## 04-原理: FaaS应用如何才能快速扩缩容?

你好,我是秦粤。上一讲我们介绍了FaaS的两种进程模型:用完即毁型和常驻进程型,这两种进程模型最大的区别就是在函数执行阶段,函数执行完之后函数实例是否直接结束。同时,我还给你演示了用完即毁型的应用场景,数据编排和服务编排。

这里我估计你可能会有点疑虑,这两个场景用常驻进程型,应该也可以实现吧?当然可以,但你还记得不,我多次强调用完即毁型是FaaS最纯正的用法。那既然介绍了两种进程模型,为什么我要说用完即毁型FaaS模型比常驻进程型纯正?它背后的逻辑是什么?你可以停下来自己想想。

要真正理解这个问题,我们需要引入进来复杂互联网应用架构演进的一个重要知识点:扩缩容,这也是我们这节课的重点。

为了授课需要,我还是会搬出我们之前提到的创业项目"待办任务"Web网站。这一次,需要你动动手,在自己本地的机器上运行下这个项目。项目的代码我已经写好了,放到GitHub上了,你需要把它下载到本地,然后阅读README.md安装和启动我们的应用。

GitHub地址: https://github.com/pusongyang/todolist-backend

我给你简单介绍下我们目前这个项目的功能。这是一个后端项目,前端代码不是我们的重点,当然如果你有 兴趣,我的REAME.md里面也有前端代码地址,你可以在待办任务列表里面创建、删除、完成任务。

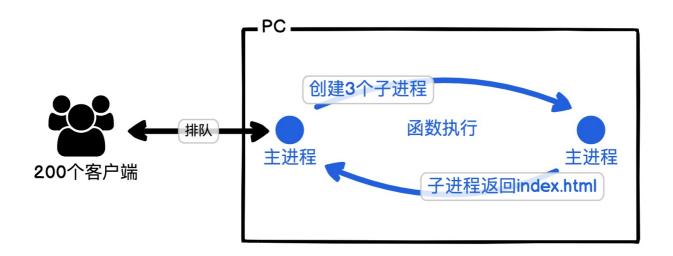
技术实现上,待办任务数据就存储在了数组里。宏观上看,它是个典型的Node.js传统MVC应用,Control函数就是app.get和app.post;Model我们放在内存里,就是Todos对象;View是纯静态的单页应用代码,在public目录。

你先想一下,假如我们让200个用户**同时并发访问**你本地开发环境的"待办任务"Web网站首页 index.html,你本地的Web网站实例,会出现什么样的场景?如果方便的话,你可以用Apache[1] 提供的ab工具,压测一下我们的项目。

# 模拟1000个请求,由200个用户并发访问我们启动的本地3001端口 ab -n 1000 -c 200 http://localhost:3001/

我来试着描述下你PC此时的状态,首先客户端与PC建立了200个TCP/IP的连接,这时PC还可以勉强承受得住。然后200个客户端同时发起HTTP请求"/GET",我们Web服务的主进程,会创建"CPU核数-1"个子进程并发,来处理这些请求。注意,这里CPU核数之所以要减一,是因为有一个要留给主进程。

例如4核CPU就会创建3条子进程,并发处理3个客户端请求,剩下的客户端请求排队等待;子进程开始处理"/ GET",命中路由规则,进入对应的Control函数,返回index.html给客户端;子进程发送完index.html 文件后,被主进程回收,主进程又创建一个新的子进程去处理下一个客户端请求,直到所有的客户端请求都处理完。具体如下图所示。

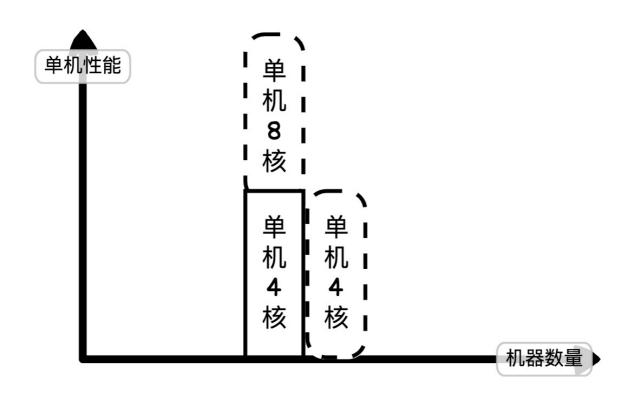


理解了这一点,接下来的问题就很简单了。如果我问你,为了提升我们客户端队列的处理速度,我们应该怎么做?我想答案你应该已经脱口而出了。

## 纵向扩缩容与横向扩缩容

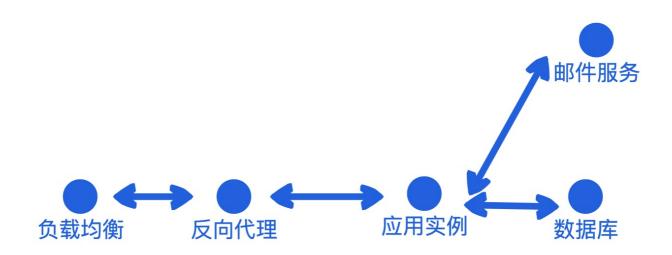
是的,我们很容易想到最直接的方式就是增加CPU的核数。要增加CPU的核数,我们可以通过升级单台机器配置,例如从4核变成8核,那并发的子进程就有7个了。

除了直接增加CPU的核数,我们还可以增加机器数(还是增加一个4核的),我们用2台机器,让500个客户端访问一台,剩下500个客户端访问另外一台,这样我们并发的子进程也能增加到6个。



我画了张图,你可以看看。增加或减少单机性能就是纵向扩缩容,纵向扩缩容随着性能提升成本曲线会陡增,通常我们采用时要慎重考虑。而增加或减少机器数量就是横向扩缩容,横向扩缩容成本更加可控,也是 我们最常用的默认扩缩容方式。这里我估计很多人知道,为了照顾初学者,所以再啰嗦下。 你理解了这一点,我们就要增加难度了。因为index.html只是单个文件,如果是数据呢?无论是纵向还是横向扩缩容,我们都需要重启机器。现在待办列表的数据保存在内存中,它每次重启都会被还原到最开始的时候,那我们要如何在扩缩容的时候保存我们的数据呢?

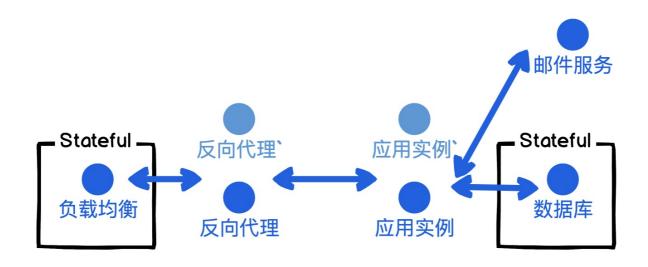
在讲解这个问题前,我们还是需要简化一下模型。我们先从宏观架构角度去看"待办任务"Web服务端数据流的网络拓扑图,数据请求从左往右,经过我们架构设计的各个节点后,最终获取到它要的数据,然后聚合数据并返回。那在这个过程中,哪些节点可以扩缩容,哪些节点不容易扩缩容呢?



#### **Stateful VS Stateless**

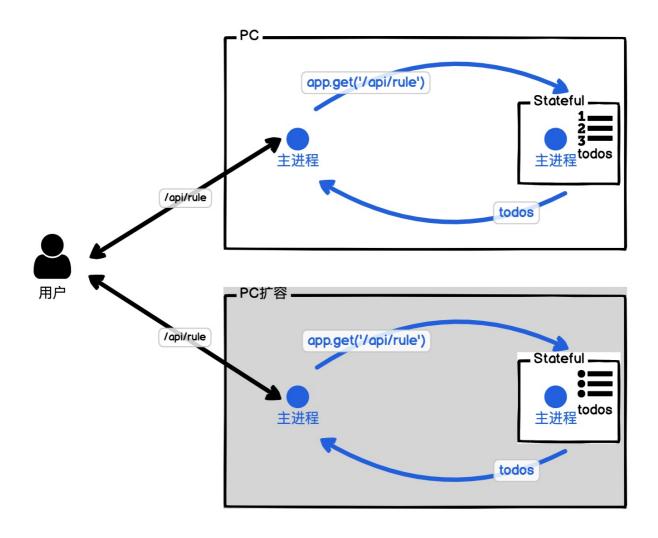
网络拓扑中的节点,我们可以根据是否保存状态分为Stateful和Stateless。Stateful就是有状态的节点, Stateful节点用来保存状态,也就是存储数据,因此Stateful节点我们需要额外关注,需要保障稳定性,不 能轻易改动。例如通常数据库都会采用主-从结构,当主节点出问题时,我们立即切换到从节点,让Stateful 节点整体继续提供服务。

Stateless就是无状态的节点,Stateless不存储任何状态,或者只能短暂存储不可靠的部分数据。Stateless 节点没有任何状态,因此在并发量高的时候,我们可以对Stateless节点横向扩容,而没有流量时我们可以 缩容到0(是不是有些熟悉了?)。Stateful节点则不行,如果面对流量峰值峰谷的流量差比较大时,我们 要按峰值去设计Stateful节点来抗住高流量,没有流量时我们也要维持开销。



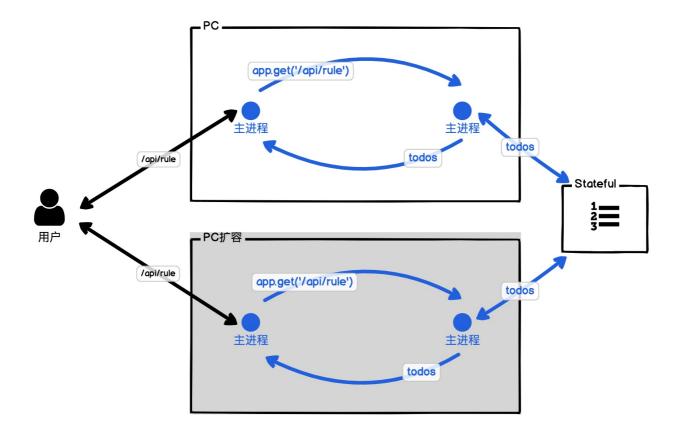
在我们"待办任务"的项目中,数据库就是典型Stateful节点,因为它要持久化保存用户的待办任务。另外负载均衡也是Stateful节点,就跟我们思维试验中保存客户端队列的主进程一样,它要保存客户端的链接,才能将我们Web应用的处理结果返回给客户端。

回到我们的进程模型,**用完即毁型是天然的Stateless**,因为它执行完就销毁,你无法单纯用它持久化存储 任何值**;常驻进程型则是天然的Stateful**,因为它的主进程不退出,主进程可以存储部分值。



如上图所示,我们将待办任务列表的数据存储在了主进程的内存中,而在FaaS中,即使我们在常驻进程型的主进程中保存了值,它也可能会被云服务商回收。即便我们购买了预留实例,但扩容出来的节点与节点之间,它们各自内存中的数据是无法共享的,这个我们上节课有讲过。

所以我们要让常驻进程型也变成Stateless,我们就要避免在主进程中保存值,或者只保存临时变量,而将 持久化保存的值,移出去交给Stateful的节点,例如数据库。



我们将主进程节点中的数据独立出来,主进程不保存数据,这时我们的应用就变成Stateless。数据我们放入独立出来的数据库Stateful节点,网络拓扑图就是上面这张图。这个例子也就变成了我们上节课讲常驻进程型FaaS的例子,我们在主进程启动时连接数据库,通过子进程访问数据库数据,但这样做的弊端其实也很明显,它会直接增加冷启动时间。那有没有更好的解决方案呢?

换一种数据持久化的思路,我们为什么非要自己连接数据库呢?我们对数据的增删改查,无非就是子进程复用主进程建立好的TCP链接,发送数据库语句,获取数据。咱们大胆想象下,如果向数据库发送指令,变成HTTP访问数据接口POST、DELETE、PUT、GET,那是不是就可以利用上一课的数据编排和服务编排了?

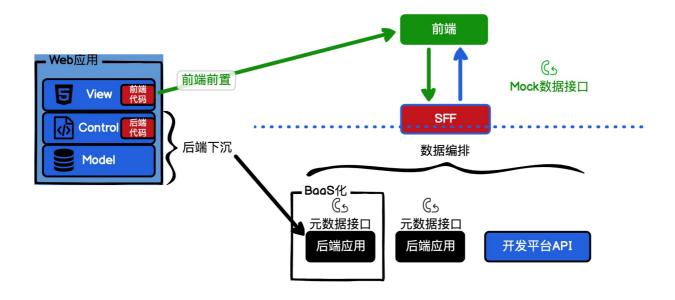
是的,铺垫了这么多,就是为了引出我们今天的主角:BaaS化。数据接口的POST、DELETE、PUT、GET 其实就是语义化的RESTful API[2] 的HTTP方法。用MySQL举例,那POST对应CREATE指令,DELETE对应 DELETE指令,PUT对应UPDATE指令,GET对应SELECT指令,语义上是一一对应的,因此我们可以天然地 将MySQL的操作转为RESTful API操作。

为了防止有同学误解,我觉得我还是需要补充一下。传统数据库方式,因为TCP链路复用和通信字段冗余低,同样的操作会比HTTP快。FaaS可以直连数据库,但传统数据通过IP形式连接往往很难生效,因为云上环境都是用VPC切割的。所以FaaS直连数据库,我们通常要采用云服务商提供的数据库BaaS服务,但目前很多BaaS服务还不成熟。

再进一步考虑,既然FaaS不适合用作Stateful的节点,那我们是不是可以将Stateful的操作全部变成数据接口,外移?这样我们的FaaS就可以用我们上一课讲的数据编排,自由扩缩容了。

# 后端应用BaaS化

BaaS这个词我们前面已经讲过了,在我看来,BaaS化的核心思想就是将后端应用转换成**NoOps的数据接口**,这样FaaS在SFF层就可以放开手脚,而不用再考虑冷启动时间了。其实我们上一课在讲SFF的时候,后端应用就是一定程度的BaaS化。后端应用接口化只是BaaS化的一小部分,BaaS化最重要的部分是后端数据



回顾一下,[第1课]中我们说的Serverless应用 = FaaS+BaaS,相信此刻你一定会有不一样的感悟了吧。

BaaS化的概念容易理解,但实际上要实践,将我们的网站后端改造BaaS化,就比较困难,这其中主要的难点在于后端的运维体系如何Serverless化,改造后端BaaS化的内容相比FaaS的SFF要复杂得多。在本专栏后续的课程中,我将通过我们的创业项目"待办任务"Web服务逐步演进,带你一起学习后端BaaS化,不过你也不必有压力,因为我们在学习FaaS的过程中已经掌握的知识点,也是适用于后端BaaS化的。

另外值得一提的是,云服务商也在大力发展BaaS,例如AWS提供的DynamoDB服务或Aurora服务。数据库就是BaaS化的,我们无需关心服务端运维,也无需关心IP,我们只要通过域名和密钥访问我们的DB,就像使用数据编排一样。而且BaaS的阵营还在不停壮大,不要忘了我们手中还有服务编排这一利器。

### 总结

用完即毁型之所以比常驻进程型更加纯正,就是因为常驻进程型往往容易误导我们,让我们以为它像PaaS一样受控,可以用作Stateful节点,永久存储数据。实际上,在FaaS中即使我们采用常驻进程型,我们的函数实例还是会被云服务商回收。

就像我们的"待办任务"Web网站的例子,将数据Todos放在内存中,我们每次重启都会重置一样。我们用数据编排的思路,将后端对数据库的操作转为数据接口,那我们就可以将FaaS中的数据存储移出到后端应用上,采用上一节课讲的数据编排跟我们的后端进行交互。但后端应用我们不光要做成数据接口,还要BaaS化,让后端工程师在开发过程中,也能不用关心服务端运维。

现在我们再来回顾一下这节课的知识点:

- 1. 扩缩容我们可以选择纵向扩缩容和横向扩缩容,纵向扩缩容就是提升单机性能,价格上升曲线陡峭,我们通常要慎重选择;横向扩缩容就是提升机器数量,价格上升平稳,也是我们常用的默认扩缩容方式。
- 2. 在网络拓扑图中,Stateful是存数据的节点;Stateless是处理数据的节点,不负责保存数据。只有 Stateless节点才能任意扩缩容,Stateful节点因为是保存我们的重要数据,所以我们要谨慎对待。如果我 们的网络拓扑节点,想自由扩缩容,则需要将这个节点的数据操作外移到专门的Stateful节点。
- 3. 我们的FaaS访问Stateful节点,那我们就希望Stateful节点对FaaS提供数据接口,而不是单纯的数据库指令,因为数据库连接会增加FaaS的额外开支。另外为了方便后端工程师开发,我们需要将Stateful节点

BaaS化,BaaS化的内容,我们将在后续的课程中展开。

# 作业

本节课我们创业项目"待办任务"中的数据处理并没有按照RESTFul API的HTTP语义化来开发,不太规范。 作业中的GitHub仓库,这个版本我已经将请求方式转为语义化的RESTFul API了,你可以对比一下master分 支中的代码,看看语义化带来的好处。另外我引入一个本地数据库lowdb[3],在你第一次启动后,创建本 地数据库文件db.json,我们的增删改查不会因为重启项目而丢失了,但是在FaaS上我们却无法使用 db.json文件,原因是FaaS的实例文件系统是只读的。因此FaaS版本,我们用了内存来替换文件系统。

作业初始化项目地址: https://github.com/pusongyang/todolist-backend/tree/lesson04-homework

给你的作业是,你要将这个项目部署到云上函数服务,注意FaaS的版本是index-faas.js。如果你条件允许的话,最好用自己的域名关联。我们[第1课]已经讲过FaaS官方提供的域名受限,只能下载,这个链接就是我用FaaS部署的"待办任务":http://todo.jike-serverless.online/list

期待你的作业。如果今天的内容让你有所收获,也欢迎你转发给你的朋友,邀请他一起学习。

## 参考资料

- [1] http://httpd.apache.org/
- [2] https://restfulapi.net/http-methods/
- [3] https://github.com/typicode/lowdb

## 精选留言:

• 一步 2020-04-24 08:00:30

当 Nodejs 处理并发请求的并不会自动创建子进程,利多核CPU的的特性。 Nodejs一直都是单线程的 A single instance of Node.js runs in a single thread. To take advantage of multi-core systems, the user will sometimes want to launch a cluster of Node.js processes to handle the load 如果想利用多核 就要使用 cluster 模块

还有就是 并发 是在一个 CPU 核心上交替执行, 在多个 CPU 核心上执行这叫做并行 [1赞]

• ginsi 2020-04-24 07:35:57

看了下代码似乎并没有开node多进程...如果是挂在nginx上面的话nginx确实会创建worker进程,但也不是每次请求来都会创建新进程...