弹力设计篇之"限流设计"

2018-03-20 陈皓





- 00:00 / 14:16

保护系统不会在过载的情况下导致问题,那么,我们就需要限流。

我们在一些系统中都可以看到这样的设计,比如,我们的数据库访问的连接池,还有我们的线程池,还有nginx下的用于限制瞬时并发连接数的limit_conn模块,限制每秒平均速率的limit_req模块,还有限制MQ的生产速,等等。

限流的策略

限流的目的是通过对并发访问进行限速,相关的策略一般是,一旦达到限制的速率,那么就会触发相应的限流行为。一般来说,触发的限流行为如下。

- 拒绝服务。把多出来的请求拒绝掉。一般来说,好的限流系统在受到流量暴增时,会统计当前哪个客户端来的请求最多,直接拒掉这个客户端,这种行为可以把一些不正常的或者 是带有恶意的高并发访问抵挡掉。
- 服务降级。关闭或是把后端服务做降级处理。这样可以让服务有足够的资源来处理更多的请求。降级有很多方式,一种是把一些不重要的服务给停掉,把CPU、内存或是数据的资源让给更重要的功能;一种是不再返回全量数据,只返回部分数据。

因为全量数据需要做SQL Join操作,部分的数据则不需要,所以可以让SQL执行更快,还有最快的一种是直接返回预设的缓存,以牺牲一致性的方式来获得更大的性能吞吐。

- 特权请求。所谓特权请求的意思是,资源不够了,我只能把有限的资源分给重要的用户,比如:分给权利更高的VIP用户。在多租户系统下,限流的时候应该保大客户的,所以大客户有特权可以优先处理,而其它的非特权用户就得让路了。
- 延时处理。在这种情况下,一般会有一个队列来缓冲大量的请求,这个队列如果满了,那么就只能拒绝用户了,如果这个队列中的任务超时了,也要返回系统繁忙的错误了。使用 缓冲队列只是为了减缓压力,一般用于应对短暂的峰刺请求。
- 弹性伸缩。动用自动化运维的方式对相应的服务做自动化的伸缩。这个需要一个应用性能的监控系统,能够感知到目前最繁忙的TOP 5的服务是哪几个。

然后去伸缩它们,还需要一个自动化的发布、部署和服务注册的运维系统,而且还要快,越快越好。否则,系统会被压死掉了。当然,如果是数据库的压力过大,弹性伸缩应用是没什么用的,这个时候还是应该限流。

限流的实现方式

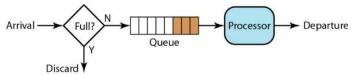
计数器方式

最简单的限流算法就是维护一个计数器Counter,当一个请求来时,就做加一操作,当一个请求处理完后就做减一操作。如果这个Counter大于某个数了(我们设定的限流阈值)那么就开始拒绝请求以保护系统的负载了。

这个算法足够的简单粗暴了。

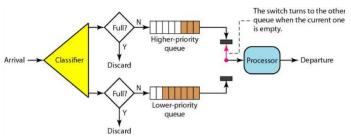
队列算法

在这个算法下,请求的速度可以是波动的,而处理的速度则是非常均速的。这个算法其实有点像一个FIFO的算法。



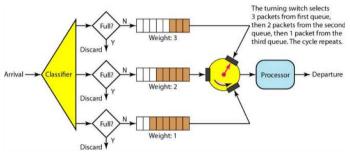
在上面这个FIFO的队列上,我们可以扩展出一些别的玩法。

一个是有优先级的队列,处理时先处理高优先级的队列,然后再处理低优先级的队列。如下图所示,只有高优先级的队列被处理完成后,才会处理低优先级的队列。



有优先级的队列可能会导致低优先级队列长时间得不到处理。为了避免低优先级的队列被饿死,一般来说是分配不同的比例的处理时间到不同的队列上,于是我们有了带权重的队列。 列。

如下图所示。有三个队列的权重分布是3:2:1,这意味着我们需要在权重为3的这个队列上处理3个请求后,再去权重为2的队列上处理2个请求,最后再去权重为1的队列上处理1个请求,如此返复。



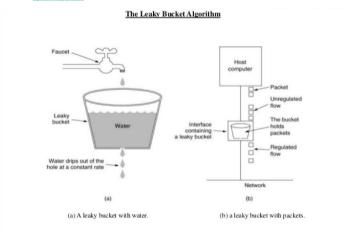
队列流控是以队列的的方式来处理请求。如果处理过慢,那么就会导致队列满,而开始触发限流。

但是,这样的算法需要用队列长度来控制流量,在配置上比较难以操作。如果队列过长,导致后端服务在队列没有满时就挂掉了。一般来说,这样的模型不能做push的,而是要做pull方式的会好一些。

漏斗算法 Leaky Bucket

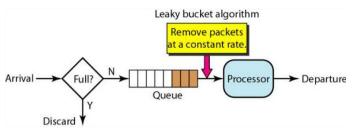
漏斗算法可以参看Wikipedia的相关词条 Leaky Bucket。

下图是一个温斗算法的示意图。



我们可以看到,就像一个漏斗一样,进来的水量就好像访问流量一样,而出去的水量就像是我们的系统处理请求一样。当访问流量过大时这个漏斗中就会积水,如果水太多了就会溢 出。

一般来说,这个"漏斗"是用一个队列来实现的,当请求过多时,队列就会开始积压请求,如果队列满了,就会开拒绝请求。很多系统都有这样的设计,比如TCP。当请求的数量过多时,就会有一个sync backlog的队列来缓冲请求,或是TCP的滑动窗口也是用于流控的队列。

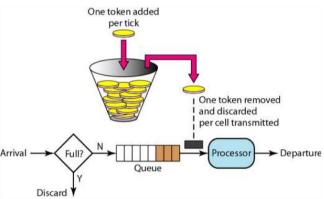


我们可以看到,漏斗算法其实就是在队列请求中加上一个限流器,来让Processor以一个均匀的速度处理请求。

今牌桶算法Token Bucket

关于令牌桶算法,主要是有一个中间人。在一个桶内按照一定的速率放入一些token,然后,处理程序要处理请求时,需要拿到token,才能处理;如果拿不到,则不处理。

下面这个图很清楚地说明了这个算法。



从理论上来说,令牌桶的算法和漏斗算法不一样的是,漏斗算法中,处理请求是以一个常量和恒定的速度处理的,而令牌桶算法则是在流量小的时候"攒钱",流量大的时候,可以快 读处理。

然而,我们可能会问,Processor的处理速度因为有队列的存在,所以其总是能以最大处理能力来处理请求的,这也是我们所希望的方式。因此,令牌桶和漏斗都是受制于Processor的最大处理能力的。无论令牌桶里有多少令牌,也无论队列中还有多少请求。总之,Processor在大流量来临时总是按照自己最大的处理能力来处理的。

但是,试想一下,如果我们的Processor只是一个非常简单的任务分配器,比如像Nginx这样的基本没有什么业务逻辑的网关,那么它的处理速度一定很快,不会有什么瓶颈,而其 用来把请求转发给后端服务,那么在这种情况下,这两个質法就有不一样的情况了。

漏斗算法会以一个稳定的速度转发,而令牌桶算法平时流量不大时在"攒钱",流量大时,可以一次发出队列里有的请求,而后就受到令牌桶的流控限制。

另外,令牌桶还可能做成第三方的一个服务,这样可以在分布式的系统中对全局进行流控,这也是一个很好的方式。

基于响应时间的动态限流

上面的算法有个不好的地方,就是需要设置一个确定的限流值。这就要求我们每次发布服务时都做相应的性能测试,找到系统最大的性能值。

当然,性能测试并不是很容易做的。有关性能测试的方法请参看我在CoolShell上的这篇文章《<u>性能测试应该怎么做</u>》。虽然性能测试比较不容易,但是还是应该要做的。

然而,在很多时候,我们却并不知道这个限流值,或是很难给出一个合适的值。其基本会有如下的一些因素:

• 实际情况下,很多服务会依赖于数据库。所以,不同的用户请求,会对不同的数据集进行操作。就算是相同的请求,可能数据集也不一样(比如,现在很多应用都会有一个时间 线Feed流,不同的用户关心的主题人人不一样,数据也不一样)。

而且数据库的数据是在不断地变化的,可能前两天性能还行,因为数据量增加导致性能变差。在这种情况下,我们很难给出一个确定的一成不变的值,因为关系型数据库对于同一条SQL语句的执行时间其实是不可预测的(NoSQL的就比RDBMS的可预测性要好)。

- 不同的API有不同的性能。我们要在线上为每一个API配置不同的限流值,这点太难配置,也很难管理。
- 而且,现在的服务都是能自动化伸缩的,不同大小的集群的性能也不一样,所以,在自动化伸缩的情况下,我们要动态地调整限流的阈值,这点太难做到了。

基于上述这些原因,我们的限流的值是很难被静态地设置成恒定的一个值。

我们想使用一种动态限流的方式。这种方式,不再设定一个特定的流控值,而是能够动态地感知系统的压力来自动化地限流。

这方面设计的典范是TCP协议的拥塞控制的算法。TCP使用RTT - Round Trip Time 来探测网络的延时和性能,从而设定相应的"滑动窗口"的大小,以让发送的速率和网络的性能相匹配。这个算法是非常精妙的,我们完全可以借鉴在我们的流控技术中。

我们记录下每次调用后端请求的响应时间,然后在一个时间区间内(比如,过去10秒)的请求计算一个响应时间的P90或P99值,也就是把过去10秒内的请求的响应时间排个序,然后看90%或99%的位置是多少。

这样,我们就知道有多少请求大于某个响应时间。如果这个P90或P99超过我们设定的阈值,那么我们就自动限流。

这个设计中有几个要点。

• 你需要计算的一定时间内的P90或P99。在有大量请求的情况下,这个非常地耗内存也非常地耗CPU,因为需要对大量的数据进行排序。

解决方案有两种,一种是不记录所有的请求,采样就好了,另一种是使用一个叫蓄水池的近似算法。关于这个算法这里我不就多说了,《编程珠玑》里讲过这个算法,你也可以自行Google,英文叫 Reservoir Sampling。

该种动态流控需要像TCP那样,你需要记录一个当前的QPS.如果发现后端的P90/P99响应太慢,那么就可以把这个QPS减半,然后像TCP一样走慢启动的方式,直接到又开始变慢。然后减去1/4的QPS,再慢启动,然后再减去1/8的QPS……

这个过程有点像个阻尼运行的过程,然后整个限流的流量会在一个值上下做小幅振动。这么做的目的是,如果后端扩容伸缩后性能变好,系统会自动适应后端的最大性能。

• 这种动态眼流的方式实现起来并不容易。大家可以看一下TCP的算法。TCP相关的一些算法,我写在了CoolShell上的《<u>TCP的那些事(下)</u>》这篇文章中。你可以用来做参考来 实现。

我在现在创业中的Ease Gateway的产品中实现了这个算法。

限流的设计要点

限流主要是有四个目的。

- 1. 为了向用户承诺SLA。我们保证我们的系统在某个速度下的响应时间以及可用性。
- 2. 同时,也可以用来阻止在多租户的情况下,某一用户把资源耗尽而让所有的用户都无法访问的问题。
- 3. 为了应对突发的流量。
- 4. 节约成本。我们不会为了一个不常见的尖峰来把我们的系统扩容到最大的尺寸。而是在有限的资源下能够承受比较高的流量。

在设计上,我们还要有以下的考量。

- 限流应该是在架构的早期考虑。当架构形成后,限流不是很容易加入。
- 限流模块必需是非常好的性能,而且对流量的变化也是非常灵敏的,否则太过迟钝的限流,系统早因为过载而挂掉了。
- 限流应该有个手动的开关,这样在应急的时候,可以手动操作。
- 当限流发生时,应该有个监控事件通知。让我们知道有限流事件发生,这样,运维人员可以及时跟进。而且还可以自动化触发扩容或降级,以缓解系统压力。
- 当限流发生时,对于拒掉的请求,我们应该返回一个特定的限流错误码。这样,可以和其它错误区分开来。而客户端看到限流,可以调整发送速度,或是走重试机制。
- 限流应该让后端的服务感知到。限流发生时,我们应该在协议头中塞进一个标识,比如HTTP Header中,放入一个限流的级别,告诉后端服务目前正在限流中。这样,后端服务可以根据这个标识决定是否做降级。

小结

好了,我们来总结一下今天分享的主要内容。首先,限流的目的是为了保护系统不在过载的情况下导致问题。接着讲了几种限流的策略。然后讲了,限流的算法,包括计数器、队列、漏斗和令牌桶。然后讨论了如何基于响应时间来限流。最后,我总结了限流设计的要点。下篇文章中,我们讲述降级设计。希望对你有帮助。

也欢迎你分享一下你实现过怎样的限流机制?

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
- 冪等性设计Idempotency
- 最等性设计Idem
 服务的状态State
- 补偿事务Compensating Transaction
- 重试设计Retry
- <u>熔斯设计Circuit Breaker</u>
- 熔断设计Circuit B
 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
- <u> 边车模式Sidecar</u>
- 服务网格Service Mesh
- <u>网关模式Gateway</u>
- 部署升级策略

• 性能设计篇

- ◆ <u>缓存Cache</u>
- 异步处理Asynchronous
- 数据库扩展
- 砂茶Flash Sales
- 边缘计算Edge Computing



| 松花皮蛋me | |
|---|------------|
| 老师好,请何下微信红包退还是怎么设计的,如果使用redis过期通知,订阅者下线再连接期间过期的信息不过再通知 | 2018-03-20 |
| и | |
| 文章都很好,就是缺少代码落地,看起来很理论 | 2018-05-25 |
| 张乐乐 | |
| 我们动态限流—般是根据资源来进行的,CPU/内存/带宽,存储对于出流部件可以转为带宽。根据响应时间来限流这个想起来比较难实施,后面再研究下。 此外,限流也可以考虑做多级,不同阶段不同的阈值限制,分层去限制,比如操作体料OS层,链接处理,业务处理。 也需要,考虑针对异常用户的识别限制,很多时候,一个异常用户带来的影响会特别大。 | 2018-04-12 |
| 华烬 | 2018-03-21 |
| 期待秒杀的文章,不过好像要等挺久的 作者回复 | |
| 是的,中间还会有区块链加塞 | 2018-03-22 |
| shufang | 2018-03-20 |
| 限流看着怎么有点像熔断? | 2018-03-20 |
| 作者回复 | 2018-03-24 |
| 我反而觉得熔断是限流的一种❖❖ | |
| jackwoo | 2018-06-16 |
| 计数器公司有用过,实现起来比较简单 | |
| AND MARKET AND | 2018-05-31 |
| 最好有代码落地,有点书本。 | |
| kuzan | 2018-05-30 |
| 读两遍,感觉自己之前还是肤浅了 | |
| 李志博 | 2018-04-12 |
| 期待加防刷设计 | |
| kingeasternsun | 2018-04-09 |
| 文章中一开始提到的limit-req指? | |
| 权乐观 | 2018-04-01 |
| 感觉漏斗是最弱鸡的队列啊 | 2010 04-01 |