# 一. 项目设计中的优劣

## 优点:

- 1. 整个系统松耦合,便于进行扩展和二次开发。
- 子系统间通过消息队列进行通信,可以屏蔽异构平台的细节,并且消息队列较为可靠,发送方成功发送消息后,消息队列会一直保留消息直到接收方成功接收。
- 3. 系统可以进行水平扩展并引入了负载均衡器保证了一定的高可用。
- 4. 在系统中引入了性能监控,并且在负载过高时能向管理员报警。
- 5. 编码系统中设计了任务队列,较为合理的并发任务数可以使得每个任务被分配足够的系统资源,也保证了每个任务的顺序处理。

#### 缺点:

- 1. 没有缓存机制,重复提交同一请求时会重新加载。
  - 改进手段:可以使用 redis 进行缓存。
- 2. 系统中没有索引机制,对于大量视频文件进行读写查找速度较慢。
  - 改进手段:建立索引机制,使用数据库管理文件。
- 3. 整个系统过于依赖消息队列,如果消息队列崩溃将导致系统不可用。
  - 改进手段:可以开启消息持久化,并且多主机部署消息队列服务。
- 4. 在高并发的情况下下 NFS 性能有限 , 并且 NFS 对于数据完整性不做校验。

改讲手段: GlusterFS 对于高并发比较友好。

# 二. Bilibili 高可用架构分析

## 一、负载均衡

负载均衡具体分成两个方向,一个是前端负载均衡,另一个是数据中心内部的负载均衡。

前端负载均衡方面,一般而言用户流量访问层面主要依据 DNS,希望做到最小化用户请求延迟。将用户流量最优地分布在多个网络链路上、多个数据中心、多台服务器上,通过动态 CDN 的方案达到最小延迟。

前端服务器的负载均衡主要考虑几个逻辑:

- 1. 尽量选择最近节点;
- 2. 基于带宽策略调度选择 API 进入机房;
- 3. 基于可用服务容量平衡流量。

数据中心内部的负载均衡方面,最忙和最不忙的节点所消耗的 CPU 相差幅度较小。但如果负载均衡没做好,情况可能就像上图左边一样相差甚远。由此可能导致资源调度、编排的困难,无法合理分配容器资源。

数据中心内部负载均衡主要考虑:

- 1. 均衡流量分发;
- 2. 可靠识别异常节点;
- 3. scale-out,增加同质节点以扩容;
- 4. 减少错误,提高可用性。

### 负载均衡算法:

1. 选择 backend: CPU, client: health、inflight、latency作为指标,使用一个简单的线性方程进行打分;

- 2. 对新启动的节点使用常量惩罚值(penalty),以及使用探针方式最小化放量,进行预热;
- 3. 打分比较低的节点,避免进入"永久黑名单"而无法恢复,使用统计衰减的方式,让节点指标逐渐恢复到初始状态(即默认值)。

#### 二、限流

避免过载,是负载均衡的一个重要目标。随着压力增加,无论负载均衡策略如何高效,系统某个部分总会过载。优先考虑优雅降级,返回低质量的结果,提供有损服务。在最差的情况,妥善的限流来保证服务本身稳定。

## 限流主要关注以下几点:

- 1. 针对 qps 的限制,带来请求成本不同、静态阈值难以配置的问题;
- 2. 根据 API 的重要性,按照优先级丢弃;
- 3. 给每个用户设置限制,全局过载发生时候,针对某些"异常"进行控制非常关键;
  - 4. 拒绝请求也需要成本;
  - 5. 每个服务都配置限流带来的运维成本。

过载保护方面,核心思路就是在服务过载时,丢弃一定的流量,保证系统临近过载时的峰值流量,以求自保护。常见的做法有基于 CPU、内存使用量来进行流量丢弃;使用队列进行管理;可控延迟算法:CoDel 等。

简单来说,当 CPU 达到 80%的时候,可以认为它接近过载,如果这个时候的吞吐达到 100,瞬时值的请求是 110,就可以丢掉这 10个流量,这种情况下服务就可以进行过载保护。

### 三、重试

当请求返回错误(例:配额不足、超时、内部错误等),对于 backend 部分节点过载的情况下,倾向于立刻重试,但是需要留意重试带来的流量放大。

- 1. 限制重试次数和基于重试分布的策略(重试比率:10%);
- 2. 只应该在失败的这层进行重试,当重试仍然失败,全局约定错误码"过载,无须重试",避免级联重试;
  - 3. 随机化、指数型递增的重试周期: ExponentialBackoff + Jitter;
  - 4. 重试速率指标,用于诊断故障。

而在客户端侧,则需要做限速。因为用户总是会频繁尝试去访问一个不可达的服务,因此客户端需要限制请求频次,可以通过接口级别的 error\_details,挂载到每个 API 返回的响应里。

### 四、超时

大部分的故障都是因为超时控制不合理导致的。首当其冲的是高并发下的高延迟服务,导致 client 堆积,引发线程阻塞,此时上游流量不断涌入,最终引发故障。

进程内的超时控制,关键要看一个请求在每个阶段(网络请求)开始前,检查是否还有足够的剩余来处理请求。