# 蚂蚁通信框架实践

原创: 蚂蚁技术团队 金融级分布式架构 2018-02-27

**原创声明**:本文系作者原创,谢绝个人、媒体、公众号或网站未经授权转载,违者追究 其法律责任。

前 言

互联网领域的通信技术,有各式各样的通信协议可以选择,比如基于 TCP/IP 协议簇的 HTTP(1/2)、SPDY 协议、WebSocket、Google 基于 UDP 的 QUIC 协议等。这些协议,都有完整的报文格式与字段定义,对安全,序列化机制,数据压缩机制,CRC 校验机制等各种通信细节都有较好的设计。能够高效、稳定、且安全地运行在公网环境。

而对于私网环境,比如一个公司的 IDC 内部,如果所有应用的节点间,全部通过标准协议来通信,会有很多问题:比如研发效率方面的影响,我们的研发框架,需要做大量业务数据转化成标准协议的工作;再比如升级兼容性,标准协议的字段众多,版本各异,兼容性也得不到保障;除此还有无用字段的传输,也会造成资源浪费,功能定制也可能不那么灵活。而解决这些问题,比较常见的做法就是自己来设计协议,可以自己来定义字段,制定升级方式,可插拔可开关的特性需求等,我们把这样的协议叫做私有通信协议。

在蚂蚁金服的分布式技术体系下,我们大量的技术产品(非网关类产品),都需要在内网,进行节点间通信。高吞吐、高并发的通信,数量众多的连接管理(C10K问题),便捷的升级机制,兼容性保障,灵活的线程池模型运用,细致的异常处理与日志埋点等,这些功能都需要在通信协议和实现框架上做文章。本文主要从如下几个方面来对蚂蚁通信框架实践之路进行介绍:

- 1. 私有诵信协议设计
- 2. 基础通信功能设计要点分析
- 3. 私有通信协议设计举例
- 4. 蚂蚁自研通信框架 Bolt

私有通信协议设计 \_\_\_\_\_\_

我们的分布式架构,所需要的内部通信模块,采用了私有协议来设计和研发。当然私有协议,也是有很多弊端的,比如在通用性上、公网传输的能力上相比标准协议会有劣势。然而,我们为了最大程度的提升性能,降低成本,提高灵活性与效率,最佳选择还是高度定制化的私有协议:

- 可以有效地利用协议里的各个字段
- 灵活满足各种通信功能需求: 比如 CRC 校验, Server Fail-Fast 机制, 自定义序列化器
- 最大程度满足性能需求: IO 模型与线程模型的灵活运用

# 比如一个典型的 Request-Response 通信场景:

- 在一个通信节点上,如何把一个请求对象,序列化成字节流,通过怎样的网络传输方式,传 递到另一个节点
- 2. 在对端的通信节点上,需要高效的读取字节流,并反序列化成原始的请求对象,然后根据请求内容,做一些逻辑处理。处理完成后,响应返回。
- 3. 同时,此时要考虑,如何充分利用网络 IO、CPU 以及内存,来保证吞吐和处理效率的最优。

文章后面的内容,比较清晰地介绍了这个通信场景的设计与实现方案。

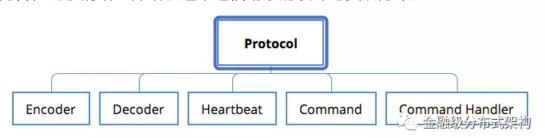


图1-私有协议与必要的功能模块

首先协议设计上,我们需要考虑的几个关键问题:

#### Protocol

- 协议应该包括哪些必要字段与主要业务负载字段:协议里设计的每个字段都应该被使用到, 避免无效字段;
- 需要考虑通信功能特性的支持: 比如CRC校验, 安全校验, 数据压缩机制等;
- 需要考虑协议的可扩展性:充分评估现有业务的需求,设计一个通用,扩展性高的协议,避免经常对协议进行修改;
- 需要考虑协议的升级机制: 毕竟是私有协议, 没有长期的验证, 字段新增或者修改, 是有可能发生的, 因此升级机制是必须考虑的;

### Encoder 与 Decoder

• 协议相关的编解码方式: 私有协议需要有核心的encode与decode过程, 并且针对业务负载能支持不同的序列化与反序列化机制。这部分,不同的私有协议,由于字段的差异,核心

encode和decode过程是不一样的,因此需要分开考虑

### Heartbeat

协议相关的心跳触发与处理:不同的协议对心跳的需求,处理逻辑也可能是不同的。因此心 跳的触发逻辑,心跳的处理逻辑,也都需要单独考虑。

### Command 与 Command Handler

• 可扩展的命令与命令处理器管理

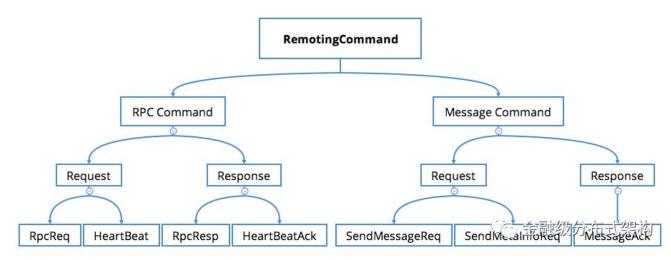


图2 - 通信命令设计举例

- 负载命令: 一般传输的业务的具体数据, 比如带着请求参数, 响应结果的命令;
- 控制命令:一些功能管理命令,心跳命令等,它们通常完成一些复杂的分布式跨节点的协调功能,以此来保证负载命令通信过程的稳定,是必不可少的一部分。
- 协议的通信过程,会有各种命令定义,逻辑上,我们把传输业务具体负载的请求对象,叫做负载命令(Payload Command),另一种叫做控制命令(Control Command),比如一些功能管理命令,或者心跳命令。
- 定义了通信命令,我们还需要定义命令处理器,用来编写各个命令对应的业务处理逻辑。同时,我们需要保存命令与命令处理器的映射关系,以便在处理阶段,走到正确的处理器。

有了私有协议的设计要点,我们接下来分两部分来介绍下实现:基础通信模块与私有协议设计举例。

首先是基础通信功能模块的实现,这部分沉淀了我们的一些优化和最佳实践,可以被不同的私有协议复用。

### 基础通信功能设计要点分析

蚂蚁的中间件产品,主要是 Java 语言开发,如果通信产品直接用原生的 Java NIO 接口开发,工作量相当庞大。通常我们会选择一些基础网络编程框架,而在基础网络通信框架上,我们也经历了自研(比如伯岩的 Gecko)、基于 Apache Mina 实现。最终,由于 Netty 在网络编程领域的出色表现,我们逐步切换到了 Netty 上。

Netty 在 2008 年就发布了 3.0.0 版本,到现在已经经历了 10 年多的发展。而且从 4.x 之后的版本,把无锁化的设计理念放在第一位,然后针对内存分配,高效的 Queue 队列,高吞吐的超时机制等,做了各种细节优化。同时 Netty 的核心 Committer 与社区非常活跃,如果发现了缺陷能够及时得到修复。所有这些,使得 Netty 性能非常的出色和稳定,成为当下 Java 领域最优秀的网络通信组件。接下来主要介绍我们对 Netty 的学习经验,内部使用上的一些最佳实践。

网络 IO 模型与线程模型

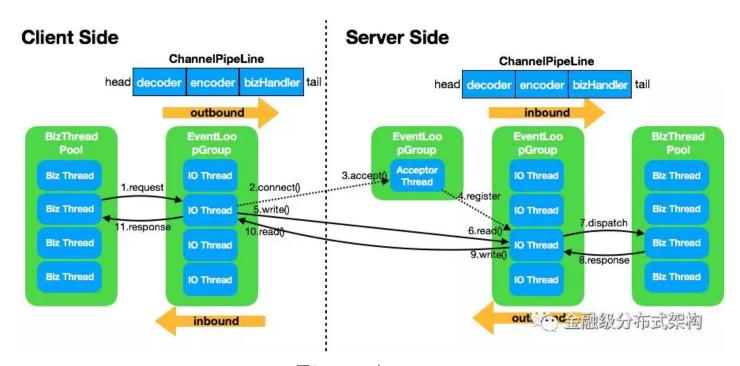


图3 - Netty与Reactor

如果你对 Java 网络 IO 这个话题感兴趣的话,肯定看过 Doug Lea 的《Scalable IO in Java》,在这个 PPT 里详细介绍了如何使用 Java NIO 的技术来实现 Douglas C. Schmidt 发表的 Reactor 论文里所描述的 IO 模型。针对这个高效的通信模型,Netty 做了非常友好的支持:

# • Reactor模型

- 我们只需要在初始化 ServerBootstrap 时,提供两个不同的 EventLoopGroup 实例,就实现了 Reactor 的主从模型。我们通常把处理建连事件的线程,叫做 BossGroup,对应 ServerBootstrap 构造方法里的 parentGroup 参数,即我们常说的 Acceptor 线程;处理已创建好的 Channel 相关连 IO 事件的线程,叫做 WorkerGroup,对应 ServerBootstrap 构造方法里的 ChildGroup 参数,即我们常说的 IO 线程。
- 最佳实践: 通常 bossGroup 只需要设置为 1 即可,因为 ServerSocketChannel 在初始化阶段,只会注册到某一个 eventLoop 上,而这个 eventLoop 只会有一个线程在运行,所以没有必要设置为多线程(什么时候需要 多线程呢,可以参考 Norman Maurer 在 StackOverflow 上的这个回答);而 IO 线程,为了充分利用 CPU,同时考虑减少线上下文切换的开销,通常设置为 CPU 核数的两倍,这也是 Netty 提供的默认值。

# • 串行化设计理念

- Netty 从 4·x 的版本之后,所推崇的设计理念是串行化处理一个 Channel 所对应的所有 IO 事件和异步任务,单线程处理来规避并发问题。Netty 里的 Channel 在创建后,会通过 EventLoopGroup 注册到某一个 EventLoop 上,之后该Channel 所有读写事件,以及经由 ChannelPipeline 里各个 Handler 的处理,都是在这一个线程里。一个 Channel 只会注册到一个 EventLoop 上,而一个 EventLoop 可以注册多个 Channel 。所以我们在使用时,也需要尽可能避免使用带锁的实现,能无锁化就无锁。
- 最佳实践: Channel 的实现是线程安全的,因此我们通常在运行时,会保存一个 Channel 的引用,同时为了保持 Netty 的无锁化理念,也应该尽可能避免使用带锁的 实现,尤其是在 Handler 里的处理逻辑。举个例子: 这里会有一个比较特殊的容易死 锁的场景,比如在业务线程提交异步任务前需要先抢占某个锁, Handler 里某个异步任务的处理也需要获取同一把锁。如果某一个时刻业务线程先拿到锁 lock1,同时 Handler 里由于事件机制触发了一个异步任务 A,并在业务线程提交异步任务之前,提交到了 EventLoop 的队列里。之后,业务线程提交任务 B,等待 B 执行完成后才能释放锁 lock1;而任务 A 在队列里排在 B 之前,先被执行,执行过程需要获取锁 lock1 才能完成。这样死锁就发生了,与常见的资源竞争不同,而是任务执行权导致的死锁。要规避这类问题,最好的办法就是不要加锁;如果实在需要用锁,需要格外注意 Netty 的线程模型与任务处理机制。

### 业务处理

- IO 密集型的轻计算业务: 此时线程的上下文切换消耗, 会比 IO 线程的占用消耗更为突出, 所以我们通常会建议在 IO 线程来处理请求;
- CPU 密集型的计算业务:比如需要做远程调用,操作 DB 的业务,此时 IO 线程的占用远远超过线程上下文切换的消耗,所以我们就会建议在单独的业务线程池里来处理请求,以此来释放 IO 线程的占用。该模式,也是我们蚂蚁微服务,消息通信等最常使用的模型。该模式在后面的 RPC 协议实现举例部分会详细介绍。
- 如文章开头所描述的场景,我们需要合理设计,来将硬件的 IO 能力,CPU 计算能力与内存结合起来,发挥最佳的效果。针对不同的业务类型,我们会选择不同的处理方式
- 最佳实践: "Never block the event loop, reduce context-swtiching", 引自Netty committer Norman Maurer, 另外阿里 HSF 的作者毕玄也有类似的总结。

## • 其他实践建议

- 最小化线程池,能复用 EventLoopGroup 的地方尽量复用。比如蚂蚁因为历史原因,有过两版 RPC 协议,在两个协议升级过渡期间,我们会复用 Acceptor 线程与 IO 线程在同一个端口处理不同协议的请求;除此,针对多应用合并部署的场景,我们也会复用 IO 线程防止一个进程开过多的 IO 线程。
- 对于无状态的 Channel Handler ,设置成共享模式。比如我们的事件处理器,RPC 处理器都可以设置为共享,减少不同的 Channel 对应的 Channel Pipeline 里生成的对象个数。
- 正确使用 ChannelHandlerContext 的 ctx.write()与 ctx.channel().write()方法。前者是从当前 Handler 的下一个 Handler 开始处理,而后者会从 tail 开始处理。大多情况下使用 ctx.write()即可。
- 在使用 Channel 写数据之前,建议使用 [isWritable()] 方法来判断一下当前 ChannelOutboundBuffer 里的写缓存水位,防止 OOM 发生。不过实践下来,正 常的通信过程不太会 OOM,但当网络环境不好,同时传输报文很大时,确实会出现限流的情况。

2 连接管理	
2 连接管理 连接管理	

为了提高通信效率,我们需要考虑复用连接,减少 TCP 三次握手的次数,因此需要有连接管理的机制。而在业务的通信场景中,我们还识别到一些不得不走硬负载(比如 LVS VIP)的场景,此时如果只建立单链接,可能会出现负载不均衡的问题,此时需要建立多个连接,来缓解负载不均的问题。我们需要设计一个针对某个连接地址(IP 与 Port 唯一确定的地址)建立特定数目连接的实现,同时保存在一个连接池里。该连接池设计了一个通用的 Poolkey 不限定 Key 的类型。

需要注意的是,这里的建连过程,有一个并发问题要解,比如客户端在高并发的调用建连接口时,如何保证建立的连接刚好是所设定的个数呢?为了配合 Netty 的无锁理念,我们也采用一个无锁化的建连过程来实现,利用「ConcurrentHashMap」的「putIfAbsent」接口:

```
initialTask = this.connTasks.get(poolKey);
if (null == initialTask) {
    initialTask = new FutureTask<ConnectionPool>(callable);
    initialTask = this.connTasks.putIfAbsent(poolKey, initialTask);
    if (null == initialTask) {
        initialTask = this.connTasks.get(poolKey);
        initialTask.run();//执行具体的建连动作
    }
}
pool = initialTask.get();
```

代码1 - 无锁建连代码

除此,我们的连接管理,还要具备定时断连功能,自动重连功能,自定义连接选择算法功能来适用不同的连接场景。

• 最佳实践: 在 Netty 的 4.0.28.Final#3218 里,提供了一种 ChannelPool 的接口类与 默认实现,其中 FixedChannelPool 与我们实现的连接池做的事情一样。而 Netty 采用了更巧妙的方式来规避并发问题,即在初始化 FixedChannelPool 时,就将其关联到某一个 eventLoop 上,后续的建连动作,采用经典的 inEventLoop() 方法来判断,如果不在 eventLoop 线程,则入队等待下次调度。如此规避了并发问题。这个功能,我们目前还没有实践过,后续计划采用这个官方实现重构一版。

基础通信模型

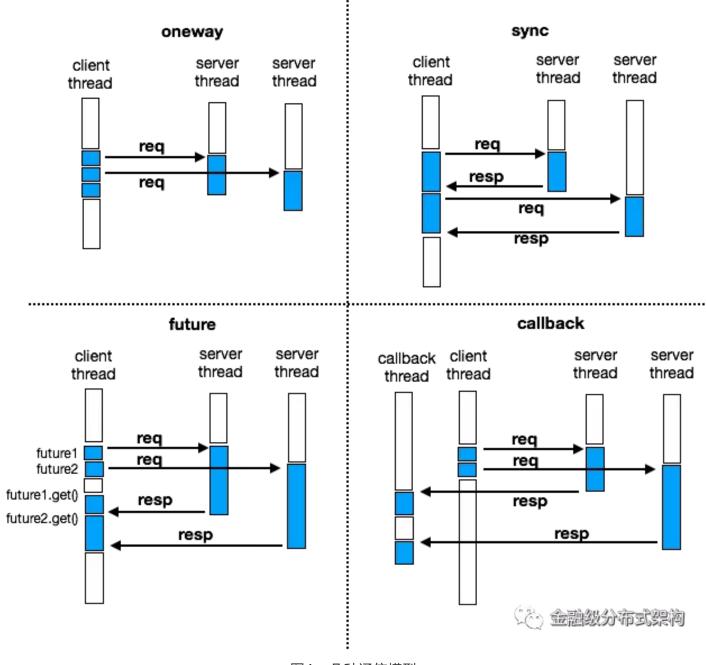


图4 - 几种通信模型

如图所示,我们实现了多种通信接口 oneway , sync , future , callback 。图中都是ping/pong模式的通信,蓝色部分表示线程正在执行任务

- 可以看到 oneway 不关心响应,请求线程不会被阻塞,但使用时需要注意控制调用节奏, 防止压垮接收方;
- sync 调用会阻塞请求线程,待响应返回后才能进行下一个请求。这是最常用的一种通信模型;
- future 调用,在调用过程不会阻塞线程,但获取结果的过程会阻塞线程;
- callback 是真正的异步调用,永远不会阻塞线程,结果处理是在异步线程里执行。

4 超时控制

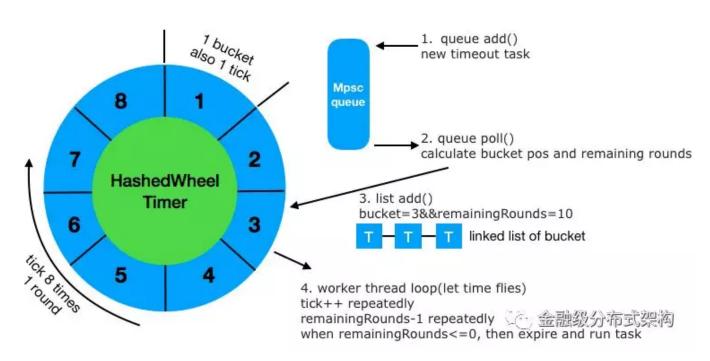


图5-超时控制模型

除了 oneway 模式,其他三种通信模型都需要进行超时控制,我们同样采用 Netty 里针对超时机制,所设计的高效方案 HashedwheelTimer 。如图所示,其原理是首先在发起调用前,我们会新增一个超时任务 [timeoutTask] 到 MpscQueue (Netty 实现的一种高效的无锁队列)里,然后在循环里,会不断的遍历 Queue 里的这些超时任务(每次最多10万),针对每个任务,会根据其设置的超时时间,来计算该任务所属于的 [bucket] 位置与剩余轮数 remainingRounds ,然后加入到对应 [bucket] 的链表结构里。随着 [tick++] 的进行,时间在不断的增长,每 [tick 8 次,就是 1 个时间轮 [round]。当对应超时任务的 remainingRounds 减到 0 时,就是触发这个超时任务的时候,此时再执行其 [run()] 方法,做超时逻辑处理。

• **最佳实践**: 通常一个进程使用一个 HashedWheelTimer 实例, 采用单例模型即可。

5 批量解包与批量提交

# batch decode and batch submit

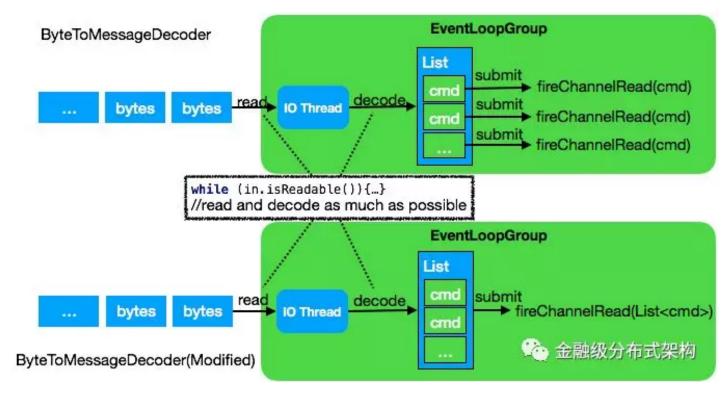


图6-批量解包与批量提交

Netty 提供了一个方便的解码工具类 ByteToMessageDecoder , 如图上半部分所示,这个类具备 accumulate 批量解包能力,可以尽可能的从 socket 里读取字节,然后同步调用 decode 方法,解码出业务对象,并组成一个 List 。最后再循环遍历该 List , 依次提交到 ChannelPipeline 进行处理。此处我们做了一个细小的改动,如图下半部分所示,即将提交的内容从单个 command , 改为整个 List 一起提交,如此能减少 pipeline 的执行次数,同时提升吞吐量。这个模式在低并发场景,并没有什么优势,而在高并发场景下对提升吞吐量有不小的性能提升。

• **最佳实践:** ByteToMessageDecoder 因为内部的实现有成员变量,不是无状态的,所以一定不能被设置为 @Sharable

5 其他有用的功能

### • 事件触发与监听机制

■ Netty 的 ChannelHandler 完美实现了拦截器模式。在 ChannelHandler 里 hook 了各个IO事件与IO操作的方法,我们可以方便的覆写这些方法,来加一些自定 义的逻辑。比如为了把建连,断连事件触发给上层业务,方便做一些准备或者优雅关闭 的 处 理 , 我 们 实 现 一 个 继 承 了 ChannelInBoundHandler 与

ChannelOutboundHandler 的处理器,覆盖这些事件所对应的建连与断连方法,然后设计一套业务的 event 感知逻辑即可。

### • 双工通信

■ 我们知道 TCP 是可以提供全双工的通信能力的。因此,当客户端与服务端建立连接后,我们是可以由服务端发起通信请求,客户端来处理的。而为了支持这个功能,我们只需要把可以复用的 inboundHandler 与 outboundHandler 在 客户端的 Bootstrap 与服务端的 ServerBootstrap 里都注册—遍即可

有了私有协议的设计要点,与基础通信模块的实现,我们来看一个私有协议设计的举例,一种典型的 RPC 特征的通信实现。



1 通信协议的设计

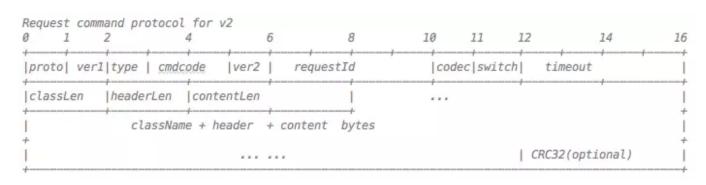


图7 - 协议字段举例

- ProtocolCode : 如果一个端口,需要处理多种协议的请求,那么这个字段是必须的。因为需要根据 ProtocolCode 来进入不同的核心编解码器。比如在支付宝,因为曾经使用过基于mina开发的通信框架,当时设计了一版协议。因此,我们在设计新版协议时,需要预留该字段,来适配不同的协议类型。该字段可以在想换协议的时候,方便的进行更换。
- Protocolversion : 确定了某一种通信协议后,我们还需要考虑协议的微小调整需求, 因此需要增加一个 version 的字段,方便在协议上追加新的字段

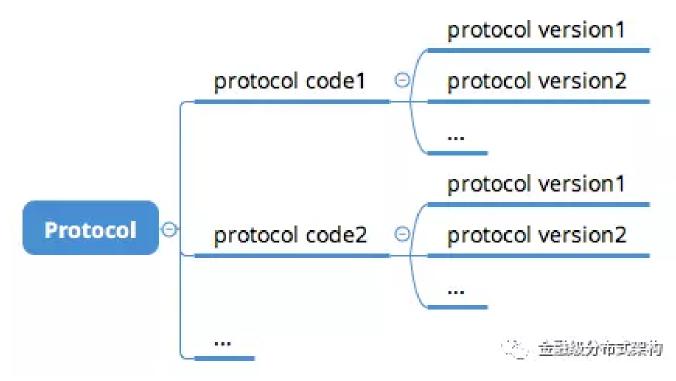


图8 - 协议号与版本号的关系

- RequestType : 请求类型, 比如 request response oneway
- CommandCode : 请求命令类型, 比如 request 可以分为: 负载请求, 或者心跳请求。 oneway 之所以需要单独设置, 是因为在处理响应时, 需要做特殊判断, 来控制响应是否 回传。
- CommandVersion : 请求命令版本号。该字段用来区分请求命令的不同版本。如果修改 Command 版本,不修改协议,那么就是纯粹代码重构的需求;除此情况,Command 的版本升级,往往会同步做协议的升级。
- RequestId : 请求 ID, 该字段主要用于异步请求时, 保留请求存根使用, 便于响应回来时触发回调。另外, 在日志打印与问题调试时, 也需要该字段。
- Codec : 序列化器。该字段用于保存在做业务的序列化时,使用的是哪种序列化器。通信 框架不限定序列化方式,可以方便的扩展。
- Switch: 协议开关,用于一些协议级别的开关控制,比如 CRC 校验,安全校验等。
- Timeout : 超时字段,客户端发起请求时,所设置的超时时间。该字段非常有用,在后面会详细讲解用法。
- ResponseStatus : 响应码。从字段精简的角度,我们不可能每次响应都带上完整的异常栈给客户端排查问题,因此,我们会定义一些响应码,通过编号进行网络传输,方便客户端定位问题。
- ClassLen : 业务请求类名长度
- HeaderLen : 业务请求头长度
- ContentLen : 业务请求体长度

- ClassName : 业务请求类名。需要注意类名传输的时候,务必指定字符集,不要依赖系统的默认字符集。曾经线上的机器,因为运维误操作,默认的字符集被修改,导致字符的传输出现编解码问题。而我们的通信框架指定了默认字符集,因此躲过一劫。
- HeaderContent : 业务请求头
- BodyContent : 业务请求体
- CRC32 : CRC校验码,这也是通信场景里必不可少的一部分,而我们金融业务属性的特征,这个显得尤为重要。

# 2

# 灵活的反序列化时机控制

从上面的协议介绍,可以看到协议的基本字段所占用空间是比较小的,目前只有24个字节。协议上的主要负载就是「ClassName」,「HeaderContent」,「BodyContent」这三部分。这三部分的序列化和反序列化是整个请求响应里最耗时的部分。在请求发送阶段,在调用 Netty 的写接口之前,会在业务线程先做好序列化,这里没有什么疑问。而在请求接收阶段,反序列化的时机就需要考虑一下了。结合上面提到的最佳实践的网络 IO 模型,请求接收阶段,我们有 IO 线程,业务线程两种线程池。为了最大程度的配合业务特性,保证整体吞吐我们设计了精细的开关来控制反序列化时机:

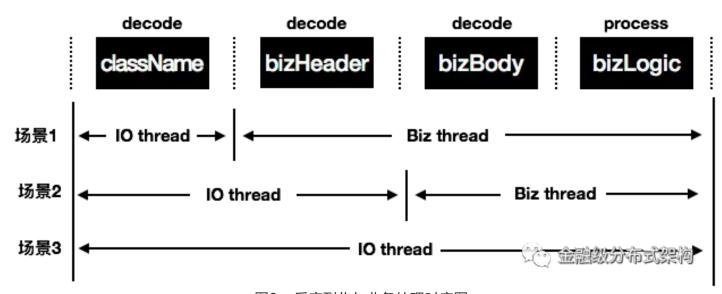


图9 - 反序列化与业务处理时序图

IO 线程池的动作(按照class,header, body的顺序反序列化)	业务线程池的动作	使用场景
反序列化 ClassName	反序列化 HeaderContent 与 BodyContent 和做业务处理逻辑	用户需要做耗时的业务逻辑时使用,此 为默认方式。
反序列化 ClassName 与 HeaderContent , 根据 Header的 内容选择业务线程池	反序列化 BodyContent 和做业务处理逻辑	用户希望使用多个业务线程池时使用, 用于业务线程池隔离场景。
反序列化 ClassName , HeaderContent 与 BodyContent 和做业务处理逻辑	无动作	用户不希望切换线程时使用,比如 IO 密集型的轻计算业务

表格1 - 反序列化场景具体介绍



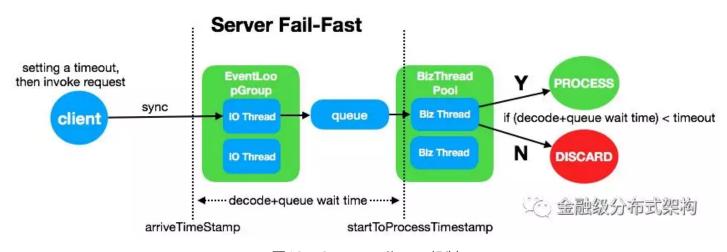


图10 - Server Fail-Fast机制

在协议里,留意到我们有timeout这个字段,这个是把客户端发起调用时,所设置的超时时间通过协议传到了 Server 端。有了这个,我们就可以实现 Fail-Fast 快速失败的机制。比如当客户端设置超时时间 1s,当请求到达 Server 开始计时 [arriveTimeStamp] ,到任务被线程调度到开始处理时,记录 [startToProcessTimestamp] ,二者的差值即请求反序列化与线程池排队的时延,如果这个时间间隔已经超过了 1s,那么请求就没有必要被处理了。这个机制,在服务端出现处理抖动时,对于快速恢复会很有用。

• **最佳实践**:不要依赖跨系统的时钟,因为时钟可能会不一致,跨系统就会出现误差,因此是 从请求到达 Server 的那一刻,在 Server 的进程里开始计时。



在通用设计部分,我们提到了命令处理器。而为了方便开发者使用,我们还提供了一个用户请求处理器,即在 RPC 的命令处理器中,再增加一层映射关系,保存的是 业务传输对象的 className 与 UserProcessor 的对应关系。此时服务端只需要简单注册一个 className 对应的processor,并提供一个独立的 executor ,就可以实现在业务线程处理 请求了。

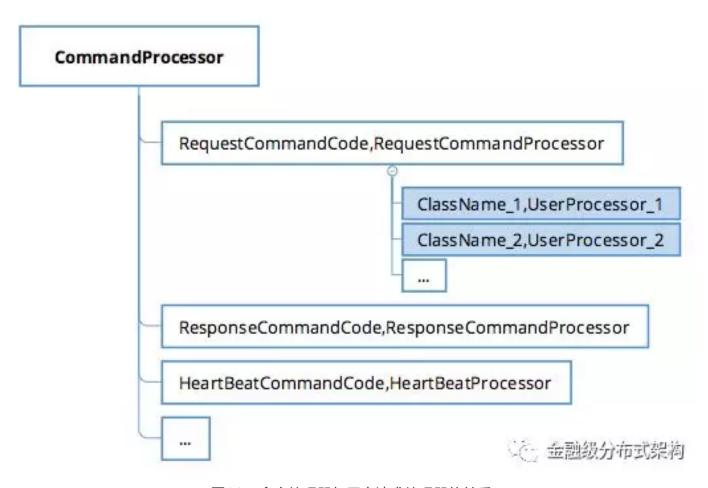


图11 - 命令处理器与用户请求处理器的关系

除此,我们还设计了一个 RemotingContext 用于保存请求处理阶段的一些通信层的关键辅助类或者信息,方便通信框架开发者使用;同时还提供了一个 BizContext ,有选择把通信层的信息暴露给框架使用者,方便框架使用者使用。有了用户请求处理器,以及上下文的传递机制,我们就可以方便的把通信层处理逻辑与业务处理逻辑联动起来,比如一些开关的控制,字段的传递等定制功能:

- 请求超时处理开关: 用于开关 Server Fail-Fast 机制。
- IO 线程业务处理开关:用户可以选择在 IO 线程处理业务请求;或者在业务线程来处理。
- 线程池选择器 ExecutorSelector : 用户可以提供多个业务线程池, 使用 ExecutorSelector 来实现选择逻辑
- 泛化调用的支持:序列化请求与反序列化响应阶段,针对泛化调用,使用特殊的序列化器。
   而是否开启该功能,需要依赖上下文来传递一些标识。



### • 可扩展的序列化机制

针对业务对象里的 [HeaderContent] 与 [BodyContent] ,我们提供了用户自定义逻辑:用户可以结合自身的请求内容做定制的序列化和反序列化动作;如果用户没有自定义,那么会默认使用 Bolt 框架当前集成的序列化器,比如 Hessian (默认使用)、FastJson等。

### • 埋点与异常处理

为了精细化请求处理过程,我们会记录请求发送阶段的建连耗时,客户端超时时间,请求到达时间,线程调度等待时间等,然后通过上下文传递机制,连通业务与通信层;同时还会细化各个异常场景,比如请求超时异常,服务端线程池繁忙,序列化异常(请求与响应),反序列化异常(请求与响应)等。有了这些就能方便进行问题排查和快速定位。

### • 日志打印



作为通信框架,必要的日志打印也是很重要的。比如可以打印建连与断连的日志,便于排查连接问题;一些关键的异常场景也可以打印出来,方便定位问题;还可以打印一些关键字,来表示程序 BUG,便于框架开发者定位和分析。而打印日志的方式,我们选择依赖日志门面 SLF4J ,然后提供不同的日志实现所需要的配置文件。运行时,根据业务所依赖的日志实现(比如 log4j , log4j2 , logback 来动态加载日志配置)。同时默认使用异步 logger 来打印日志。

蚂蚁通信框架-BOLT

- 为了让 Java 程序员,花更多的时间在一些 Productive 的事情上,而不是纠结底层 NIO 的实现,处理难以调试的网络问题,Netty 应运而生
- 为了让中间件的开发者,花更多的时间在中间件的特性实现上,而不是重复地一遍遍制造通信框架的轮子,Bolt 应运而生。

Bolt 即为本文所描述的方法论的一个实践实现,名字取自迪士尼动画,闪电狗。定位是一个基于 Netty 最佳实践过的,通用、高效、稳定的通信框架。我们希望能把这些年,在RPC,MSG 在网络通信上碰到的问题与解决方案沉淀到这个基础组件里,不断的优化和完善它。让更多的需要网络通信的场景能够统一受益。目前已经运用在了蚂蚁中间件的微服务,消息中心,分布式事务,分布式开关,配置中心等众多产品上。

除了 Bolt 提供的高效通信能力外,还可以方便的进行协议适配的工作。比如蚂蚁内部之前使用的 RPC 协议是 Tr 协议,是基于 Apache Mina 开发的老版本通信框架,由于年久失修,同时性能逐步落伍,我们重新设计了 Bolt 协议,精简以及新增了一些协议字段,同时切换到了 Netty 上。在新老 RPC 协议的切换期间,我们利用 Bolt 进行了协议适配,开发了 BoltTrAdaptor,最大程度的复用基础通信能力,仅仅把协议相关的部分单独实现,以此来保证新老协议调用的兼容性。

针对蚂蚁内部的新老通信框架,我们进行了细致的压测,如下图所示。我们的压测环境是,4 核10G 的虚拟机,干兆网卡,请求与响应包大小 1024 字节,分别压测了四种场景。由压测结果能看出 Bolt -> Bolt 的场景,整体吞吐量最大,平均RT最小,同时对比了 IO,CPU 使用率等情况,资源整体利用率上也提升很多。

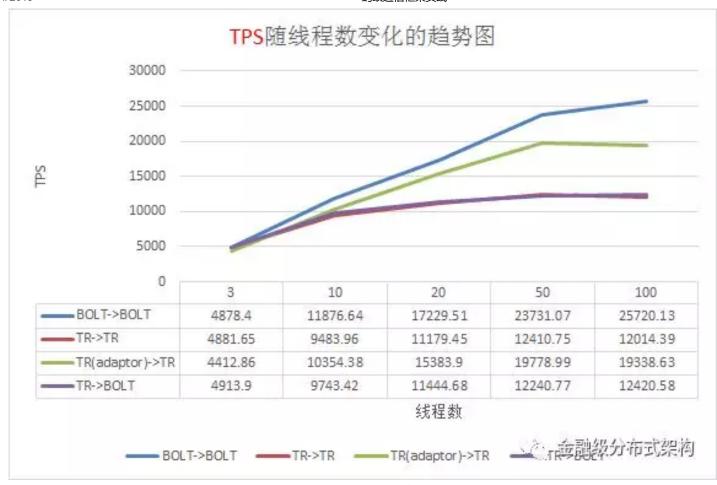


图13 - 压测TPS数据



图14 - 压测平均RT数据

Bolt 在实验室里的极限性能压测,采用的是 32 核物理机,万兆网卡的环境,请求和响应 100 字节负载,服务端收到请求后马上返回响应,瓶颈基本就是业务线程池所使用的 ArrayBlockingQueue LinkedBlockingQueue 的性能瓶颈,压力到了十多万,就会出现较大幅度的毛刺和抖动。纯粹为了压测场景,改成使用 SynchronousQueue 后,毛刺减少了很多,基本能稳定在 30W TPS 的处理能力。

写在最后

近期我们也在准备开源蚂蚁 Bolt 通信框架,主要是吸取 Netty 的开源精神,回馈社区,与社区共建与完善。如果你也有制造通信框架轮子的需求,或者想适配内部的自有或者开源通信协议 (比如 Dubbo 等),可以试一下蚂蚁 Bolt 通信框架,敬请期待!我们有很多想法还在实验室里 酝酿,还没有落地到生产环境使用。非常欢迎一起来探讨网络通信问题,参与共建。

最后附上蚂蚁中间件的招聘链接,通信是分布式架构体系的基础设施,欢迎有志之士加盟,打造高效、稳定的通信技术。点击左下角的【阅读原文】获取蚂蚁中间件通信组的招聘信息。

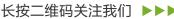
# 参考

- 1. Scalable IO in Java, Slides, by Doug Lea, http://gee.cs.oswego.edu/dl/cpjslides/nio.pdf
- 2. Reactor, Thesis, by Douglas C. Schmidt, http://www.dre.vanderbilt.edu/~schmidt/PDF/reactor-siemens.pdf
- 3. Hashed and Hierarchical Timing Wheels, Thesis, by George Varghese and Anthony Lauck, http://www.cs.columbia.edu/~nahum/w6998/papers/ton97-timing-wheels.pdf
- 4. Netty Best Practices, Slides, by Norman Maurer, http://normanmaurer.me/presentations/2014-facebook-eng-netty/slides.html
- 5. NSF-RPC的优化过程, 博客文章, 来自毕玄, http://bluedavy.me/?p=384
- 6. Netty 源码分析系列 ,博客文章,来自永顺,https://segmentfault.com/a/119000007282628
- 7. 《Netty权威指南》,书籍,来自李林锋
- 8. 《Netty实战》,书籍,来自Norman Maurer等著,何品翻译

### 附文中提到的一些链接地址信息

- 1. Gecko: https://github.com/killme2008/gecko
- 2. Mina: http://mina.apache.org/
- 3. Netty: http://netty.io/
- 4. Stackoverflow Do we need more than a single thread for boss group? : https://stackoverflow.com/questions/22280916/do-we-need-more-than-a-single-thread-for-boss-group
- 5. [#3218] Add ChannelPool abstraction and implementations : https://github.com/netty/netty/pull/3607







点击"阅读原文"获取招聘 JD

阅读原文