43 | 弹力设计篇之"异步通讯设计"

2018-2-27 陈皓

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。但是在面对超高吐吞量的场景下,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打很多电话,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会带来如下几个问题。

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。

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,让系统更有弹力。

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。

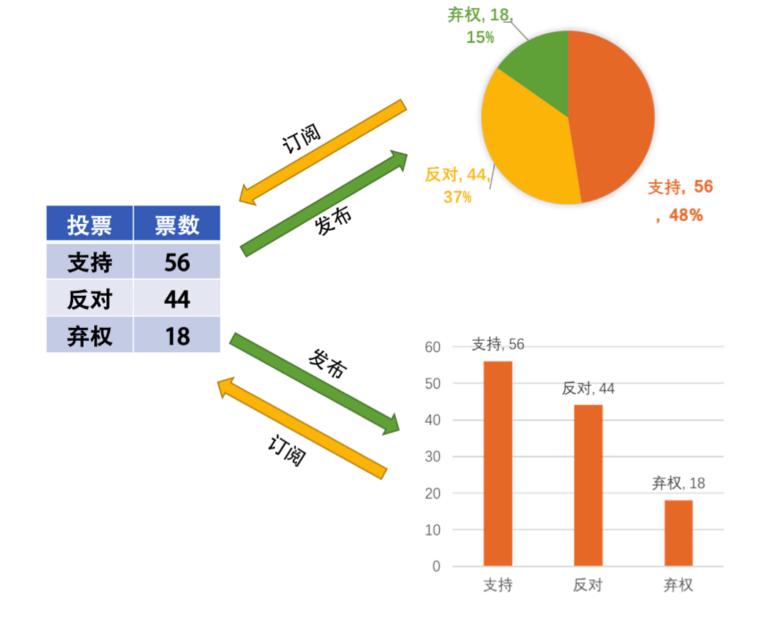
对于返回结果,有两种方法,一种是发送方时不时地去轮询一下,问一下干没干完。另一种方式是发送方注册一个回调方法,也就是接收方处理完后回调请求方。这种架构模型在以前的网上支付中比较常见,页面先从商家跳转到支付宝或银行,商家会把回调的URL传给支付页面,支付完后,再跳转回商家的URL。

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)会来订阅发送方(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。

这种方式下,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,就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,这其中有太多的好处,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:

必须是高可用的,因为它成了整个系统的关键;

必须是高性能而且是可以水平扩展的;

必须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,而又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,需要有对账系统,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,同步调用有四个问题: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	川表里找到自己感兴
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



© 版权归极客邦科技所有,未经许可不得传播售卖。页面已增加防盗追踪,如有侵权极客邦将依法追究其法律责任。

精选留言 23



陈老师能不能推荐几个开源的Broker软件?



Bing

1525994475

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空



幻想

1519704552

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。



干货



名贤集

1519864545

是否能推荐个靠谱的事件框架



涛哥迷妹

1532769136

事件可能会乱序请问这个如何保证需要有序处理业务的场景,状态机主要做什么?



小沫

1520901026

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 Q 中 接收方为 消息消费者 将消息从Q中取出



1519694782

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,不涉及到丢消息(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。



broker可以理解成消息队列吧,用的比较多的是kafka,个人觉得需要注意在消费消息的时候

业务失败了要做好相应的处理,要不然会出现数据不一致。



恒修

1541916226

下单成功,支付成功,库存失败需要回退用户钱这个场景流程扣库存和支付是一个串行流程



来

1526793696

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、削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

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

1522322745

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



朱海峰

1521591294

这篇无意中讲了微服务的东西,在go-micro一直猜broker是啥作用

作者回复 是有意的,嘿嘿



Dimple

1564129786

才疏学浅,现在用的是MQ的方式,在看今天的课程之前,我都不知道Broker的方式,涨知识了。



edisonhuang

1562114799

通讯设计有同步和异步的方式。同步设立会带来由于一个环节的处理慢卡住整个系统的问题。所以分布式系统中为了提高吞吐量通常是异步通讯的方式。

异步通讯有请求响应方式,发布订阅模式和broker模式。使用broker模式解除了请求发送方和接收方的耦合,因此可以极大提高系统的处理能力,易扩展运维。但同时要保证broker是高可用,同时也让业务处理本身看起来不如以前直接了。



涛哥迷妹

1561117488

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->请问这个总控方有什么成熟的解决方案?有的话大家帮我科普下



涛哥迷妹

1561109338

读这些文章对我编程 架构 认知 是一次质的洗礼点赞了



sprzhing

1557542022

有哪些broker呢?



godtrue

1548376623

消息的接受有序性确实不好控制,不过可以通过发送消息的时间戳来感知一下。我们的订单全程跟踪消息的有序性就是这么弄的。



阿康

1537233861

事件驱动 发布订阅模型只适用于内部系统,对外的服务还是只能用请求响应式的异步通信方式,这样理解没问题吧?



我也想知道消息的顺序性怎么保证

作者回复 分布式环境下,非常之难。



王磊

1528610316

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,但即使第二种和第三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。



kingeasternsun

1522322744

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