1, 简介

Dubbo是一款RPC服务开发框架,用于解决微服务架构下的服务治理和通信问题。

优点

• 微服务编程范式和工具

Dubbo 支持基于 IDL 或语言特定方式的服务定义,提供多种形式的服务调用形式(如同步、异步、流式等)

• 高性能的 RPC 通信

Dubbo 帮助解决微服务组件之间的通信问题,提供了基于 HTTP、HTTP/2、TCP 等的多种高性能通信协议实现,并支持序列化协议扩展,在实现上解决网络连接管理、数据传输等基础问题。

• 微服务监控与治理

Dubbo 官方提供的服务发现,动态配置,负载均衡,流量路由等基础组件解决微服务基础实践的问题,还可完成限流降级,数据一致性,链路追踪的能力

注意:

Dubbo不只是一个RPC框架,可使用多种通信协议,Dubbo提供了丰富的服务治理能力和生态(类似Spring cloud)

面试

1、为什么Dubbo不用jdk的SPI,而是要自己实现?

java SPI

概念原理

SPI: 是官方提供的一种**服务发现机制**,它允许在**运行时动态加载实现特定接口的类**,而不需要在代码中显式的指定该类,从而实现**解耦和灵活性**。

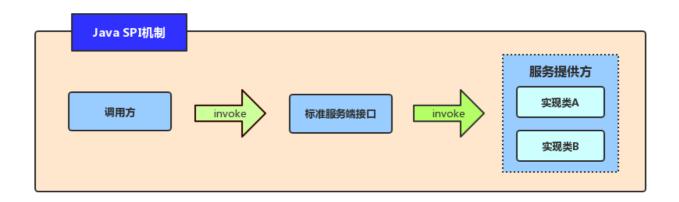
本质就是:约定一个目录文件,通过接口名去找那个目录文件,文件解析得到实现类的全类名,循环加载实现类和 实例化。

• 使用步骤

- 1. 定义接口: 首先需要定义一个接口, 所有实现该接口的类都将被注册为服务提供者。
- 2. 创建实现类:创建一个或多个实现接口的类,这些类将作为服务提供者。
- 3. 配置文件: 在 META-INF/services 目录下创建一个以接口全限定名命名的文件,文件内容为实现该接口的类的全限定名,每个类名占一行。
- 4. 加载使用服务: 使用 java.util.ServiceLoader 类的静态方法 load(Class service) 加载服务,默认情况下会加载 classpath 中所有符合条件的提供者。调用 ServiceLoader 实例的 iterator() 方法获取迭代器,遍历迭代器即可获取所有实现了该接口的类的实例。

注意事项

- 接口必须是公共的,且只能包含抽象方法。
- 实现类必须有一个无参构造函数。
- 配置文件中指定的类必须是实现了相应接口的非抽象类。
- 配置文件必须放在 META-INF/services 目录下。
- 配置文件的文件名必须为接口的全限定名。



java spi的实现原理是java类加载机制和反射机制。

当使用 ServiceLoader.load(Class<T> service) 加载服务时,会检查 META-INF/services 目录下是否存在以接口全名命名的文件,如果存在,则读取该文件内容,获取该接口的所有实现类的全名,并通过 Class.forName()方法加载到对应的类。

java 是**懒加载迭代器**的思想,按需加载。

在调用 ServiceLoader.load(Class<T> service) 加载服务时,不会将所有所有实现类都加载进来,而是返回一个懒加载迭代器。在使用该实现类时,才按需加载,创建该实例。

懒加载的优点:

- 节省内存: 若一次性把所有实现类都加载进来, 导致内存过大, 影响性能。
- 增强灵活性:由于 ServiceLoader 是动态加载的,因此可以在程序运行时添加或删除实现类,而无需修改代码或重新编译。(一般用不到)

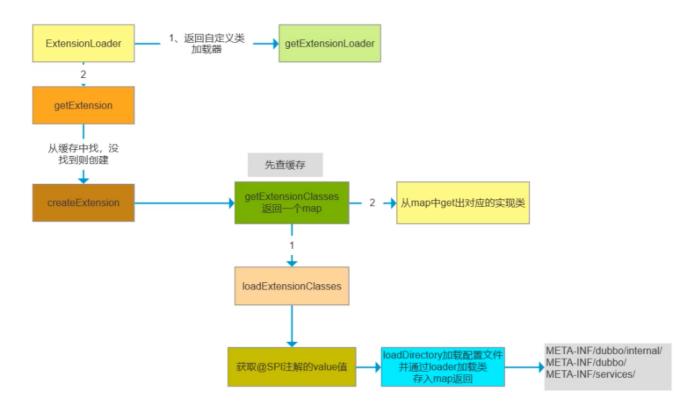
优缺点

- 优点
 - **松耦合性**:程序可以在程序运行时,动态的加载实现类,无需在编译时将实现类硬编码到代码中。
 - **拓展性**:通过SPI,应用程序为同一个接口定义多个实现类,方便拓展
 - **易于使用**:使用SPI,开发者只需要实现接口,并制定类的类名,即可使用
- 缺点
 - **配置麻烦**:需要在在META-INF/services目录下创建配置文件,并将实现类的类名写入其中。这使得配置相对较为繁琐。
 - **安全性不足**: 若配置文件内容不正确,则存在风险
 - **性能损失**:每次找到对应的服务提供者都需要重新读取配置文件,增加了启动时间和性能开销

应用场景

- 数据库驱动程序加载
 - o JDBC为了实现可插拔的数据库驱动,定义了一套API规范,而具体的数据库厂商实现Driver接口,提供自己数据库驱动程序,在java中,驱动程序的加载是通过SPI机制实现的
- 日志框架的实现
 - o log4j, slf4j都采用了SPI机制,需要修改代码
- Spring代码
 - o Spring中的Bean加载机制就是实现了SPI思想, 通过读取classpath下的META-INF/spring.factories文件 来加载各种自定义的Bean。
- Dubbo框架
 - o 通过注解@SPI 声明拓展点接口,并在classpath下的META-INF/dubbo目录中提供实现类的配置文件, 来实现扩展点的动态加载。

Dubbo SPI



Dubbo通过ExtensionLoader获取自定义的加载器。然后获取对应的实现「按需加载」。对应的实现,可以通过 @SPI注解指定 value值,即SPI的路径。「方便了SPI指定路径,即拓展更新方便」

- java spi 缺点
 - 会遍历所有实现,并反射创建实例化。若有的实现类初始化过程缓慢,耗时。而使用者代码没有用到,则造成了资源的浪费
 - 没有使用缓存,每次load,都需要重新加载对象,也增加了启动时间和性能的开销
- Dubbo spi
 - 每个实现类都配置了名字、通过名字去文件里找对应的实现类、并实例化、按需加载。文件配置是键值

- 对形式,而java SPI是每一行一个全类名
- 。 增加了缓存存储实例,提高了读取性能
- 。 提供了对Spring中IOC和AOP的支持, 方便了拓展

2、Dubbo工作流程

Dubbo Architecture Init async sync Registry 2. subscribe 3. notify Provider Consumer 4. invoke Container 5. count Monitor

- 1. Start: 启动Spring时, 自动启动Dubbo的provider
- 2. Register: Dubbo的provider在启动后,会去注册中心注册内容,包括: IP、端口号、接口列表(接口类、方法名)、版本、provider的协议
- 3. Subscribe:订阅,Consumer启动时,自动去Register注册中心获取到已经注册的provider的信息,并缓存下来
- 4. Notify: 当Provider的信息发生变更时,自动由Register注册中心向Consumer推变更信息,Consumer会更新自己的缓存信息
- 5. Invoke: Consumer调用Provider中的 方法
- 6. Count:次数,每2分钟,Provider和Consumer自动向Monitor 监控中心发送访问次数,Monitor进行统计。

注意:

- 注册中心和监控中心是可选的,可以没有注册中心和监控中心,Provider的相关信息,可以在Consumer机器的配置文件中写。
- 注册中心,消费者和生产者都是长连接,和监控方不是长连接。**在调用时,消费者直接调用生产者,不经过注 册中心**。
- 注册中心全部宕机也不会影响已经正常运行的消费者和生产者,因为消费者已经将生产者的相关信息都缓存到本地。

3、Dubbo 服务暴露过程

Dubbo 定义URL 作为参数类型

protocol://username:password@host:port/path?key=value&key=value

protocol: dubbo中的各种协议, 如dubbo、http等

username/password: 用户名、密码

host/port:主机端口号

path:接口名称

parameters: 参数键值对

ServiceBean实现了ApplicationLister,监听ContextRefreshedEvent时间,在Spring IOC容器刷新完成后调用 onApplicationEvent方法,服务暴露的启动方法。获取配置的URL信息,再利用Dubbo SPI机制根据URL的参数,选择合适的实现类,实现拓展

通过javassist动态封装服务实现类,统一暴露出Invoker使得调用更方便,屏蔽了底层实现细节,然后封装成 Exporter存储起来,等待消费者的调用,并且会将URL注册到注册中心,使得消费者可以获取服务提供者的信息。

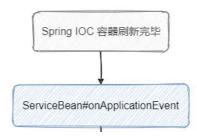
一个服务若是有多个协议,则需要暴露多次,即需要向多个注册中心暴露注册。

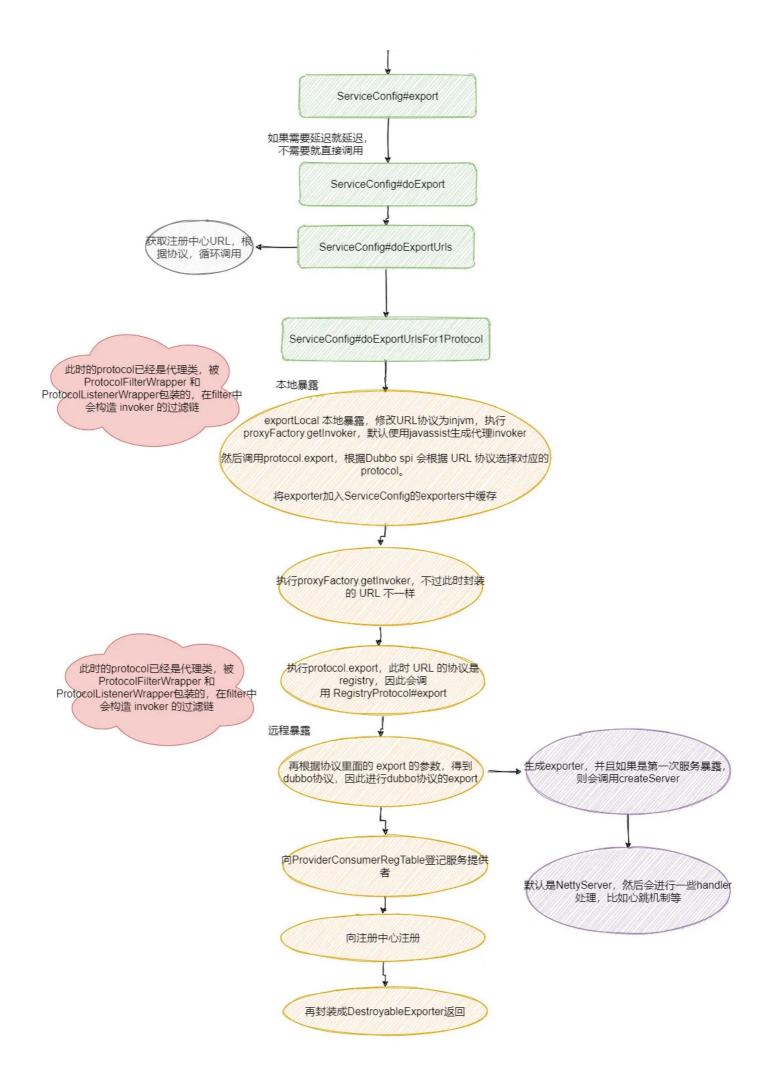
流程:

- 1. ServiceBean实现了ApplicationLister,监听ContextRefreshedEvent事件,在Spring IOC容器刷新完成后调用onApplicationEvent方法,服务暴露的启动方法。检查配置项,如果有些配置空的话会默认创建,组装成URL。
- 2. 根据URL进行服务暴露,创建代理类Invoker,根据URL得知具体的协议信息,根据Dubbo SPI获取实现类实现Exporter(Exporter 是对外交互的对象,与注册中心交互、Consumer交互)
- 3. 暴露接口: export
 - 1. 如果是本地暴露(injvm协议),则将Exporter存入ServiceConfig的缓存
 - 2. 远程暴露: 先通过Registry协议找到RegistryProtocol 进行Export,将URL中export=dubbo://... 先转换成exporter,然后获取注册中心的相关配置,如果需要注册,则向注册中心配置,并且在ProviderConsumerRegtable这个表格中记录服务提供者,本质是在一个concurrentHashMap中put Invoker,key就是服务接口全类名+端口号,value是一个Set,Set里面是包装过的Invoker,根据URL上的Dubbo协议暴露出Exporter,打开Server调用NettyServer监听服务(本地暴露不需要打开)

• 为什么搞本地暴露

o 暴露的本地服务在内部调用的时候可以直接消费同一个JVM服务,避免了网络通信





4、Dubbo服务引用过程

引入过程分为饿汉式和懒汉式。

- 1. 饿汉式:通过调用ReferenceBean的afterPropertiesSet方法,引入服务。(即通过配置文件配置启动,所有的配置类都需要注入到IOC)
- 2. 懒汉式: 当这个服务被注入到其他类时,才启动引用流程。【用到该服务才引入】默认使用懒汉式。

ReferencgetBean 实现了FactoryBean接口,当任何服务Interface进行注入或者getBean获取时,最后都会调用getObject的服务调用过程,分为三种方式。

• 引入方式

- o 本地引入,则走injvm协议,直接从服务暴露的缓存中获取exporter
- o 直连远程服务(未使用注册中心,消费者配置文件中指定各个Provider信息),直连即可
- 注册中心引入远程服务,Consumer通过注册中心得知Provider的相关信息,然后进行服务的引入
 - 获取注册中心实例,向注册中心注册自身应用,并且订阅Providers、configurations、routers节点,触发Dubbolnvoker的生成,cluster(集群)将多个服务调用者进行封装,返回一个invoker。cluster负责决定负载均衡,Consumer调用时,具体访问哪台机器
- RPC框架不侵入业务代码,因此会创建代理类,包装下,创建invoker,屏蔽创建的细节。

引入过程:通过配置创建一个map,然后通过map,构建URL信息「IP、端口号、接口列表(接口类、方法名)、版本、provider的协议」,再通过URL上的协议,利用自适应拓展机器调用对应的protocol.refer得到对应的invoker。然后再构建代理,封装invoker返回服务引用。Consumer调用时,都是调用这个invoker。

• 引入过程

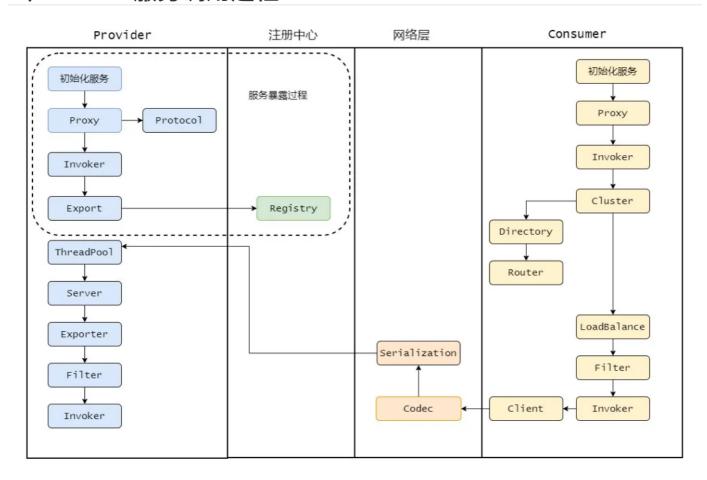
- o 通过Spring读取配置配置文件配置,将通过各个配置项构建成Map信息
- o 通过Map构建动态代理,最终是通过invoker进行构建,实际是对Invoker的封装
 - 构建URL信息
 - 首先判断是否走inJvm协议,本地引用,若是本地引用,则从JVM内存中获取
 - 远程引用分为直连和通过注册中心获取。判断URL是否是直连链接,若不是,则走注册中心引入远程服务
 - 走注册中心,则从注册中心获取Provider的地址等信息,将这些信息拼接到URL对象中。 Provider可能有多个,所以可能生生成多个URL对象(一个provider对应一个URL)
 - 通过URL构建Invoker
 - 若是只有一个URL,则直接构建URL信息
 - 若是存在多个URL,则先遍历构建多个Invoker,再通过Cluster【进行负载均衡】进行合并, 只暴露出一个Invoker。
 - 调用RegistryProtocol#refer, 构建Invoker
 - 根据URL, 获取注册中心实例【注册中心变更监听通过该注册中心实例同步】
 - 生成消费者的链接,并注册到注册中心
 - 订阅注册中心的Providers目录、configurators目录、routers目录。若订阅的信息发生变化,会同步该Invoker。
 - 创建Invoker, 包含netty client(通过网络通信)、通过cluser封装Invoker, 使其只暴

invoker 分为多种:本地引入的invoke、直连的invoker、注册中心集群的invoker。「即使有多个Provider,服务引入时,也是获取一个invoker」Invoker 代表一个可执行体。Invoker屏蔽了调用细节,暴露出一个统一的执行体。

• BeanFactory 、FactoryBean、ObjectFactory的区别

- BeanFactory、ObjectFactory都是Bean工厂,实际就是IOC容器,都通过它获取Bean对象。
 ObjectFactory用于延迟创建对象的场景,从这个类获取对象时,才触发对象的创建、延迟实例化。
- o FactoryBean是一个Bean,封装了对象的创建细节,从IOC容器获取Bean,最终都会调到 FactoryBean#getObject方法,实质上就是包了一层呢个,避免了创建对象的细节。

5、Dubbo 服务调用过程



- 1. 调用某个接口的方法,调用服务引入时生成的代理类Proxy。Proxy调用invoke方法,需要从本地缓存获取可 远程调用的invoke列表。然后会从cluster中经过路由的过滤、负载均衡机制选择一个invoker发起远程调用, 再通过Client进行数据传输。传输过程还需要Codec进行做协议改造,再序列化。此时会记录该请求和请求ID 等待服务端的响应。
- 2. 服务端接收到请求后,通过参数获取到之前暴露的map,得到对应的exporter,然后最终调用真正的实现类,再组装好结果返回,响应会携带上请求时的ID。
- 3. 消费者收到响应后,通过该请求ID,找到对应的请求,将响应放在对应的Future,唤醒等待的线程,并且响

• Dubbo协议

o 使用的handler+body的方式。协议头16字节,包含协议版本、接口名字、接口版本、方法名字、requestID等信息

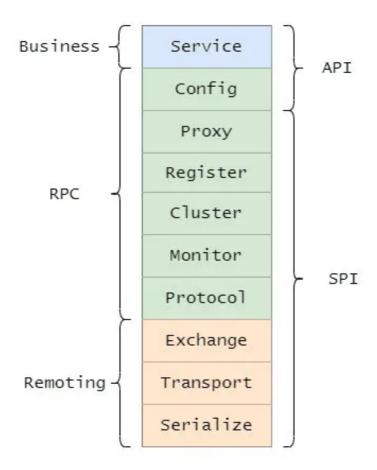
• 序列化协议

o dubbo默认采用hessian2 序列化协议。数据紧凑,占用字节少,传输快。缺点:调试困难,读取需接口特殊工具转换

• 调用流程(客户端)

- 。 请求过程
 - 调用具体的接口会生成代理类,代理类会生成一个RpcInvocation对象,调用Invoker方法。通过反射调用该方法。
 - 通过方法名获取提供支持的Invokers,再通过负载均衡的计算,得到一个Invoker。若是配置了服务降级,则会获取到mockInvoker,执行特定的逻辑。
 - 通过Invoker构建request, dubbo内部默认是异步调用,调用请求,返回Future
 - 请求成功后,如何根据相应,找到对应的请求? 请求会携带requestId,返回时也根据该requestId 进行对应。有一个currentHashMap,将requestId和请求的future进行存储,方便对应。
- 。 响应过程
 - 根据响应response携带的requestId从currentHashMap中找到对应的future。
 - 将future塞入response, 唤醒等待线程
- 调用流程(服务端)
 - o 解析request, 获取requestId和请求数据信息
 - o 获取对应的provider中的Invoker。【通过请求的接口全类名和端口号拼接成serviceKey, 在map中获取Invoker。该map是在启动暴露时,存再map中的】

6、Dubbo的分层设计



将分层分为业务层(Business层)、RPC层、Remoting层,层次分明,则**职责边界清晰方便维护和拓展** 又可统称为API层和SPI层。通过微内核设计+SPI拓展。若实现定制化需求,则通过SPI拓展即可。

- Service: 业务层, 技术开发的业务逻辑层
- Config: 配置层,根据ServiceConfig和ReferenceConfig, 初始化配置信息
- Proxy: 代理层,服务提供者还是消费者都会生成一个代理类,使得服务接口透明化,代理层做远程调用和返回结果
- Register: 注册层, 向注册中心注册和发现
- Cluster: 路由和集群容错层,服务选取具体调用的节点信息,处理特殊的调用要求和负责远程调用失败的容错措施
- Monitor: 监控层,负责向监控统计调用时间、次数、可用率等信息
- Portocol: 远程调用层,主要是封装RPC调用,负责管理Invoker
- Exchange: 信息交换层, 用来封装请求响应, 同步转异步
- Transport: 网络传输层,抽象了网络传输的统一接口, Netty、Mina等
- Serialize: 序列化层,将数据序列化成二进制流和反序列化

7、Dubbo 服务 负载均衡策略

消费者调用的invoker是ClusterInvoker (将所有的Invoker)。相同的服务在一个服务目录中,服务目录是Invoker的集合。监听注册中心的Invoker变化,刷新本地invokers集合。

- 获取invoker集合,将所有的Invoker放在 Map<String,List<Invoker>> 中
- 监听注册中心的变化,实现NotifyListener 接口,服务引入时会订阅
- 刷新invoker,获取<方法名, Invoker 列表> 映射关系,并将相同服务的invoker进行合并,只返回一个 invoker,保存在上面的Map中

路由:将通过负载均衡决定调用哪天服务提供者,这是由消费者决定的。

Dubbo判断哪台机器时,也会进行预热。就像缓存有预热、JIT有预热、服务器提供服务也需要预热。在负载均衡时,则降低刚启动机器的权重。

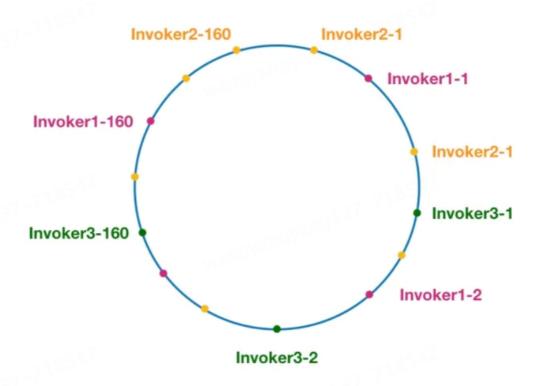
- 1. 平衡加权轮询算法。
 - 1. 加了权重的轮询,例如 A、B权重是3:1,那么顺序则是A、B、A、A、B、A..... 打算顺序的3:1
- 2. 加权随机算法 (默认策略)
 - 1. 提供相同服务的机器 S1、S2, S1的权重是7, S2的权重3。S1->[0,7), S2->[7,10)。则计算随机数计算落在区间。

```
public class RandomLoadBalance extends AbstractLoadBalance {
   public static final String NAME = "random";
   @Override
   protected <T> Invoker<T> doSelect(List<Invoker<T>> invokers, URL url,
Invocation invocation) {
       int length = invokers.size();
       boolean sameWeight = true;
       int[] weights = new int[length];
       int totalWeight = 0;
       // 下面这个for循环的主要作用就是计算所有该服务的提供者的权重之和 totalWeight(),
       // 除此之外,还会检测每个服务提供者的权重是否相同
       for (int i = 0; i < length; i++) {
           int weight = getWeight(invokers.get(i), invocation);
           totalWeight += weight;
           weights[i] = totalWeight;
           if (sameWeight && totalWeight != weight * (i + 1)) {
               sameWeight = false;
           }
       if (totalWeight > 0 && !sameWeight) {
           // 随机生成一个 [0, totalWeight) 区间内的数字
           int offset = ThreadLocalRandom.current().nextInt(totalWeight);
           // 判断会落在哪个服务提供者的区间
           for (int i = 0; i < length; i++) {
               if (offset < weights[i]) {</pre>
                   return invokers.get(i);
```

```
}
}
return invokers.get(ThreadLocalRandom.current().nextInt(length));
}
```

3. 一致性哈希算法

1. 就是哈希一致性算法。根据请求参数进行哈希计算。相同参数的请求总是发到同一个服务提供者。



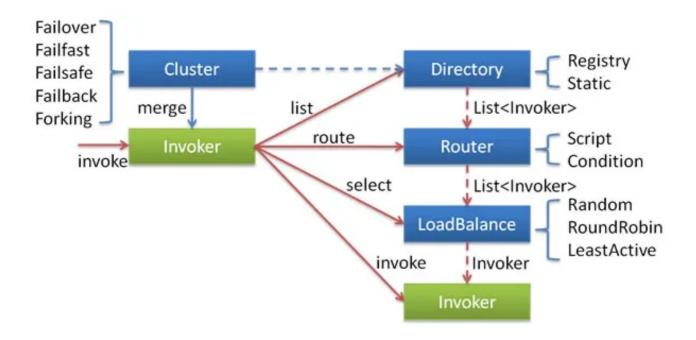
4. 最小活跃数算法

- 1. 活跃数:初始状态下,所有的活跃数为0。收到请求,活跃数+1,结束请求,活跃数-1。「提供方每个方法都只有单独的活跃数」
- 2. 若活跃数相等,则走加权随机算法。注意,不是最小活跃数的几个Invoker走加权随机算法,而是所有 Provider走加权随机算法。

```
public class LeastActiveLoadBalance extends AbstractLoadBalance {
   public static final String NAME = "leastactive";
   @Override
   protected <T> Invoker<T> doSelect(List<Invoker<T>> invokers, URL url,
Invocation invocation) {
    int length = invokers.size();
```

```
int leastActive = -1;
       int leastCount = 0;
       int[] leastIndexes = new int[length];
       int[] weights = new int[length];
       int totalWeight = 0;
       int firstWeight = 0;
       boolean sameWeight = true;
       // 这个 for 循环的主要作用是遍历 invokers 列表, 找出活跃数最小的 Invoker
       // 如果有多个 Invoker 具有相同的最小活跃数, 还会记录下这些 Invoker 在 invokers
集合中的下标,并累加它们的权重,比较它们的权重值是否相等
       for (int i = 0; i < length; i++) {
           Invoker<T> invoker = invokers.get(i);
           // 获取 invoker 对应的活跃(active)数
           int active = RpcStatus.getStatus(invoker.getUrl(),
invocation.getMethodName()).getActive();
           int afterWarmup = getWeight(invoker, invocation);
           weights[i] = afterWarmup;
           if (leastActive == -1 | active < leastActive) {
               leastActive = active;
               leastCount = 1;
               leastIndexes[0] = i;
               totalWeight = afterWarmup;
               firstWeight = afterWarmup;
               sameWeight = true;
           } else if (active == leastActive) {
               leastIndexes[leastCount++] = i;
               totalWeight += afterWarmup;
               if (sameWeight && afterWarmup != firstWeight) {
                   sameWeight = false;
               }
           }
       }
      // 如果只有一个 Invoker 具有最小的活跃数,此时直接返回该 Invoker 即可
       if (leastCount == 1) {
           return invokers.get(leastIndexes[0]);
       }
       // 如果有多个 Invoker 具有相同的最小活跃数,但它们之间的权重不同
       // 这里的处理方式就和 RandomLoadBalance 一致了
       if (!sameWeight && totalWeight > 0) {
           int offsetWeight =
ThreadLocalRandom.current().nextInt(totalWeight);
           for (int i = 0; i < leastCount; i++) {</pre>
               int leastIndex = leastIndexes[i];
               offsetWeight -= weights[leastIndex];
               if (offsetWeight < 0) {</pre>
                   return invokers.get(leastIndex);
               }
           }
       }
```

```
return
invokers.get(leastIndexes[ThreadLocalRandom.current().nextInt(leastCount)]);
}
```



- 首先在服务引入的时候,将多个远程调用都塞入 Directory 中,然后通过 Cluster 来封装这个目录,封装的同时提供各种容错功能,比如 FailOver、FailFast 等等,最终暴露给消费者的就是一个 invoker。
- 然后消费者调用的时候会目录里面得到 invoker 列表,会经过路由的过滤,得到这些 invokers 之后再由 loadBalance 来进行负载均衡选择一个 invoker,最终发起调用。
- 这种过程其实是在 Cluster 的内部发起的,所以能在发起调用出错的情况下,用上容错的各种措施。

8、zk如何存储Dubbo生产者和消费者信息

zk一个多叉树,类似文件目录结构。

生产者消费者启动,都是在zk中注册

• key:接口全类名

• value: Provider和Consumer

o Provider包含多个URL, 即多个不同的提供方

zk会对Provider和Consumer加入watcher,可以拉取所有值。且都是临时提供者,若是Provider1宕机,则通过心跳监测到该机器无响应,则删除Provider1的URL信息。

9、Spring Cloud 和Dubbo的区别

- 底层协议: SpringCloud基于http协议, dubbo基于Tcp协议, dubbo的性能相对较好
- 注册中心: Spring Cloud 使用的eureka,dubbo推荐使用zookeeper「eureka AP 是高可用性的,zk CP保证了数据的强一致性,zk要求数据超过半数的节点是一致的,否则会进入崩溃恢复」CAP
- 模型定义: dubbo将一个接口定义为一个服务, SpringCloud 则是将一个应用定义为一个服务
- SpringCloud提供了一个生态,而Dubbo是SpringCloud中关于服务调用的一种解决方案(服务治理)

10、zk集群挂掉,发布者和订阅者还能通信吗,若是发布者呢

可以,启动dubbo容器时,消费者会去zookeeper拉取注册的发布者的信息,进行本地缓存,调用时以负载均衡策略,从本地获取某一台机器,但zookeeper挂掉后,后续新的生产者,无法被消费者调用

- 若服务发布者,无状态,则RPC调用失败后,会调用其他机器,后续路由选择时,不会再次选中该台机器
- 若服务发布者全部宕机、服务消费者无法使用、并且无限次重连、等待服务者恢复

11、为什么用 javassist 而不用 jdk 动态代理是

因为 javassist 快。

RPC和Dubbo的区别