



淘宝mysql数据库高可用的设计实现-TMHA

穆公(朱金清)

mugong.zjq@taobao.com

微博: 淘穆公

阿里DBA团队博客: http://www.taobaodba.com/



大纲



- MySQL高可用的难题
- TMHA的整体设计
- TMHA如何实现异常切换
- TMHA如何保证数据一致性
- TMHA如何实现自动切换
- TMHA如何解决主备库延迟
- 总结



背景



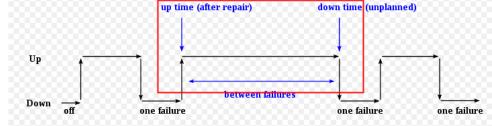
- 互联网应用以普通的PC服务器为主
- 免费的开源软件: Linux平台、MySQL

- MySQL数据库的主要问题
 - 主库单点问题
 - 通过业务功能的写入主库通常只能有1个
 - 除非应用程序自己完成容灾



背景-可靠性衡量





Time Between Failures = { down time - up time}

- 可靠性指标MTBF
 - Mean Time between failures
- 1million hours的含义
 - 10,000台服务器同时运行100小时就会坏一台
- 服务器主要部件MTBF
 - 主板、CPU、硬盘 1million hours (厂家标称值)
 - 内存 4million hours(8根内存~1million hours)
- 整体的MTBF~1million/4=250000h~1万天
 - 年故障率约2%-4%

故障率较高



MySQL常用容灾方案—复制。

Master:

- ●数据发生改变
- ●记录变化

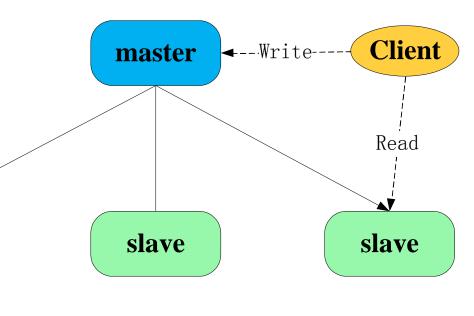
Slave:

●获取master的改变

slave

●同步这些变化

Binary-log



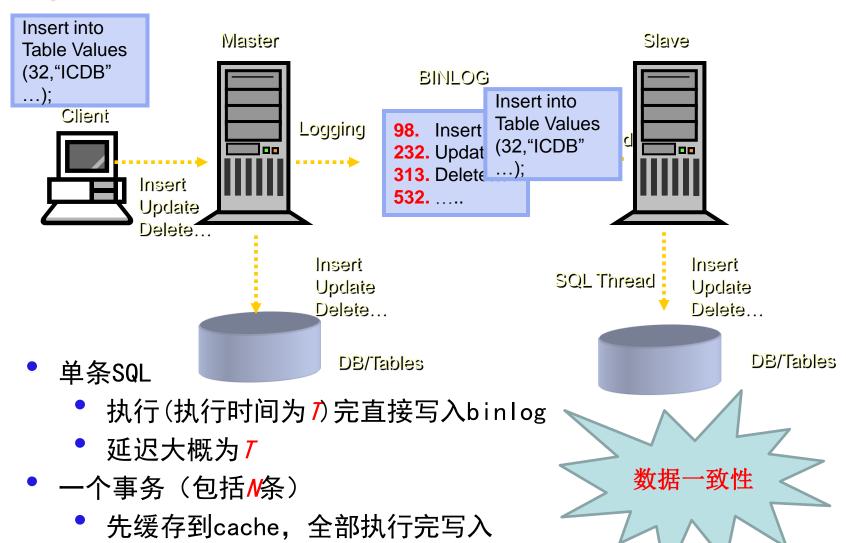




延迟为NT

MySQL复制的演示、延迟







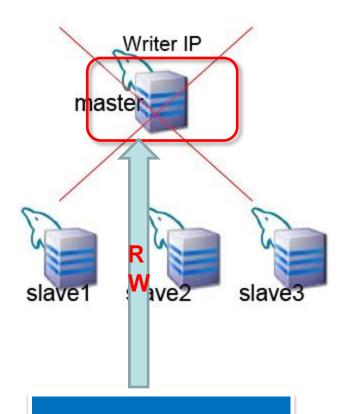
背景—mysql切换



- master挂了,如何?
 - 选择新的主库
 - 通知应用切换
 - master恢复之后,如何同步

• 着重问题:

- 故障是存在的
- MS数据的一致性保证
- -新主库的选举/应用程序感知



Client(Jboss/tomcat)





大纲



- MySQL高可用的难题
- TMHA的整体设计
- TMHA如何实现异常切换
- TMHA如何保证数据一致性
- TMHA如何实现自动切换
- TMHA如何解决主备库延迟
- 总结



对应用透明的常用方法

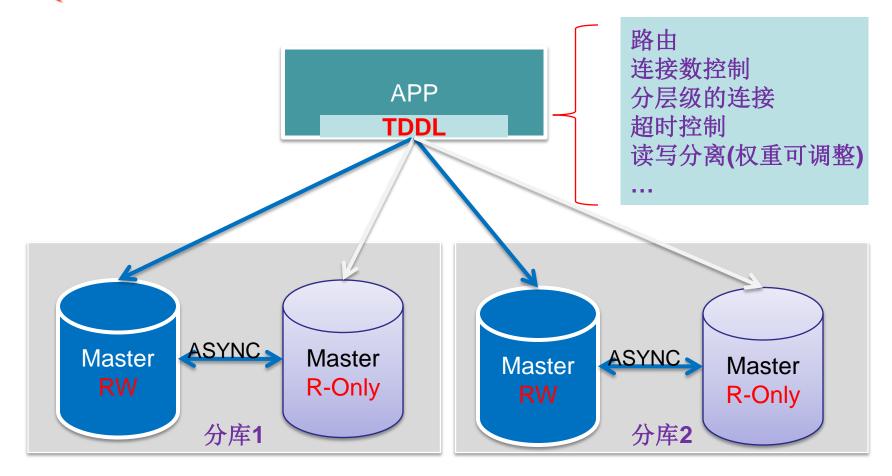


- Master采用虚IP的方式
 - -前提: 备库与主库在同一网段
 - 阿里云的RDS、云聊PHPWind [1]
 - 腾讯的CDB^[2]
- DB对外的接口是DNS
 - 优势: 备库与主库可以在不同机房
 - -缺点:受限于DNS,若DNS故障,服务不可用
- MHA^[3]: 多个从库之间选择一个主库
 - [1] http://app.phpwind.com/
 - [2] http://wiki.opensns.qq.com/wiki/CDB
 - [3] http://code.google.com/p/mysql-master-ha



分布式数据中间层(TDDL)



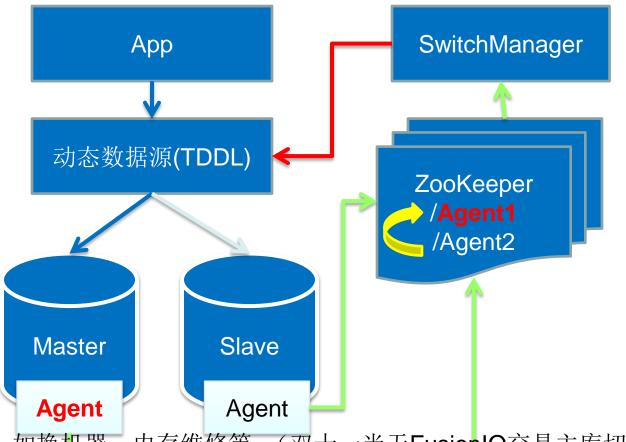


- 1. Master和Master-Readonly的mysql部署在不同机房
- 2. 异步复制,有数据延迟
- 3. 分库分表



TMHA(master HA)整体架构





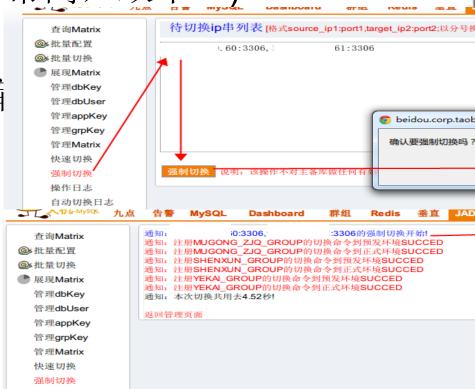
- A) 维护切换,如换机器、内存维修等 (双十一当天FusionIO交易主库切换)
- B) 异常切换:
- 1) master异常挂掉,zookeeper的agent1结点消失(如果网络,zk感知)
- 2) agent2得知watcher事件,记录异常,创建异常结点
- 3) SwitchManager获取最新的异常结点,再次确认是否异常
- 4) 异常,推送tddl配置,将新主库read-only置为false,即新主库可写



切换类型



- 切换类型
 - 正常切换 (机器维修、扩容等)
 - 强制切换 (主库load非常高,双十一)
 - 自动切换
 - 批量切换 (16、32套戽





大纲



- MySQL高可用的难题
- TMHA的整体设计
- TMHA如何实现异常切换
- TMHA如何保证数据一致性
- TMHA如何实现自动切换
- TMHA如何解决主备库延迟
- 总结



分布式系统的异常检测思路

- Paxos: 一半机器存活即可
- 实践中,常用master + lease来提高效率

- 分布式系统协调服务
 - Chubby (Google: Bigtable, MapReduce)
 - Zookeeper (Yahoo!: hbase, hadoop子项目)
- [1] The Chubby lock service for loosely-coupled distributed systems (google论文)
- [2] http://nosql-wiki.org/wiki/bin/view/Main/ThePartTimeParliament
- [3] http://hadoop.apache.org/zookeeper
- [4] PaxosLease: PaxosLease: Diskless Paxos for Leases



主库选举的检测逻辑

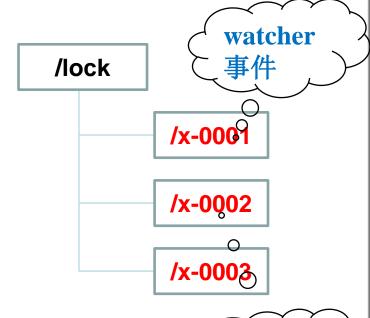


watcher

事件

· 主库切换选举 (zk实现写锁)

- 每个mysql的客户端对应一个节点
- 主库对应的节点为第一个节点
- 若主库挂了,节点消失
- 发起选举,只有一个节点获得lock 即成为新主库



- 1. 初始化阶段: 创建/transfer服务节点
- 2. 创建lock子节点, zoo_create("/locks/x-", SEQUENCE|EPHEMERAL)
- 3. zoo_get_child("/lock", NULL) //不设置watcher
- 4. 若当前client的id(序列的id)是当前最小的节点,则获得锁,退出
- 5. 否则, zoo_wexists(last child before id, watcher)
 - a) 若id不存在,则返回第3步
 - b) 等待watcher的触发



切换部署及使用场景



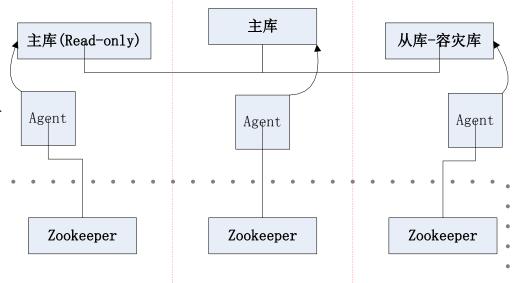
- 优势
 - 备库与主库不同机房
 - 不受限于DNS

A机房

B机房

C机房

- 场景: 三个机房
 - -zk部署在三个机房
 - mysql:agent=1:1



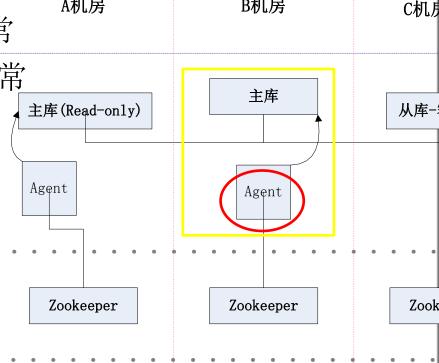


主库切换的触发条件

A机房



- agent异常
 - a1:agent异常退出
 - a2:agent与mysql的通信异常
 - a3:agent与zk之间的网络异常
 - a4:机器死机
- mysql数据库
 - m1:访问异常
 - m2:机器死机(同a4)
 - m3:机器的网络异常(同a3):
 - m4:所在的整个机房down掉

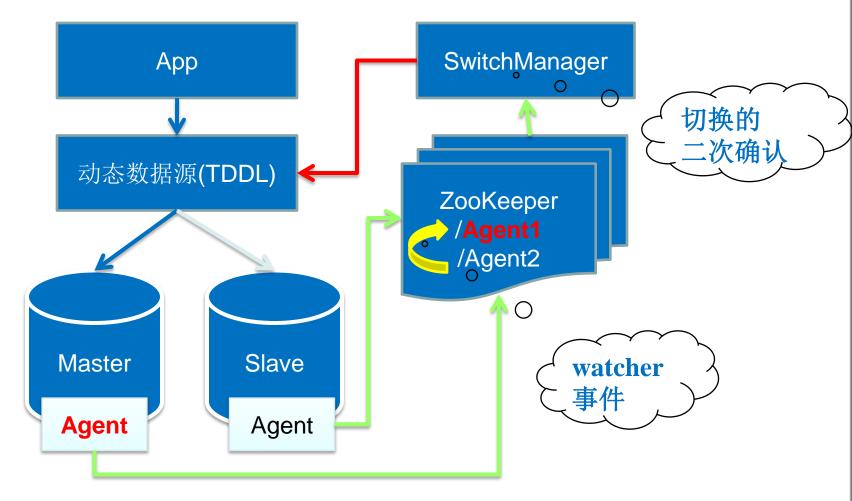


B机房



触发条件的抽象化、程序化





- 1. 所有条件的表现都是/Agent1结点消失
 - mysql异常,agent1主动删除结点
 - > zk/网络异常,达到zk的超时后消失
- 2. Agent2得到Agent1消失的事件(zookeeper的Watcher机制)



大纲

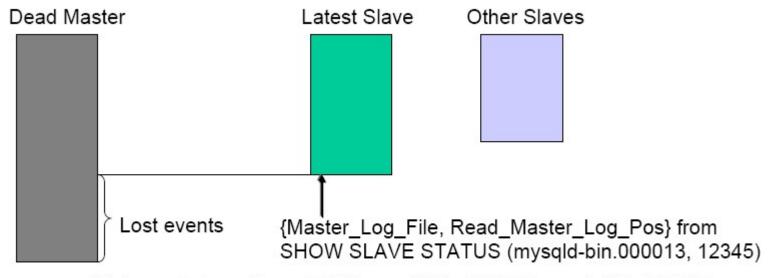


- MySQL高可用的难题
- TMHA的整体设计
- TMHA如何实现异常切换
- TMHA如何保证数据一致性
- TMHA如何实现自动切换
- TMHA如何解决主备库延迟
- 总结



一致性—可能丢失的数据





mysqlbinlog --start-position=12345 mysqld-bin.000013 mysqld-bin.000014....

- 挂掉的master的binlog能否获取到 (记做 Δ 1)
- Slave机器上的relay-log损坏(记做Δ2)
- 简称delta(Δ)

REF: http://code.google.com/p/mysql-master-ha/



Δ2的回补策略

Relay Log Pos



- Slave的relay-log损坏
 - -判断Exec/Read的pos
 - 若不相等可能有丢失

- 处理方案:
 - reset slave/change ma
 - relay-log重新获取即可

```
Exec_Master_Log_Pos
  (Current slave1's data)
[user@slave1] mysqlbinlog mysqld-relay-bin.003300
# at 91807
#110207 15:43:42 server id 1384 end log pos 101719
Xid = 12951490655
COMMI7/*!*/:
# at 91835
#110207 15:43:42 server id 1384 end log pos 101764
Query thread id=1784 exec time=0
                                      error code=0
SET TIMESTAMP=1297061022/*!*/:
BEGIN
/*!*/:
# at 91910
#110207 15:43:42 server id 1384 end log pos 102067
Query thread id=1784 exec time=0
                                     verror code=0
SET TIMESTAMP=1297061022/*!*/:
update.
/*!*/:
(EOF)
```

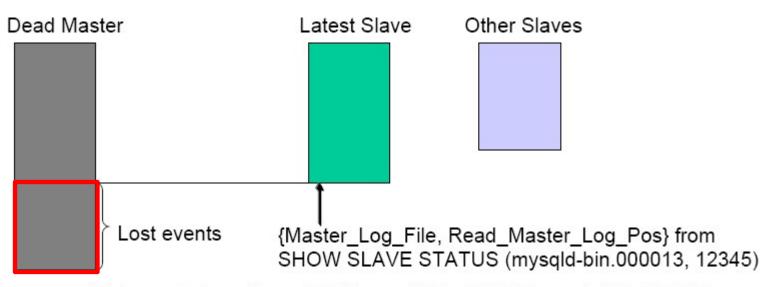
Read_Master_Log_Pos



Δ1的处理策略



- 需要根据决策来决定
 - Dead主库起来, **Δ1继续同步**,不切换
 - -切换, Dead主库起来,主库回滚Δ1



mysqlbinlog --start-position=12345 mysqld-bin.000013 mysqld-bin.000014....



Δ1的处理策略-回滚



· 回滚宕机主库日志(必须是row模式)

```
Dead Master
                                Latest Slave
                                                  Other Slaves
           Lost events
                             {Master_Log_File, Read_Master_Log_Pos} from
                             SHOW SLAVE STATUS (mysgld-bin.000013, 12345)
#120214 17:02:50 server id 54 end_log_pos 659 Table_map: `test`.`ma` mapped to number 33
#120214 17:02:50 server id 54 end_log_pos 703 Write_rows: table id 33 flags: STMT_END_F
    INSERT INTO test.ma
### SET
        @1=10
     INSERT INTO test.ma
        @1=20
     INSERT INTO test.ma
     SET
       @1 = 30
```

逆sql:

DELETE FROM test.ma WHERE id=10;

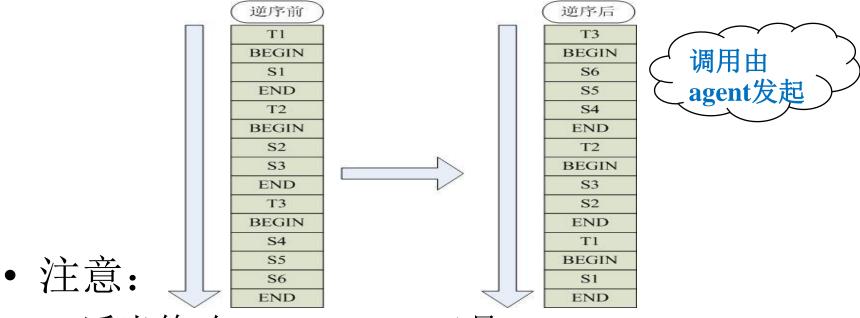


Δ1回滚的原理(rollback.pl) 🍝



0

• 倒置binlog中所有SQL顺序,保证逻辑相反



- 适当修改mysqlbinlog工具
- 双字节,第一个字节超过7F,第二个字节为5C
- URL: http://www.taobaodba.com/html/1520 binlog-to-recover.html



Δ1回滚的使用场景



- 回滚Dead Master与新的主库一致(同步)
- 误删除的数据回滚 (表级别、数据库级别)
 - 主库做了一个delete、update的数据(row模式)
 - INSERT INTO test.ma(id) values (10);

```
/*!*/;
# at 944
# at 985
#120214 17:04:08 server id 54 end_log_pos 839 Table_map: `test`.`ma` mapped to number 33
#120214 17:04:08 server id 54 end_log_pos 883 Delete_rows: table id 33 flags: STMT_END_F
### DELETE FROM test.ma
#### WHERE
#### DELETE FROM test.ma
#### WHERE
#### 01=20
#### DELETE FROM test.ma
#### WHERE
#### WHERE
#### 01=30
```



大纲

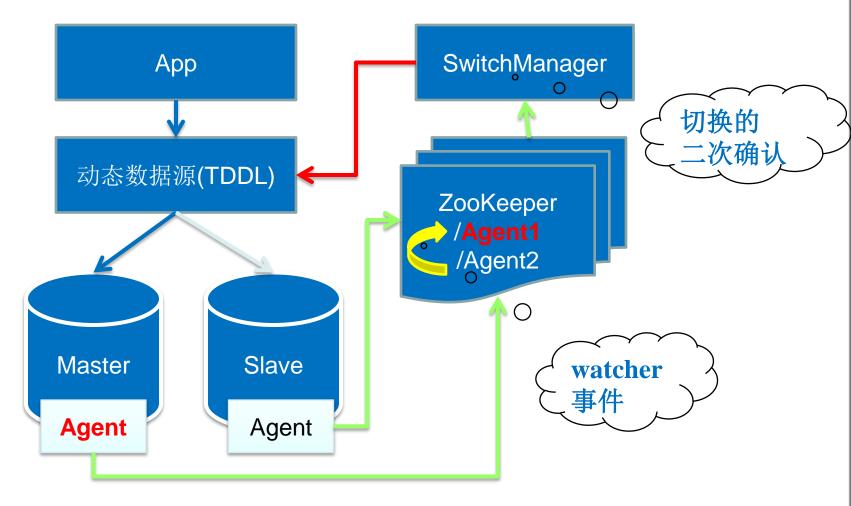


- MySQL高可用的难题
- TMHA的整体设计
- TMHA如何实现异常切换
- TMHA如何保证数据一致性
- TMHA如何实现自动切换
- TMHA如何解决主备库延迟
- 总结



自动切换(配置白名单即可)





- 1. OS、ping、mysql ping、mysql 读写自动判断即可
- 2. 配置白名单: 在白名单里面的列表都可以自动切换(这一块是在SwitchManager里面控制)



大纲



- MySQL高可用的难题
- TMHA的整体设计
- TMHA如何实现异常切换
- TMHA如何保证数据一致性
- TMHA如何实现自动切换
- TMHA如何解决主备库延迟
- 总结

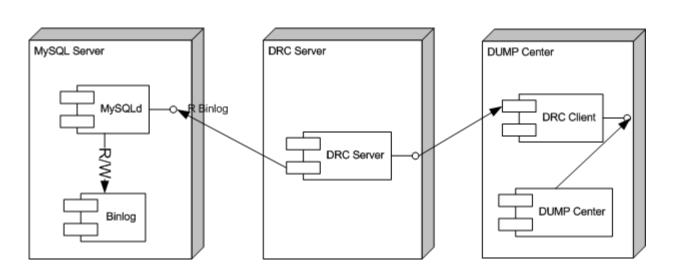
数据复制中心(DRC)

强一致

低延迟

高可用

- 架构图
 - 多线程写入目的端mysql等
 - 支持事务、dump给商品搜索



URL: http://www.taobaodba.com/html/772 data replication center.html



大纲



- MySQL高可用的难题
- TMHA的整体设计
- TMHA如何实现异常切换
- TMHA如何保证数据一致性
- TMHA如何实现自动切换
- TMHA如何解决主备库延迟
- 总结



总结



- 通过zookeeper实现配置的集中管理
- 数据一致性、read-only设置显得尤为重要

• 故障切换 + APP切换 + 人工/自动切换兼容



zk的监控改进



- 4-letter monitoring (mntr) / ganglia监控
- Taokeeper (中间件团队提供)

URL: http://zookeeper.apache.org/doc/r3.3.3/zookeeperJMX.html



4-letter monitoring



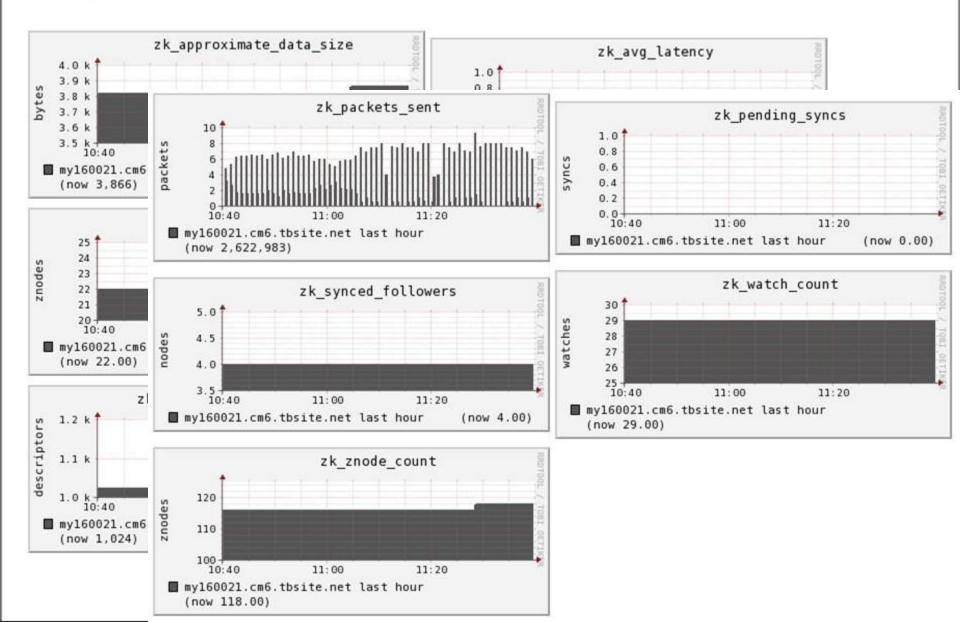
- 版本3.3.3需要添加patch-744方可(ant编译)
- 版本3.4自动支持(另外, 3.4引入observer)

```
[mugong.zjq@v031061 bin]$ echo'mntr' | nc localhost 2182
                3.3.3--1, built on 05/07/2011 12:31 GMT
zk version
zk avg latency
zk max latency
                                     [mugong.zjq@v031061 bin]$ echo 'mntr' | nc localhost 2183
zk min latency 0
                                     zk version
                                                    3. 3. 3--1, built on 05/07/2011 12:31 GMT
zk packets received
                        684721
                                     zk avg latency
zk packets sent 684720
                                     zk max latency 26
zk outstanding requests 0
                                     zk min latency
zk server state leader
                                                           311984
                                     zk packets received
zk znode count 8
                                     zk packets sent 311983
zk watch count 1
                                     zk outstanding requests 0
zk ephemerals count
                                     zk server state follower
zk approximate data size
                                157
                                     zk znode count 8
zk open file descriptor count
                                26
                                1024 zk watch count 1
zk max file descriptor count
                                     zk ephemerals count
zk followers
                                     zk approximate data size
                                                                    157
zk synced followers
                                     zk open file descriptor count
                                                                    23
zk pending syncs
                                     zk max file descriptor count
                                                                    1024
[mugong.zjq@v031061 bin]$
```



Ganglia监控







Taokeeper监控



™ Monitor

□集群配置

口集群监控

口机器监控

口报警设置

▼Admin

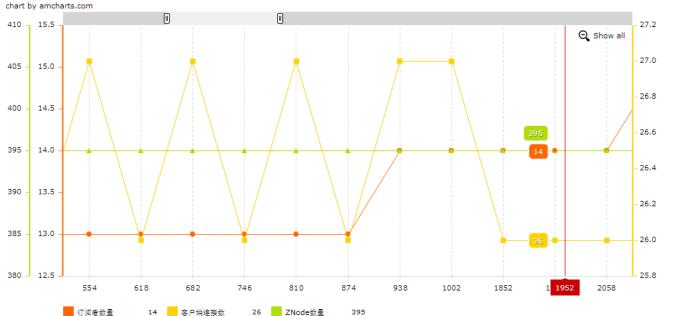
□报警开关

口系统设置

ZooKeeper集群状态 更新时间: 2012-12-01 00:51:03 加入监控

mysql_Auto_Transfer v zk monitoring of mysql auto transfer

Node IP		Role	连接数	Watch数	Watched /Total Path	数据里 Sent/Received	状态	节点自检状态	查看趋势
	72	F	37🔍	14 🔍	12/396	17135123/17099785	۹,	ОК	۹,
	2	F	42🔍	20🔍	20/396	21916825/21876096	Q	ок	٩
	1	L	32🔍	14🔍	14/396	13852568/13851712	Q	ок	۹,
	5	F	21🔍	11🔍	11/396	9655666/9660691	Q	ок	٩
								Checking	







Q&A

微博: 淘穆公

http://www.weibo.com/suinking

Email: <u>mugong.zjq@taobao.com</u>

REF:

http://www.slideshare.net/suinking/v20-9043338

http://www.suinking.net/?p=32

