

攀登:20:34:10

watcher 对象是针对每个节点的，临时的，用完即弃

答：对,它具有有一次性

马崇-java-上海-1 年:20:34:51

zkServer 如何知道 watch 有变化

答：zk 通过 watch 机制实现了发布/订阅模式.可以这么理解,假设 watch 里面包含了 zkClient 的 id,zkServer 发生了变化,watch 根据 zkClient 的 id 发送广播

攀登:20:35:20

事务呀

攀登:20:35:29

事务就是对节点的操作

赵柏杨:20:36:19

当该节点连续发生变化是不是监听不到

答：这里面会存在事件丢失的现象,watch 具有一次性,用完即弃,要再想监听,需要继续注册.

攀登:20:39:10

配置动动态维护，保证配置的灵活性吧

答:这是其中一个,让集群里面各个主机配置信息相同是首先要解决的,其次才是动静态.

攀登:20:50:51

这个和业务相关的

攀登:21:02:53

保证可用行 A

攀登:21:03:11

可用性

攀登:21:06:08

没有服务使用者?

答:这张图的内容跟消费者没关系.在上一张图中,消费者从节点里面读取信息,根据逗号分隔取出集群信息后就可以做负载均衡.

谢尊锦:21:09:08

推拉结合

谢尊锦:21:11:49

watch

Reythor 雷:21:12:13

临时

谢尊锦:21:12:27

会话

余爽:21:12:30

生命周期

攀登:21:12:32

读完就删?

谢尊锦:21:14:17

这就是推

黄欣健:21:14:58

观察者

吕伟明:21:26:16

最快的一个

吕伟明:21:27:18

临时

攀登:21:27:18

临时节点

余爽:21:27:20

临时

湮汐:21:27:22

临时

程宇:21:27:28

临时

攀登:21:27:29

挂了可以再选举

答: 很正确

攀登:21:28:20

watcher 么

赵柏杨:21:28:23

Watch

吕伟明:21:30:30

创建节点

湮汐:21:31:59

宕机了不知道

xxzx_3910730:21:32:40

1 唯一约束

湮汐:21:36:58

master 是不是还要有一个线程（定时任务）去监控自己是否和 zk 的连接有没有断开？如果没有这个线程去监控，就会造成 master 和 zk 网络断开了，但是 master 并不知道自己断了，并不知道主节点已经被替换了？

Reythor 雷:21:39:03

master 节点在哪里，不就是 zk 中的一个节点吗

soso-李卓:21:41:47

网络断了 会有事件的吧

答：网络断了,所有的会话都小时了,事件通知也发不出去了.

湮汐:21:47:46

有点像 离线数仓

吕伟明:21:49:00

集群

赵柏杨:21:49:56

这样会造成数据库连接池紧张吗

答：不会,有协调服务者,挂掉一个顶上去一个,对用户来说感知不到的.

马崇-java-上海-1 年:21:51:41

Binlog

攀登:21:51:44

binlog

赵柏杨:21:51:48

binglog

马崇-java-上海-1 年:21:52:11

我晕了

攀登:21:53:55

实例

攀登:21:54:19

就创建临时节点

攀登:21:58:32

watcher 机制 吊啊

攀登:22:01:21

replicator 宕机恢复后，怎么个流程？自动变为 standby？

答：流程就是恢复后,又创建个临时节点,编号是3不是1,然后触发 instances 的执行,instances 的执行触发协调者,协调者把数据读过来后,一个 running 状态一个 standby,接着再操作 status,具体怎么操作 status 是看你的代码怎么写

吕伟明:22:02:17

临时顺序节点

吕伟明:22:02:22

递增的

攀登:22:02:22

3

冰衫袭仪:22:02:34

那他之前的状态是 running，就是会不会短暂的存在两个 running 状态的

答：看你的代码怎么写的,系统怎么设计的

任献良:22:03:07

取小的

赵柏杨:22:03:20

当 mysql 数据发生变化时 instance 中数据发生变化，如果 mysql 变化频率太快 会不会造成数据同步不全，wachermanger 还没有重新创建

答: mysql 数据发生变化和我们的 zk 没有任何关系,zk 只和 replicator 有关系

冰衫袭仪:22:05:42

这个只是调节 replicator 发热

冰衫袭仪:22:05:45

的

赵柏杨:22:06:02

什么情况下 触发的复制

答:只要变成 running 状态了就开始复制

攀登:22:11:59

临时

吕伟明:22:11:59

临时

马德成:22:12:06

临时

吕伟明:22:12:40

永久

湮汐:22:12:40

持久

攀登:22:12:49

持久

马德成:22:12:51

非临时

余爽:22:12:56

只能是持久

答:说的很正确

吕伟明:22:13:20

叶子节点才能临时

杨腾飞:22:15:08

再见临时节点

湮汐:22:15:08

重新来一组临时节点

谢尊锦:22:15:14

再建个临时

攀登:22:15:34

建立同级的临时节点

马德成:22:15:52

感知列表不存在了

攀登:22:17:20

列表变更 watcher

马德成:22:29:18

有点类似 mysql 的版本控制

杨腾飞:22:29:51

阻塞到啥时候呢

谢尊锦:22:30:15

锁怎么续期?

杨腾飞:22:30:16

等到其他锁释放再通知 watcher

任献良:22:31:16

2

Free3610:22:33:19

是临时的顺序?

冰衫袭仪:22:33:57

上一个回调阻塞着, 下一个回调能调吗

答: 回调方法没有阻塞,是操作数据库的线程阻塞了.

冰衫袭仪:22:35:32

越往后收到的回调越多

谢尊锦:22:35:35

惊群

任献良:22:36:20

没有

杨腾飞:22:37:03

触发排队列表的数据结构可以考虑队列

马德成:22:37:41

惊群是啥

答: nginx 的录播内有讲. 一带多效应

谢尊锦:22:40:23

监听把自己堵了的最近那个

谢尊锦:22:43:47

不兼容的最近那个

杨腾飞:22:44:35

只有写才监听最近节点，读直接获取全部节点？

赵柏杨:22:45:08

3

任献良:22:45:26

3

吕伟明:22:45:27

3

final 兔子:22:46:22

3 号写操作，1，2 读操作，给 2 号加监听，1，2 操作完，并发操作可能存在 2 先删除了，1 还存在的情况吧，加了 2 号删除监听，那么进行 3 操作，但是 1 还存在。这不是有问题么

Free3610:22:46:31

1

冰衫袭仪:22:47:42

不是最小的

final 兔子:22:47:49

是这意思

马德成:22:47:52

4 都给 3 加了监听，5 还给 3 加，不会有问题么？

谢尊锦:22:47:57

触发后再检查一下

final 兔子:22:48:01

对的

余爽:22:48:13

回调来解决

答: 回答的很正确

final 兔子:22:48:24

我想知道你的方案

冰衫袭仪:22:48:58

写操作每次都要检查下是否最小

答: 对的

final 兔子:22:50:08

1

赵柏杨:22:50:36

如果判断最小时, 1 突然断掉了恩

答: 其实无所谓了, 那就不注册了, 自己就是最小节点

赵柏杨:22:50:57

还没有注册 watcher

冰衫袭仪:22:53:04

2 节点没了触发回调的时候 1 节点还在, 正在处理回调的时候 1 挂了, 新的 watcher 还能没注册

余爽:22:55:33

如果 watcher 注册失败, 客户端再执行回调就行了

冰衫袭仪:22:56:09

这是说的上一个

冰衫袭仪:22:56:20

就是分布式锁的

赵柏杨:22:56:22

他说的分布式锁那个

赵柏杨:22:57:11

注册失败 在进行判断 恩

冰衫袭仪:22:57:45

这跟注册失败没关系啊

谢尊锦:22:57:47

Mapreduce

冰衫袭仪:23:00:29

老是

冰衫袭仪:23:00:34

就上面那个

冰衫袭仪:23:00:38

老师

冰衫袭仪:23:00:48

2 节点没了触发回调的时候 1 节点还在，正在处理回调的时候 1 挂了，新的 watcher 还能没注册

答：要注册的那个节点不存了的话,会报异常,捕获异常后,再读子节点列表,发现自己是最小的了

冰衫袭仪:23:01:00

1 2 读，3 写的

冰衫袭仪:23:01:23

说的是 3 的会丢奥

冰衫袭仪:23:01:26

3

冰衫袭仪:23:02:04

说的是 3 的回调

final 兔子:23:02:34

他意思是后面没有触发 3 执行的机会了

谢尊锦:23:03:00

watch 不存在的节点，会怎么样？

final 兔子:23:03:30

捕获 watcher 注册异常从新处理就行了

冰衫袭仪:23:03:31

明白了，谢谢