er是集群搭建的时候,不管client连接的是那个zookeepe 具有简单、健壮、良好的性能,如果消息m被到一台额务器接受,那么它将被 所有的服务器接受。 Zookeepring至个場所在一个計測時期間的技術能夠最初的整新信息。或 者服务級名效的信息,但由于种域影響等因。Zookeepring就是用个各 户域能即并将规则新效能。如果需要能效此,如果或是能够起去的调用 为个以同工证据则则 相创或者关关的。lent不得干预快速的clent的请求,使得每个clent都能有效 的等待。 包括全国有序和偏原两种: 全国有序是指如果在一台服务器上消息。在消息也 前发布,则在所有Server上消息。邮路在消息协助被发布:偏身是指如果一个 消息与在消息。后被同一个发送者发布。a必将排在b前面 树干 在我们创建的每个zookeeper实例中都默认会有一个跟目录/ 当我们下面节点有数据可以成为树枝,而下面的节点可以称为叶子,叶子狼树 树枝和叶子 校是相互的 /Server1 /Configuration /GroupMembers /Member1 /Member2 /Apps /App3 /SubApp1 当ら東京都市政策を主えるが、東京都市内域が正常を作品、例の、加密を 戸場前所でするいまで、1990年に、1990年に関係了ののです。日本社会主義を表 加速(motor 等ーの定す。2008年に、東京教会主義を表 対象(motor 等ーの定す。2008年に再発が近れのです。日本教会 対象(motor 等ーの定す。2008年に再発が近れのです。日本教会 日本教会と対象が未成 2008年の子学の構造的が表現。由予報のでは、日本教会と主義を 所以直接审样和希可能不会成功地就这名户端。直视哪件是特定发生至极线 60、Zookeeper 本身提供了顺序保证(ordering guzanatee)。即客户能只有 他先到到了蓝版事件后。才他能到那些行所设置监视的四位总是于了张代点 client will never see a change for which it has set a watch until it first sees the watch event),网络延迟或者其他因素可能导致不同的客户端不不 同的的到路斯坦一位即哪样,但是不同的客户物所重要的一切具有一数的原 (被设置 watch 的数据) The data for which the watch was set Follower主要有四个功能:

1. 向Leader发送请求(PING消息、REQUEST消息、ACK消息、REVALIDATE消息):

1. 原权ALIDATE消息):

1. 原权Clent的游泳,如果为申请求,发送他Leader进行投票。

1. 接收Clent的游泳,如果为申请求,发送他Leader进行投票。

1. 接收Clent的游泳,如果为申请求,发送他Leader进行投票。

1. 从EGICIENT的流头,如果为申请求,发送他Leader消息。

1. PING消息:

2. PROPOSAL调息: Leader发起的继承、要求Follower投票。

2. PROPOSAL调息: Leader发起的继承、要求Follower投票。

3. COMMIT消息: 服务报告影告、火炬器的信息。

5. REVALIDATE消息: 据则由产规值

5. REVALIDATE消息: 据则由产规值

6. SYNC消息: 逐即下的流量的介息,次行消息也是的介息的形式,从分消息的影响。