15 | 实践方案:如何用C++自实现链路跟踪?

2022-11-25 徐长龙 来自北京

《高并发系统实战课》





讲述: 徐长龙

时长 14:24 大小 13.16M



你好,我是徐长龙。

在前面几节课,我们讲解了 MySQL 和多个分布式检索系统的关键原理,明白了它们如何实现分布式数据存储和检索。写多读少系统的主要优化思路相信你已经心中有数了,主要包括:用分布式队列汇总日志、利用内存缓存新写入的数据、顺序写入磁盘、多服务器分片、分布式查询可拆分索引。

不过你可能觉得这些离我们的业务逻辑还有点远,这节课我就分享一下,之前我是怎样用 C++来实现链路跟踪系统的。

通过分析这个系统实现的主要思路和关键细节,你不但能学到业务场景里的实用技巧,更重要的是,把技术理解和业务实现联系在一起,更深入地理解写多读少的系统。

案例背景

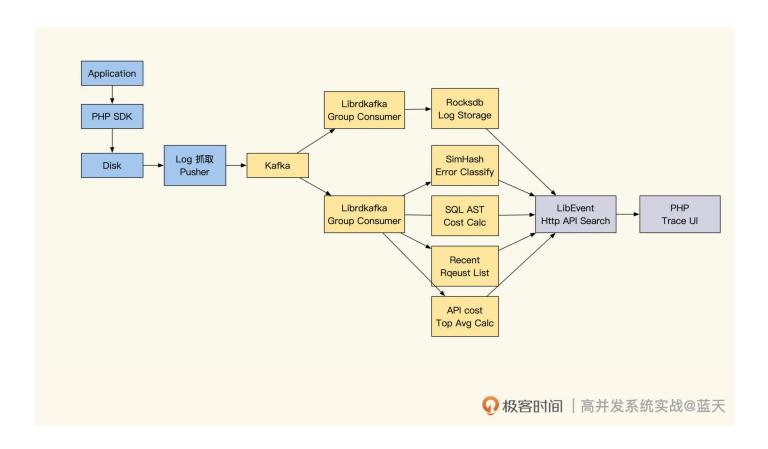
2016 年我在微博任职,那时微博有很多重要但复杂的内部系统,由于相互依赖较为严重,并且不能登陆公用集群,每次排查问题的时候都很痛苦。

★下录鱼https://shikey.com/
也排查线上故障,我们需

很多问题需要不断加日志试探,三天左右才能摸出眉目。为了更高效地排查线上故障,我们需要一些工具辅助提高排查问题效率,于是我和几个伙伴合作实现了一个分布式链路跟踪的系统。

由于那时候,我**只有两台 4 核 8G 内存服务器**,可用硬件资源不多,所以分布式链路跟踪的存储和计算的功能是通过 C++ 11 实现的。这个项目最大的挑战就是**如何在有限的资源下,记录下所有请求过程,并能够实时统计监控线上故障,辅助排查问题。**

要想做一个这样的系统,主要分为几个关键功能:日志采集、日志传输、日志存储、日志查询、实时性能统计展示以及故障线索收集。经过讨论,我们确定了具体项目实现思路,如下图所示:



链路跟踪的第一步就是收集日志。当时我看了链路跟踪的相关资料后,决定按分布式链路跟踪思路去设计实现。因为这样做,可以通过每次请求入口产生的的 TraceID, 汇集一次请求的所有相关日志。

但是具体收集什么日志,才对排查问题更有帮助呢?如果链路跟踪只记录接口的性能,实际就只能辅助我们分析性能问题,对排查逻辑问题意义并不大。

天下元鱼 https://shikey.com/

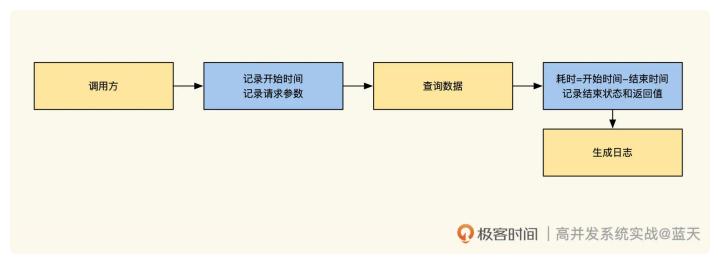
经过进一步讨论,我们决定给分级日志和异常日志都带上 TraceID,方便我们获取更多业务过程状态。另外,我们在请求其他服务的请求 Header 内也加上 TraceID 和 RPCID,并且记录了 API、SQL 请求的参数、返回内容和性能数据。综合这些,就能实现完整的全量日志监控跟踪系统,性能问题和逻辑缺陷都能排查。

接下来,我们就看看这里的主要功能是怎样实现的。

抓取、采集与传输

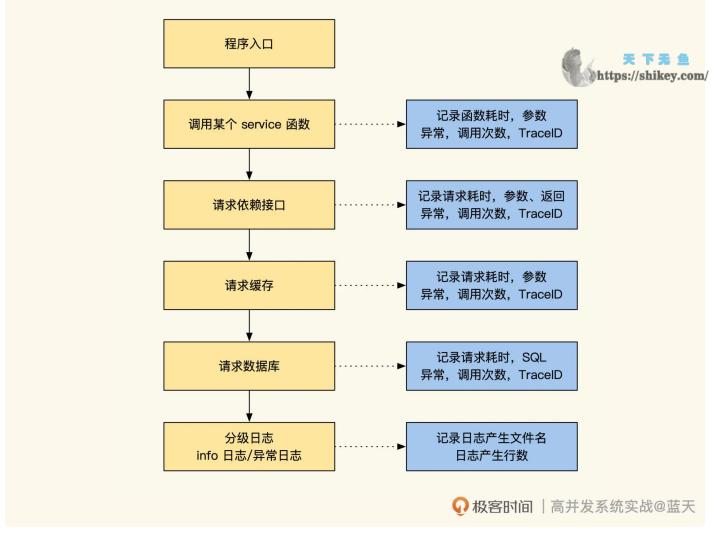
日志采集在我们的系统里怎么实现呢?

相信你多少能猜到大致做法:一般来说,我们需要在接口被请求时,接收传递过来的 TraceID 以及 RPCID,如果没有传递过来的 TraceID,那么自己可以用 UUID 生成一个,用于标识后续在请求期间所有的日志。



埋点监控示意图

服务被请求时,建议记录一条被调用的访问日志,具体可以记录当前被请求的参数以及接口最后返回的结果、httpcode、耗时。通过这个日志,后续可以方便我们分析服务的性能和故障。



所有非本地的依赖资源都要记录日志

而对于被请求期间的业务所产生的业务日志、错误日志,以及请求其他资源的日志,都需要做详细记录,比如 SQL 查询记录、API 请求记录以及这些请求的参数、返回、耗时。



直接请求、中间件以及 AOP 的切面效果

无论我们想做链路跟踪还是统计系统服务状态,都需要做类似 AOP 切面拦截,通过切面编程 抓取所有操作数据库或 API 请求前后的数据。为了更好理解这里给你提供一个 AOP 的 ♂实现样例,这是我之前在生产环境中使用的。

记录了项目的请求依赖资源部分之后,我用了两个传输方式来传输生成的日志:一个是通过 memcache 的长链接协议,将日志推送到我们日志收集服务上,这种推送日志请求超时超过 200ms 就会丢弃,这样能避免拖慢接口的性能。

另外一个方式是落地到本地磁盘,通过 Filebeat 实时抓取推送,将日志收集汇总起来。当然,第二种方式最稳定,但是由于我们公共服务器集群不让登录的限制,有一部分系统只能使用第一种方式来传递日志。

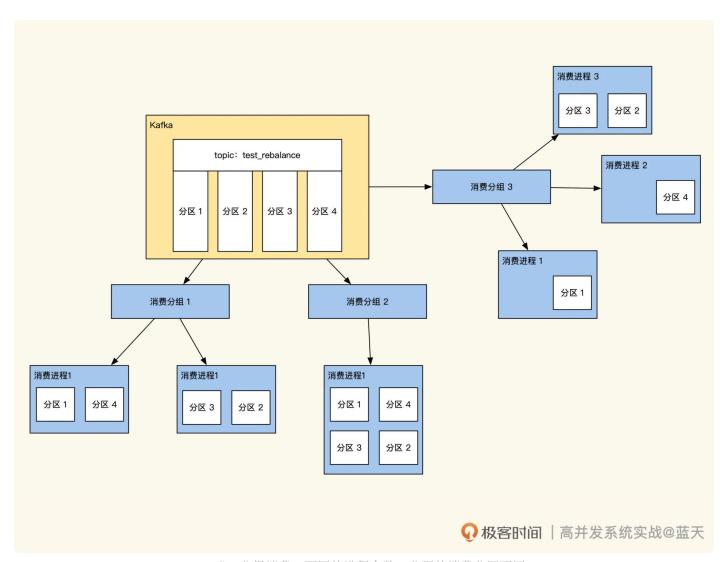
前面提到,由于跟踪的都是核心系统,并且业务都很复杂,所以我们对所有的请求过程和参数返回都做了记录。

可以预见,这样的方式产生的日志量很大,而且日志的写并发吞吐很高,甚至支付系统在某次服务高峰时会出现日志写 100MB/s 的情况。因此我们的日志写入及传输都需要有很好的性能服务支持,同时还要保证日志不会丢失。

为此,我们选择了用 Kafka 来传输日志,Kafka 通过对同一个 topic 数据做多个分区动态调配来实现负载均衡及动态扩容,当我们流量超过其承受能力时,可以随时通过给服务器群组增加服务器来扩容,从而提供更好的吞吐量。可以说多系统之间的实时高吞吐传输同步,从证据基本使用 Kafka 实现的。

可动态扩容的分组消费

那么 Kafka 是如何帮助业务动态扩容消费性能的呢?



Kafka 分组消费,不同的进程个数,分配的消费分区不同

在 Kafka 消费这里使用的是 Consumer Group 分组消费,分组消费是一个很棒的实现,我们可以让多个服务同时消费一组数据,比如:启动两个进程消费 20 个分区的数据,也就是一个服务负责消费 10 个区的数据。

如果服务运转期间消费能力不够了,消息出现堆积,我们可以找两台服务器新启动 2 个消费进程,此时 Kafka 会对 consumer 进程自动重新调度(rebalance),让四个消费进程平分 20 个分区,即自动调度成每个消费进程消费 5 个分区的数据。

通过这个功能,我们可以动态扩容消费服务器的能力,比如随时增加消费进程数来提高消费能力,甚至一些消费服务可以随时重启。

这个功能可以让我们动态扩容变得更容易,对于**写并发大**的数据流传输或同步的服务帮助很大,几乎大部分最终一致性的数据服务,最终都是靠分布式队列来实现的。微博内部很多系统间的数据同步,最后都改成了使用 kafka 去做同步。

基于 Kafka 的分组特性,我们将服务做成了两组消费服务,一组用于数据的统计,一组用于存储,通过这个方式隔离存储和实时统计服务。

写多读少的 RocksDB

接下来,我们重点说说分布式存储怎么处理,因为这是自实现最有特色的地方。另外,计算部分的实现和第十三节课的情况大同小异,你可以点**⊘**这里回看。

考虑到只有两台存储服务器,**我需要提供一个写性能很好并支持"检索"的日志存储检索服务**,经过查找和对比,最终我选择了 RocksDB。

RocksDB 是 Facebook 做实验出来的产品,后经不断完善,最终被大量用户使用。它提供了超越 LevelDB 写性能的服务,能够在 Flash、磁盘、HDFS 媒介上存储,并且能够充分利用多核以及 SSD 提供更高性能的高负载数据存储服务。

由于 Rocksdb 是嵌入式的,所以我们实现的服务和存储引擎之间没有网络消耗,性能会更好,再配合上 Kafka 分组消费,就可以实现一个无副本的分布式存储。

我首先看中的是 RocksDB 这个引擎的写性能。回想一下我们**②第十节课**讲过的内容,RocksDB 利用了内存做缓存,同时利用磁盘顺序写性能最强的特性,能够提供接近单机 300M/s 的写数据能力,理想情况下,两台存储服务器就可以提供 600M/s 的写入能力。再加上 Kafka 缓解写高峰压力,这个设计已经能满足大部分业务需求了。

其次,RocksDB 的接入非常简单,想要在项目中引入它的库,只要保证它的写操作只有一个 线程写,其他线程可以实例化 **Secondary 只读**即可。

此外,RocksDB 还支持内存和磁盘冷热数据的自动管理、存储数据压缩等功能,而且单个库就能存储上 TB 的数据、单个 Value 长度能够达到 3G,这非常适合在分布式链路跟踪的系统

里存储和查找大量的文本日志。

接下来要解决的问题就是,如何在 RocksdDB 分配管理我们的 Trace 日志。



为了提高查询效率,并且只保留 7 天日志,我们选择了按天保存日志,一天一个 RocksDB 库,过期的数据库可以删除或归档到 HDFS 内。

汇总保存日志的时候,我们利用了 RocksDB 的这两个方面的特性。一方面通过 Trace 日志的 TraceID 作为 key 来存储,这样我们直接通过 TraceID 就可以查到所有相关日志。

另一方面,是利用 Merge 操作对 KV 中的 value 实现 string append。Merge 是 RocksDB 里 很少有人提到的一个功能,但用起来还不错,可以帮我们把所有日志高性能地追加到一个 Key 内。Merge 操作的官方 demo 代码你可以从②这里获取,如果对于实现原理感兴趣,还可以参考下 ②rocksdb-merge-operators。

分布式查询与计算

数据存储好后,如何查询呢?

事实上很简单,我们的 Trace SDK 会让每个接口返回响应内容的同时,在 header 中包含了 TraceID,debug 的时候使用返回 traceId 进行查询时,界面会对所有存储节点发送查询请求,通过 TraceID 从 RocksDB 拿出所有按回车分割的日志后,汇总排序即可。

另外,日志存储服务集成了 Libevent,通过它实现了 HTTP 和 Memcache 协议的查询接口服务,由于这里比较复杂有多个模式,这里不对这个做详细介绍了,如果你想了解如何用 epoll 和 Socket 实现一个简单的 HTTP 服务,具体可以看看我闲暇时写的 ❷小 demo。

我再补充说一下,怎么对多节点数据进行查询。由于读操作很少,我们可以通过异步请求多个存储实例直接问询查询内容,再到协调节点进行汇总排序即可。

说完了数据查询,我们再聊聊分布式计算。

想要实现服务器状态统计计算,核心还是利用 Kafka 的分组消费,另外启动一组服务消费日志内容,在内存中对日志进行汇总计算。

如果想采样服务器的请求情况,可以定期按时间块索引随机采 1000 个 TraceID 到 RocksDB 的时间块索引内,需要展示的时候,将它们取出聚合展示即可。关于实时计算的算法和思路,我在 ②第十三节课中已经讲过了,你可以去回顾一下。

关于自实现的整体思路我们聊完了。看完以后你可能会好奇,现在硬件资源已经很充裕了,我还用学习这些吗?

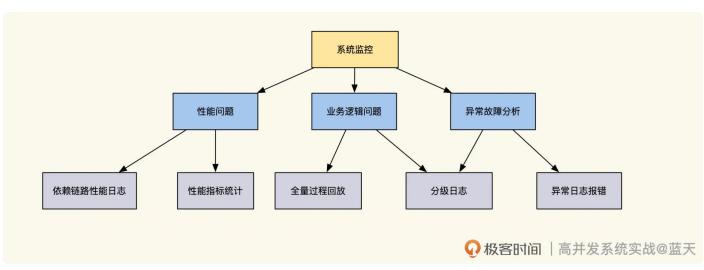
事实上,在硬件资源充裕的时代我们还是要考虑成本。我们推算一下,比如 2000 台服务器性能提升一倍,就能节省 1000 台服务器。如果一台每年 1w 维护费用,那么就是每年能节省 1000w。架构师除了解决业务问题外,大部分时间都是在思考如何在保证服务稳定的情况下降低成本。

另外,我再说说选择开源的一些建议。由于市面很多开源是共建的,并且有一些开源属于个人的习作,没有在生产环境验证过。我们要尽量选择在生产环境验证过的、活跃的社区功能。

虽然之前我使用 C++ 实现链路跟踪,但现在技术发展得很快,如果放在今天,我是不推荐你也用同样方法做这个服务的。实践的时候,你可以考虑使用 Java、GO、Rust 等语言去尝试,相信这样会让你节省大量的时间。

总结

这节课我和你分享了我用 C++ 实现链路跟踪的实践方案, 其中的技术要点你可以参考下图。



监控跟踪的对应思路

写多读少的系统,普遍会用分布式的队列服务(类似 Kafka)汇总数据,配合多台服务器或分片来消费加工数据,通过这样的架构来应对数据洪流。

这一章我们详细分析了写多读少系统的几种方案,你会发现它们各有千秋。为了方便你对比学习,我引入了 MySQL 作为参考。

天下五鱼 https://shikey.com/

你也可以参考后面这张表格的思路,把技术实现的关键点(比如数据传输、写入、分片、扩容、查询等等)列出来,通过这种方式,可以帮你快速分析出哪种技术实现更匹配自己项目的业务需要。

评估项	MySQL	ElasticSearch	ClickHouse	RocksDB
传输	直连,无缓冲	Kafka	Kafka 或直连	嵌入式 API 调用
写入	直接写入	写缓冲 segment定期合并	写缓冲 data part 定期合并	memtable 写缓冲 多 Level 定期合并
分片	主从模式	data 服务器自动调度 支持冷热数据	人工设置 支持冷热数据	单机
扩容	只能扩容从库	Data节点 数据分布自动调度	人工迁移	无
索引	聚簇索引 B+Tree 索引 hash 索引	倒排索引 字典索引 BKD TREE 	LSM Tree Skip Index 只有主键索引	LSM Tree BloomFilter Memtable 用的省 略
查询	从库负载均衡 主库查强一致	多副本查询 两次查询	人工分布式表映射 从库负载均衡 QPS 低	嵌入式 API 调用
统计	单点全量计算	多副本分块计算	分块人工配置统计	无
数据存储	行存储	行、列存储	列存储	KV 存储、行存储
容量限制	取决于主库	取决于服务器数	取决于服务器数	取决于磁盘大小
成本	低	高	中	低
上手难度	低	低	高	中

₩ 极客时间 | 高并发系统实战@蓝天

思考题

今天我给你准备了两道思考题。

第一题,如何解决 Kafka 消费偶发乱序以及小概率消费重复问题?

第二题稍有难度,有兴趣的话你可以挑战一下。epoll 实现时会分单线程 Reactor、单 Reactor 多线程、多线程 Reactor 这几种方式,对于存储服务你觉得哪种方式更适合呢?

欢迎你在留言区与我交流讨论,我们下节课见!



分享给需要的人, Ta购买本课程, 你将得 18 元

🕑 生成海报并分享

© 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。

上一篇 14 | 跳数索引:后起新秀ClickHouse

精选留言



由作者筛选后的优质留言将会公开显示, 欢迎踊跃留言。