

SequeMedia







MongoDB在58同城的应用实践@孙玄@58

DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016



关于我

- ₩ 58同城高级系统架构师
- ☆ 公司技术委员架构组主任
- ₩ 即时通讯、转转、C2C技术负责人
- ☆ 前百度高级工程师
- ₩ 代表58同城对外交流
 - QCon
 - SDCC
 - DTCC
 - Top100
 - 程序员
 - UPYUN
 - TINGYUN
 - _



DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016

代表58对外交流

₩ Qcon(全球软件开发大会)

₩ SDCC(中国开发者大会)

ϔ Top100(全球案例研究峰会)

☆ DTCC(中国数据库技术大会)

《程序员》撰稿2次

₩ 58技术发展这10年[计划中]









【在线视频】编译实战--讲解编译

京东智能机器人JIMI的架构改造及

基于Mirantis OpenStack和原生

DockerT自创建容器化应用程序

器、链接器的完整开发过程

本文详细讲述58同城高性能移动Push推送平台架构演进的三

Swarm和Mesos排序。定均經開

Swarm fil Macoc 即成场市一所用制的

推荐服务: C币总统 博弈专栏 精品价值

推荐专区: 华为AnyOffice开发大赛 华为企业云 华为

开发者专区 Qualcomm开发 IBM 新兴技

术大学 英特尔 软件 PowerLinux 技术社区

IBM软件管源中心 异构开发 腾讯云

All Products Pack TeamCity Xamarin

教件商城: JIRA Software Confluence IntelliJ IDEA





DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016



OutLine

- ₩ MongoDB在58同城的使用情况
- ₩ 为什么要使用MongoDB
- MongoDB在58同城的架构设计与实践
- 對针对业务场景我们在MongoDB中如何设计库和表
- ☆ 数据量增大和业务并发,我们遇到典型问题及其解决方案
- ₩ MongoDB如何监控

DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016



MongoDB在58同城的使用情况

₩ 使用业务线

- 58帮帮
- 58交友
- 58招聘
- 58信息质量
- 58测试
- 赶集
- 58英才
- _





DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016



为什么要使用MongoDB



- Scalable & High Availability
 - Master-Slave
 - Replic Set
- High-performace
 - MMAP
 - Persistent
 - Cache
 - 数据一致性
- Rich Querying
- Full Index Support
- Auto-Sharding

₩ What?

- 事务性要求低
- 高访问量
- 垂直业务扩展

DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016



为什么要使用MongoDB

How?

- free schema
 - schema(简化应用使用)
 - 真的FREE吗?
 - 重复的Schema
 - ALL Schema
 - 如何应对?
 - 减少字段名
 - 数据存储压缩
- Auto-sharding
 - 库级sharding
 - Collection sharding
 - 手动sharding(切分大文档)
- 内嵌文档
 - 自然、高效
 - 更多重复数据、反规范化
 - RDBMS表拆分
 - 类RDBMS处理
 - 字段名尽可能短小,上层做映射
- 自动生成 id
 - 默认有(12个字节)
 - 存储空间大
 - 业务层客户端生成
 - 减少MongoDB服务端开销
- ...

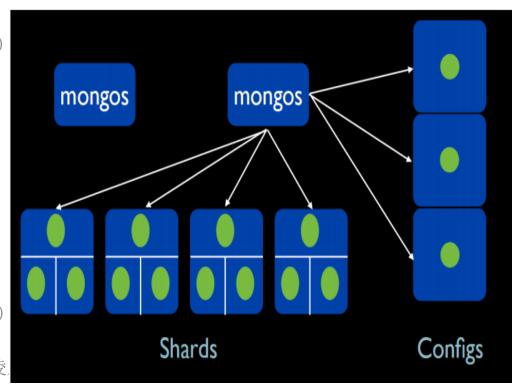
DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016



MongoDB在58同城的架构设计与实践

₩ MongoDB部署

- Replica Set + Sharding
 - Shard Server (Replica Set)
 - Config Server (n)
 - Route Server (n)
 - Arbiter Server (n)
 - 增加Shard Server
 - · RS内部增减
 - 读写分离
 - 故障转移
 - 库级sharding(move primary)
 - 表级手动sharding
 - auto-sharding(指定时间段凌,



DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016



针对业务场景我们在MongoDB中如何设计库和表

- Auto-Sharding is not that Reliable
 - Why?
 - Sharding key
 - 单一key分片不均衡
 - 复合key性能消耗
 - Count值计算不准确
 - Chunk移动过程,计算可能偏大
 - Balancer的稳定性&智能性
 - Sharding发生的时间不确定性
 - 指定Sharding迁移时间



DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016



针对业务场景我们在MongoDB中如何设计库和表

₩ 我们如何设计库?

- 线上环境禁用Auto-Sharding
- 开启数据级别分片
 - db. runCommand({ "enablesharding": "im"});
- 特定库指定到某一固定分片上
 - db.runCommand({movePrimary: "im", to: "sharding1"});
- 保证数据无迁移稳定
- 避免Auto-Sharding带来的问题
- 完全可控
- 效果好

DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016



针对业务场景我们在MongoDB中如何设计库和表

我们如何设计库?

- 库设计
 - 对业务增长情况要要求
 - 目前是什么量级
 - 半年~一年是什么量级
- 库分片
 - Sharding分片数量
- 容量规划的关键原则
 - Memory > Index + Hot Data
 - · 索引+热数据要全部加载到内存(MMAP)
 - MongoDB的高性能

2016中国数据库技术大会 DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016



针对业务场景我们在MongoDB中如何设计库和表

我们如何设计库?

- 如何设计频繁更新删除记录的collection
 - · MongoDB的数据库是按文件来存储的
 - 例如: db1下的所有collection都放在一组文件内db1.0, db1.1, db1.2, db1.3…
 - 将频繁更新删除的表放在一个独立的数据库下,将会减少碎片,并提高性能
- 单库单表绝对不是最好的选择
 - 原因有三:
 - 表越多,映射文件越多,从MongoDB的内存管理方式来看,浪费越多
 - 同理,表越多,回写和读取的时候,无法合并I0资源,大量的随机I0对传统硬盘是致命的
 - 单表数据量大,索引占用高,更新和读取速度慢

- Local库

- Local库主要存放oplog, oplog同样是要消耗内存的
- · 选择一个合适的oplog值,很重要
- 高插入高更新,并带有延时从库的副本集需要一个较大的oplog值(比如20G)
- 如果没有延时从库,则可以适当放小oplog值

DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016



针对业务场景我们在MongoDB中如何设计库和表

₩ 我们如何设计表?

- RDBMS与MongoDB
 - 数据库、表/集合、行/文档
 - 三范式与嵌套
- 举例"人"描述
 - RDBMS (People , Address)
 - MongoDB (People)

| | M _€ | 男。 | 1 धर् | ID ⁶ | + |
|---|----------------|----|-------|-----------------|---|
| l | φ | 4 | | | + |

Address:

| 住址₽ | 国家₽ | 城市↩ | 街道ℴ | ç |
|-----|-----|-----|---------------|----|
| IDφ | 中国 | 北京₽ | 朝阳区北苑路 108 号↩ | ته |
| ₽ | ₽ | ₽ | ₽ | ç |

DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016



针对业务场景我们在MongoDB中如何设计库和表

- ₩ 我们如何设计表?
 - _ 一对一
 - IM用户信息表
 - 用户uid、用户登录名、用户昵称、用户签名
 - 类RDBMS设计
 - 一张用户信息表
 - {uid:XX, loginname:XX, nickname:XX, sign:XX}
 - uid实际上为_id 主键

DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016



针对业务场景我们在MongoDB中如何设计库和表

₩ 我们如何设计表?

- 一对多
 - 用户在线消息表
 - 一个人可以收很多条消息
 - 典型的一对多
 - 如何设计
 - 类RDBMS
 - {uid, msg, msg_content}
 - 123, 1, 你好
 - 123, 2, 在吗
 - MongoDB嵌套
 - {uid:XX, msg:{[{msgid:1, msg_content:你好}, {msgid:2, msg_content:在吗}]}}
 - 嵌套更自然、更新不方便、单条16MB的限制
 - RDBMS遵循范式、查询条件更灵活、扩展性高

DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016



针对业务场景我们在MongoDB中如何设计库和表

- ₩ 我们如何设计表?
 - 多对多
 - Team表&User表
 - 一个Team中有多个User
 - 一个User也可能属于多个Team
 - 典型的多对多关系
 - 如何设计
 - 类RDBMS(三张表)
 - » Team表
 - {teamid, teamname, ·····}
 - » User表
 - {userid, username, ·····}
 - » Relation表
 - {refid, userid, teamid}

DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016



针对业务场景我们在MongoDB中如何设计库和表

- ₩ 我们如何设计表?
 - 多对多
 - Team表&User表
 - 一个Team中有多个User
 - 一个User也可能属于多个Team
 - 典型的多对多关系
 - 如何设计
 - MongoDB嵌套(2个集合)
 - Team表
 - » {teamid, teamname, teammates:{[userid, userid, ·····]}
 - User表
 - » {useid, usename, teams: {[teamid, teamid,]}}
 - » {useid, usename}
 - 每次通过Team表中的teammates反查询得到teamid
 - Teammates需要建立索引

DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016





₩ 我们如何设计表?

- 单表数据量大如何Sharding?
 - Collection Sharding
 - 手动Sharding
 - 如何手动Sharding
 - 单表千万量级
 - 单ID查询key水平拆分表
 - 用户信息表
 - {uid, loginname, sign, ·····}
 - 按照uid水平拆分
 - » uid%64
 - 按照uid的查询
 - 可控、可靠
 - 避免了Auto-Sharding带来的不稳定因素

2016中国数据库技术大会 DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016





针对业务场景我们在MongoDB中如何设计库和表

- 党 我们如何设计表?
 - 单表数据量大如何Sharding?
 - · 混合ID查询
 - 商品表
 - » {uid, infoid, info, ·····}
 - infoid包含uid的信息(infoid最后8个bit, uid的最后8个bit)
 - infoid水平拆分
 - infoid%64
 - 按照uid的查询
 - 按照infoid的查询

DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016



数据量增大和业务并发, 遇到的问题及其解决方案

- ☆ 大量删除数据问题及其解决方案
 - 背景
 - · IM离线消息集合结构
 - 字段:
 - » msgid, fromuid, touid, msgcontent, timestamp, flag
 - » 其中touid为索引
 - » 其中flag表示离线消息是否已读取,0未读,1读取
 - 删除已经读取的离线消息
 - » db.collection.remove({ "flag" : 1});
 - » 命令非常简单
 - » 看似很容易就搞定了
 - » 5kw的数据条数
 - » 200G的存储空间

DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016



数据量增大和业务并发, 遇到的问题及其解决方案

☆ 大量删除数据问题及其解决方案

- 遇到问题
 - 晚上10点后部署删除
 - 早上7点还没删除完毕
 - 断续有报警
 - 从库延迟大
 - QPS/TPS很低
 - 业务无法响应

- 分析原因

- db.collection.remove({ "flag" : 1}};
- flag不是索引字段
- 全部扫描
- 删除速度很慢
- 冷数据和热数据swap,造成内存中全是冷数据,服务能力急剧下降

2016中国数据库技术大会 DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016





- ☆ 大量删除数据问题及其解决方案
 - 如何解决
 - 紧急方案
 - 找到正在执行的op
 - kill opid
 - 长期删除
 - 业务层优化
 - » 逻辑删除--》物理删除
 - 离线删除优化
 - » 每晚定时从库导出要删除的数据
 - » 通过脚本按照objectid的方式进行删除
 - » 删除速度可以控制
 - » 避免对线上服务影响

k@imtest removeOffline]\$ ls
484486 condition condition1 getCondition.sh msgid remove.sh

DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016



- ☆ 大量数据空洞问题及其解决方案
 - 遇到问题
 - 大量删除数据,MongoDB存在大量的数据空洞
 - 这些空洞数据也同时会加载到内存
 - 导致内存有效负荷低
 - 数据不断在swap
 - MongoDB数据库性能并没有明显提升
 - 怎么办?

DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016



- ☆ 大量数据空洞问题及其解决方案
 - 解决方案
 - MongoDB数据空间的分配是以DB为单位
 - 不是以Collection为单位的
 - 问题的关键是大量碎片无法利用
 - 碎片整理、空洞合并收缩
 - 怎么做?
 - 方案一
 - Online Compress
 - » Compact命令
 - db. yourCollection.runCommand("compact");
 - Collection级别压缩
 - 去除Collectoin所在文件碎片
 - 影响服务
 - 压缩效果差,不推荐使用

DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016



- ☆ 大量数据空洞问题及其解决方案
 - 方案二
 - 收缩数据库
 - 把已有的空洞数据, remove掉, 重新生成一份无空洞数据
 - 先预热从库
 - 把预热的从库提升为主库
 - 把之前主库的数据全部删除
 - 重新同步
 - 同步完成后, 预热此库
 - 把此库提升为主库
 - 完全无碎片
 - 收缩率100%
 - 持续时间长、投入维护成本高
 - 收缩过程单点存在一定风险
 - » Replic Set

DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016



- ☆ 大量数据空洞问题及其解决方案
 - 收缩数据库
 - 效果对比如下:
 - 收缩前85G存储文件,收缩后34G存储文件,节省了51G存储空间,大大提升了性能

```
PRIMARY> db.stats()
{
    "db" : "im",
    "collections" : 51,
    "objects" : 165533825,
    "avgObjSize" : 110.6034090132334,
    "dataSize" : 18308605352,
    "storageSize" : 29125885936,
    "numExtents" : 616,
    "indexes" : 91,
    "indexSize" : 11285251040,
    "fileSize" : 85791342592,
    "nsSizeMB" : 16,
    "ok" : 1
}
```

```
PRIMARY> db.stats();
{
    "db" : "im",
    "collections" : 51,
    "objects" : 165773954,
    "avgobjsize" : 110.62694982831863,
    "dataSize" : 18339066892,
    "storageSize" : 23068766208,
    "numExtents" : 553,
    "indexes" : 91,
    "indexSize" : 7031163776,
    "fileSize" : 34276900864,
    "nsSizeMB" : 16,
    "ok" : 1
}
```

DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016





如何监控MongoDB集群?

MongoDB集群监控

- mongosniff
- mongostat
- mongotop
- db. xxoostatus
- web控制台监控
- MMS
- 第三方监控
- _





如何监控MongoDB集群

- mongostat能监控什么,如何监控
 - mongostat
 - ./mongostat --host 127.0.0.1 --port 33333

| | | | DLV - STAV | 4- | | | | | | _ | | | | | | | |
|---------|--------|---------|------------|----------|----------|--------------|-------|------|--------|-------------|-----------|-------|-------|----------------|------------|------|----------|
| | | t bin]§ | ./mongos | | ost 127. | 0.0.1port | 33333 | | | | | | | | | | |
| connect | ed to: | 127.0.0 | 0.1:33333 | | | | | | | | | | | | | | |
| insert | query | update | delete ge | tmore co | mmand fl | ushes mapped | vsize | res | faults | locked % ic | lx miss % | qr qw | ar aw | netIn n | etOut | conn | time |
| 0 | Ö | . 0 | | | | 0 62.9g | | | | 0 | 0 | 0 0 | 0 0 | netIn n 62b | 1 k | 25 | 15:10:44 |
| 0 | 0 | 0 | | 0 | 1 | 0 62.9g | | | | 0 | 0 | 0 0 | 0 0 | 62b | 1 k | 25 | 15:10:45 |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 62.9g | 126a | 277m | 0 | 0 | 0 | 0 0 | 0 0 | 62b | | | 15:10:46 |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 62.9a | | | | 0 | 0 | 0 0 | 0 0 | 62b | | | 15:10:47 |
| | | | | | | | 5 | | | | | | | | | | |

- 字段说明
 - insert
 - » 每秒插入量
 - query
 - » 每秒查询量
 - update
 - » 每秒更新量
 - delete
 - » 每秒删除量

DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016







- mongostat
 - 字段说明
 - locked
 - » 加锁时间占操作时间百分比
 - faults
 - » 缺页中断数量
 - miss
 - » 索引miss的数量
 - qr | qw
 - » 客户端查询排队长度(读|写)
 - conn
 - » 当前连接数
 - ar aw
 - » 活跃客户端数量(读 写)
 - time
 - » 当前时间

DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016



如何监控MongoDB集群



- 经验实战
 - Locked, faults, miss, qr | qw
 - 值越小越好
 - 最好都为0
 - lokced最好不要超过10%
 - faults、miss原因
 - 内存不够
 - 内冷数据
 - 索引设置不合理
 - qr qw堆积
 - 数据库处理慢

DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016



如何监控MongoDB集群



- Web控制台监控
 - 自带的,和MongoDB服务一同开启
 - MongoDB监听端口+1000
 - 如果MongoDB的监听端口33333,则Web控制台端口为34333
 - http://ip:port
 - http://8.8.8.8:34333
 - 可以监控什么
 - 当前MongoDB所有的连接数
 - 各个数据库和Collection的访问统识
 - 包括: Reads, Writes, Queries等
 - 写锁的状态
 - 最新的几百行日志文件

| snapshotthread | 0 | 0 | 0 | | | | |
|-----------------|---------|---|------|------------------------|---|------------------|--|
| conn | 1330864 | R | 2004 | im_msg.backoffice_menu | {_id: {\$in: [12, 15]}} | 10.5.17.66:44775 | |
| clientcursormon | 0 | R | 0 | | | | |
| websvr | 0 | 0 | 0 | admin.system.users | | | |
| conn | 1977136 | 0 | 2004 | | { getlasterror. 1 } | 127.0.0.1.9777 | |
| conn | 1954411 | 0 | 2004 | | {getlasterror: 1} | 127.0.0.1.9361 | |
| conn | 1976998 | 0 | 2004 | | { repiSetGetStatus: 1, forShell: 1 } | 127.0.0.1:41407 | |
| conn | 1331145 | R | 2004 | im_msg sys_msg | {query: { st. 1, ut. { \$tt. 9223372036854775807 } }, orderby: { ut1 } } | 10.5.17.66:45985 | |
| conn | 1977154 | 0 | 2004 | | {ismaster: 1} | 10.5.17.66.44344 | |
| conn | 1352789 | R | 2004 | im_msg.backoffice_menu | {_id. {\$in. [4, 9, 7, 12, 13, 14, 15, 16, 17, 19, 21, 23]}} | 10.5.17.66.57900 | |
| conn | 1332069 | R | 2004 | im_msg.backoffice_menu | {_id: {\$in: [4, 9, 7, 12, 13, 14, 15, 16, 17, 19, 21, 23]}} | 10.5.17.66:44556 | |
| conn | 1788867 | R | 2004 | im_msg.backoffice_menu | {_id: {\$in: [3, 4, 7, 9, 12, 13, 14, 15, 16, 17, 18, 19, 21, 22, 23]}} | 10.5.17.66:39894 | |
| conn | 1769421 | R | 2004 | im_msg.sys_msg | {_id: 23030058858286} | 10.5.17.66.25901 | |
| conn | 1790329 | R | 2004 | im_msg.backoffice_menu | {_id: {\$in: [3, 4, 7, 9, 12, 13, 14, 15, 16, 17, 18, 19, 21, 22, 23]}} | 10.5.17.66:58889 | |
| conn | 1161571 | W | 2001 | im_msg.sys_msg | {_id: 23024493449108} | 10.5.17.66.44521 | |
| conn | 1331114 | R | 2004 | im_msg.backoffice_menu | {_id: {\$in: [4, 9, 7, 12, 13, 14, 15, 16, 17, 19, 21, 23]}} | 10.5.17.66:58132 | |
| conn | 1769494 | W | 2001 | im_msg.sys_msg | {_id: 23030058858286} | 10.5.17.66.50056 | |
| conn | 1767258 | R | 2004 | im_msg.sys_msg | { query: (st2, ut. { \$lt. 9223372036854775807 } }, orderby: { ut1 } } | 10.5.17.66:6166 | |
| conn | 1331146 | R | 2004 | im_msg.sys_msg | {_id: 23024496446306} | 10.5.17.66.44389 | |
| conn | 1357261 | R | 2004 | im_msg.backoffice_menu | {_id: {\$in: [4, 9, 7, 12, 13, 14, 15, 16, 17, 19, 21, 23]}} | 10.5.17.66:46010 | |
| conn | 1348177 | R | 2004 | im_msg.backoffice_menu | {_id: {\$in: [12, 15]}} | 10.5.17.66.44424 | |
| conn | 211586 | 0 | 2004 | | { ismaster: 1 } | 127.0.0.1:25625 | |
| conn | 1677542 | R | 2004 | im_msg.sys_msg | {query: { st. 1, ut. { \$gt. 1427268093352 } }, orderby: { ut. 1 } } | 10.5.17.66:6154 | |
| conn | 1768659 | R | 2004 | im_msg.backoffice_menu | {_id: {\$in: [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 9, 12, 13, 14, 15, 16, 17, 18, 19, 20, 21, 22, 23, 24]}} | 10.5.17.66.7833 | |
| conn | 1357113 | R | 2004 | im_msg backoffice_user | {un: "pm" } | 10.5.17.66:44345 | |
| conn | 1769507 | R | 2004 | im_msg.sys_msg | { query: { st. 2, ut. { \$it. 9223372036854775807 } }, orderby: { ut1 } } | 10.5.17.66.44452 | |
| conn | 1788666 | R | 2004 | im_msg.backoffice_menu | {_id: {\$in: [3, 4, 7, 9, 12, 13, 14, 15, 16, 17, 18, 19, 21, 22, 23]}} | 10.5.17.66.7641 | |
| conn | 1767238 | R | 2004 | im msg.sys msg | { query: { st -3, ut { \$lt: 9223372036854775807 } }, orderby: { ut -1 } } | 10.5.17.66:27264 | |

dbtop (occurences percent of elapsed)

NS total Reads Writes Queries (

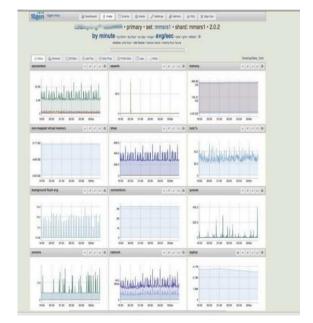
DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016



如何监控MongoDB集群



- MMS
 - 2011年发布
 - 官方的云监控服务
 - 可视化图形监控
 - 工作原理
 - 在MMS服务器上配置需要监控的MongoDB信息(ip/port/user/passwd等)
 - 在一台能够访问你MongoDB服务的内网机器上运行其提供的Agent脚本
 - Agent脚本从MMS服务器获取到你配置的MongoDB信息
 - Agent脚本连接到相应的MongoDB获取必要的监控数据
 - Agent脚本将监控数据上传到MMS的服务器
 - 登录MMS网站查看整理过后的监控数据图表
 - 安装、部署简单参考
 - http://mms.10gen.com





DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016



如何监控MongoDB集群

第三方监控

- MongoDB开源爱好者和团队支持者较多
- 在常用监控框架上扩展
 - zabbix ZABBIX
 - CPU负荷、内存使用、磁盘使用、网络状况、端口监视、日志监视等
 - nagios <u>Nagios</u>
 - 监控网络服务(HTTP等)、监控主机资源(处理器负荷、磁盘利用率等)、插件扩展、报警发送给联系人(EMail、短信、用户定义方式)、手机查看方式
 - • • •

DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2016



总结

- ₩ MongoDB在58同城的使用情况
- ₩ 为什么要使用MongoDB
- MongoDB在58同城的架构设计与实践
- 针对业务场景我们在MongoDB中如何设计库和表
- ☆ 数据量增大和业务并发,我们遇到典型问题及其解决方案
- ₩ MongoDB如何监控

