合大文件的流式上传或下载，目前想把手头的服务rpc话，但是涉及到文件的上传或下载不知道怎么处理	2018-03-29

