1、客户端高可用

微服务框架三个角色: Consumer (nacos-client) , Provider (nacos-client) , Registry (nacos-server)

nacos集群配置

a. 客户端重试

在请求之前会拿到nacos集群地址列表,在请求成功之前逐个重试,直到成功为止

- b. 本地缓存文件Failover机制
- 1、nacos-client在接收到nacos-server的服务推动后,会在内存中保存一份,随后会落盘存储一份快照snapshot(这份快照可以保证本地的rpc调用即使在sever注册中心宕机后仍能够正常进行),这个本地缓存机制是默认关闭的,需要配置开启

缓存默认的存储路径: {USER_HOME}/nacos/naming/{namespace}

- 2、{USER_HOME}/nacos/naming/{namespace}下除了缓存文件之外还有一个failover文件夹,里面是跟snapshot一致的数据,用于可以人工修改以应对一些极端情况,猜测是snapshot内没有数据,客户端可以直接从这个文件夹读取到数据
 - C. 客户端naming通用参数

namingLoadCacheAtStart: 启动时是否优先读取本地缓存,默认是关闭的

客户端缓存目录

客户端心跳的线程池大小,客户端定时轮询数据更新的线程池大小 是否打开https,默认是false

2、nacos两种健康检查模式

agent上报 (client模式)

客户端通过心跳上报方式告知客户端(nacos注册中心)健康状态,默认心跳间隔5秒,nacos会在超过15秒未收到心跳后将实例设置为不健康状态,超过30秒实例会被删除

这时对应的是临时实例,适用于弹性扩容的机器,流量降下来之后实例自己销毁就可以,不用手动去注销

服务端主动检测 (客户端模式)

nacos主动探知客户端健康状态,默认间隔时间是20s,健康监测失败后会被标记为不健康,不会被删除

这时对应的是非临时实例的情况(需要提前手动注册)

临时实例

- 临时实例不会再nacos客户端持久化存储,需要通过上报心跳的方式包活
- 如果一段时间没有上报心跳,则会重新将这个实例注册
- 对应的持久化实例则会被nacos客户端存储,即使客户端进行不存在了,这个实例也不会被删除,只会被标记为不健康
- 同一个服务下可以同时存在临时实例和持久化实例,这意味着即使所有的实例进程不在时,会有部分从 服务摘除,说呢过下的则会保留

- 是否临时实例使用参数ephemeral来判断, true对应的是client模式, false是server模式
- Nacos 1.0.0之前用服务端的健康检查模式来区分这几种(client、server 和none,客户端上报,服务探测,取消健康检查),之后则使用实例的ephemeral参数来判断
- 临时服务使用的是 Nacos 为服务注册发现场景定制化的私有协议 distro, 其一致性模型是 AP
- 1 #false为永久实例, true表示临时实例开启, 注册为临时实例
- 2 spring.cloud.nacos.discovery.ephemeral=true
- 3、nacos server运行模式

CAP定理

分布式系统中,Consistency(一致性),Avaliability(可用性),Partittion tolerance(分区容错性) 三者不可兼得,要么AC,要么CP,要么AP

- 一致性(C):分布式系统中所有数据备份,在同一时刻是否相同(所有节点访问同一份数据的最新数据 副本)
- 可用性 (A): 集群中一部分节点故障后,集群整体是否还能响应客户端的读写请求,即数据高可用
- 分区容忍性 (P): 分区相对于通信的时限要求,系统如不能在时限内保证数据一致性,就意味着发生了分区的情况,就得在C和A治之间做出选择
- 分区:分布式系统分为很多部分,当出现一些部分之间不能通信,就说出现了网络分区

AP模式

为了可用性降低了一致性(不支持数据一致性),因此AP模式支持注册临时实例,在网络分区下也能注册实例,在AP,偶是下不能编辑服务的元数据,但是允许创建一个默认配置的服务,注册实例前不需要创建服务的操作,这个模式下其实是降级成了一简单的字符串标识,不存在任何属性,会在注册实例的时候自动创建

AP模式下的distro协议

- 1. nacos启动时首先从其他远程节点同步全部数据
- 2. 每个节点是平等的都可以处理写入请求,同时把新数据同步到其他节点
- 3. 每个节点只负责部分数据,定时发送自己负责数据的校验值到其他节点来保持数据一致性 节点收到写请求
 - 1、当该节点接收到的属于该节点负责的服务时,直接写入,并定时同步到其他节点
 - 2、当节点收到不属于该节点负责的服务时,将在集群内部路由,转发给负责节点,进行写
 - 3、节点宕机后,该节点负责的写入任务会被转移到其他节点

节点收到读请求

读请求不需要路由,集群中每个几点都会同步服务状态,每个节点都有最新的数据

CP模式

λ

Cp模式支持注册持久实例,此时以Raft协议为集群运行模式,因此网络分区下不能注册实例,可以编辑服务器的配置,注册实例前必须先注册服务,如果服务不存在则会返回错误

CP模式下会有raft协议

MIXED模式

能够同时支持临时实例和持久化实例的注册,注册实例前必须先创建服务,服务已经存在的前提下,临时实例可以在网络分区的情况下注册

4、集群内部心跳同步结构

nacos中,出于可用性的考虑,一个心跳报文包含了全部的服务信息,这样相比仅仅发送探测信息 降低了吞吐量,但是提高了可用性

两种场景

- i. server节点全部宕机,服务数据全部丢失,即使server恢复也丢失了数据,而心跳包含全部内容可以在心跳 期间就恢复出服务,保证可用性
- ii. server出现网络分区,由于心跳可以创建服务,在极端网络故障下也可以保证基础的可用性
- 5、集群部署模式高可用

节点数量 (待深入)

- 1 Nacos 有两个一致性协议: distro 和 raft, distro 协议不会有脑裂问题, 所以理论来说, 节点数大于等于 2 即可; raft 协议的投票选举机制则建议是 2n+1 个节点。
- 2 综合来看,选择 3 个节点是起码的,其次处于吞吐量和更吞吐量的考量,可以选择 5 个,7 个,甚至 9 个节点的集群

多可用区部署

各节点之间网络延时不能很高,否则会影响数据同步 各节点所处机房,可用区应尽量分散,以避免单点故障

部署模式

建议K8s部署,或者阿里云的ecs部署

高可用的nacos部署架构

高可用nacos的部署实操

参考连接: https://www.cnblogs.com/crazymakercircle/p/15393171.html#autoid-h3-7-0-2