管理

#### will

博客园

关注: 2

17

31

昵称:沈剑宇 园龄:2年 粉丝:3

首页

新随笔

+加关注 2019年3月 П 二三四五 六 24 25 26 27 28 1 7 8 9 4 5 6 10 11 12 13 14 15 16

18 19 20 21 22 23

4 5 6

24 25 26 27 28 29 30

1 2 3

搜索	
	找找看
	谷歌搜索

我的随笔	
我的评论	
我的参与	
最新评论	
我的标签	

我的标签	
随笔分类	
linux(2)	
随笔档案	
2017年4月 (7)	
2017年3月 (17)	
2017年2月 (14)	

1. Re:zabbix监控路由器流量
that's so good
shy_stone

## 阅读排行榜

最新评论

# 运维角度浅谈MySQL数据库优化

订阅

一个成熟的数据库架构并不是一开始设计就具备高可用、高伸缩等特性的,它是随着用户量的增加,基础架构才逐渐完善。这篇博文主要谈MySQL数据库发展周期中所面临的问题及优化方案,暂且抛开前端应用不说,大致分为以下五个阶段:

随笔 - 38 文章 - 0 评论 - 1

### 1、数据库表设计

联系

项目立项后,开发部根据产品部需求开发项目,开发工程师工作其中一部分就是对表结构设计。对于数据库来说,这点很重要,如果设计不当,会直接影响访问速度和用户体验。影响的因素很多,比如慢查询、低效的查询语句、没有适当建立索引、数据库堵塞(死锁)等。当然,有测试工程师的团队,会做压力测试,找bug。对于没有测试工程师的团队来说,大多数开发工程师初期不会太多考虑数据库设计是否合理,而是尽快完成功能实现和交付,等项目有一定访问量后,隐藏的问题就会暴露,这时再去修改就不是这么容易的事了。

#### 2、数据库部署

该运维工程师出场了,项目初期访问量不会很大,所以单台部署足以应对在1500左右的QPS(每秒查询率)。考虑到高可用性,可采用MySQL主从复制+Keepalived做双击热备,常见集群软件有Keepalived、Heartbeat。

双机热备博文: http://lizhenliang.blog.51cto.com/7876557/1362313

### 3、数据库性能优化

如果将MySQL部署到普通的X86服务器上,在不经过任何优化情况下,MySQL理论值正常可以处理2000左右QPS,经过优化后,有可能会提升到2500左右QPS,否则,访问量当达到1500左右并发连接时,数据库处理性能就会变慢,而且硬件资源还很富裕,这时就该考虑软件问题了。那么怎样让数据库最大化发挥性能呢?一方面可以单台运行多个MySQL实例让服务器性能发挥到最大化,另一方面是对数据库进行优化,往往操作系统和数据库默认配置都比较保守,会对数据库发挥有一定限制,可对这些配置进行适当的调整,尽可能的处理更多连接数。

具体优化有以下三个层面:

### 3.1 数据库配置优化

MySQL常用有两种存储引擎,一个是MyISAM,不支持事务处理,读性能处理快,表级别锁。另一个是InnoDB,支持事务处理(ACID),设计目标是为处理大容量数据发挥最大化性能,行级别锁。

表锁:开销小,锁定粒度大,发生死锁概率高,相对并发也低。

行锁: 开销大,锁定粒度小,发生死锁概率低,相对并发也高。

为什么会出现表锁和行锁呢?主要是为了保证数据的完整性,举个例子,一个用户在操作一张表,其他用户也想操作这张表,那么就要等第一个用户操作完,其他用户才能操作,表锁和行锁就是这个作用。否则多个用户同时操作一张表,肯定会数据产生冲突或者异常。

根据以上看来,使用InnoDB存储引擎是最好的选择,也是MySQL5.5以后版本中默认存储引擎。每个存储引擎相关联参数比较多,以下列出主要影响数据库性能的参数。

## 公共参数默认值:

- 1 max\_connections = 151
- 2 #同时处理最大连接数,推荐设置最大连接数是上限连接数的80%左右
- 3 sort\_buffer\_size = 2M
  - #查询排序时缓冲区大小,只对order by和group by起作用,可增大此值为16M
- 5 open\_files\_limit = 1024
- #打开文件数限制,如果show global status like 'open\_files'查看的值等于或者大于open\_files\_limit值时,程序会无法连接数据库或卡死

#### MyISAM参数默认值:

- 1 key\_buffer\_size = 16M
- 2 #索引缓存区大小,一般设置物理内存的30-40%
- read buffer size = 128K
- #读操作缓冲区大小,推荐设置16M或32M

- 1. zabbix监控mysql+报警(9527)
- 2. Ubuntu系统开机黑屏(9089)
- 3. linux下使用自带mail发送邮件(7741)
- 4. 修改zabbix监控项刷新时间(3380)
- 5. linux系统被黑客入侵排查思路(2624)

### 评论排行榜

1. zabbix监控路由器流量(1)

### 推荐排行榜

1. zabbix监控mysql+报警(1)

```
运维角度浅谈MySQL数据库优化 - 沈剑宇 - 博客园
```

- 5 query cache type = ON
- 6 #打开查询缓存功能
- 7 query\_cache\_limit = 1M
- 8 #查询缓存限制,只有1M以下查询结果才会被缓存,以免结果数据较大把缓存池覆盖
- 9 query\_cache\_size = 16M
- 10 #查看缓冲区大小,用于缓存SELECT查询结果,下一次有同样SELECT查询将直接从缓存池返回结果,可适当成倍增加此值

#### InnoDB参数默认值:

2

- innodb\_buffer\_pool\_size = 128M
  - #索引和数据缓冲区大小,一般设置物理内存的60%-70%
- 3 innodb\_buffer\_pool\_instances = 1
- 4 #缓冲池实例个数,推荐设置4个或8个
- 5 innodb\_flush\_log\_at\_trx\_commit = 1
- 6 #关键参数,0代表大约每秒写入到日志并同步到磁盘,数据库故障会丢失1秒左右事务数据。1为每执行一条
- 7 SQL后写入到日志并同步到磁盘,I/0开销大,执行完SQL要等待日志读写,效率低。2代表只把日志写入到
- 8 系统缓存区,再每秒同步到磁盘,效率很高,如果服务器故障,才会丢失事务数据。对数据安全性要求不是
- 9 很高的推荐设置2,性能高,修改后效果明显。
- 10 innodb\_file\_per\_table = OFF

#默认是共享表空间,共享表空间idbdata文件不断增大,影响一定的I/0性能。推荐开启独立表空间模式,每个表的索引和数据都存在自己独立的表空间中,可以实现单表在不同数据库中移动。

innodb\_log\_buffer\_size = 8M

#日志缓冲区大小,由于日志最长每秒钟刷新一次,所以一般不用超过16M

#### 3.2 系统内核优化

大多数MySQL都部署在linux系统上,所以操作系统的一些参数也会影响到MySQL性能,以下对linux 内核进行适当优化。

- net.ipv4.tcp\_fin\_timeout = 30
- 2 #TIME\_WAIT超时时间,默认是60s
- 3 net.ipv4.tcp\_tw\_reuse = 1
- 4 #1表示开启复用,允许TIME WAIT socket重新用于新的TCP连接,0表示关闭
- 5 net.ipv4.tcp\_tw\_recycle = 1
- 6 #1表示开启TIME\_WAIT socket快速回收,0表示关闭
- 7 net.ipv4.tcp max tw buckets = 4096
- 8 #系统保持TIME\_WAIT socket最大数量,如果超出这个数,系统将随机清除一些TIME\_WAIT并打印警告信
- 9 .5

1

10 net.ipv4.tcp\_max\_syn\_backlog = 4096

#进入SYN队列最大长度,加大队列长度可容纳更多的等待连接

在linux系统中,如果进程打开的文件句柄数量超过系统默认值1024,就会提示"too many files open"信息,所以要调整打开文件句柄限制。

- 1 # vi /etc/security/limits.conf #加入以下配置,\*代表所有用户,也可以指定用户,重启系统生
- 2 效
- 3 \* soft nofile 65535
- 4 \* hard nofile 65535
  - # ulimit -SHn 65535 #立刻生效

#### 3.3 硬件配置

加大物理内存,提高文件系统性能。linux内核会从内存中分配出缓存区(系统缓存和数据缓存)来存放热数据,通过文件系统延迟写入机制,等满足条件时(如缓存区大小到达一定百分比或者执行sync命令)才会同步到磁盘。也就是说物理内存越大,分配缓存区越大,缓存数据越多。当然,服务器故障会丢失一定的缓存数据。

SSD硬盘代替SAS硬盘,将RAID级别调整为RAID1+0,相对于RAID1和RAID5有更好的读写性能(IOPS),毕竟数据库的压力主要来自磁盘I/O方面。

### 4、数据库架构扩展

随着业务量越来越大,单台数据库服务器性能已无法满足业务需求,该考虑加机器了,该做集群了~~~。主要思想是分解单台数据库负载,突破磁盘I/O性能,热数据存放缓存中,降低磁盘I/O访问频率。

### 4.1 主从复制与读写分离

因为生产环境中,数据库大多都是读操作,所以部署一主多从架构,主数据库负责写操作,并做双击 热备,多台从数据库做负载均衡,负责读操作,主流的负载均衡器有LVS、HAProxy、Nginx。 怎么来实现读写分离呢?大多数企业是在代码层面实现读写分离,效率比较高。另一个种方式通过代理程序实现读写分离,企业中应用较少,常见代理程序有MySQL Proxy、Amoeba。在这样数据库集群架构中,大大增加数据库高并发能力,解决单台性能瓶颈问题。如果从数据库一台从库能处理2000QPS,那么5台就能处理1wQPS,数据库横向扩展性也很容易。

有时,面对大量写操作的应用时,单台写性能达不到业务需求。如果做双主,就会遇到数据库数据不一致现象,产生这个原因是在应用程序不同的用户会有可能操作两台数据库,同时的更新操作造成两台数据库数据库数据发生冲突或者不一致。在单库时MySQL利用存储引擎机制表锁和行锁来保证数据完整性,怎样在多台主库时解决这个问题呢?有一套基于perl语言开发的主从复制管理工具,叫MySQL-MMM(Master-Master replication managerfor Mysql,Mysql主主复制管理器),这个工具最大的优点是在同一时间只提供一台数据库写操作,有效保证数据一致性。

主从复制博文: http://lizhenliang.blog.51cto.com/7876557/1290431

读写分离博文: http://lizhenliang.blog.51cto.com/7876557/1305083

MySQL-MMM博文: http://lizhenliang.blog.51cto.com/7876557/1354576

#### 4.2 增加缓存

给数据库增加缓存系统,把热数据缓存到内存中,如果缓存中有要请求的数据就不再去数据库中返回结果,提高读性能。缓存实现有本地缓存和分布式缓存,本地缓存是将数据缓存到本地服务器内存中或者文件中。分布式缓存可以缓存海量数据,扩展性好,主流的分布式缓存系统有memcached、redis,memcached性能稳定,数据缓存在内存中,速度很快,QPS可达8w左右。如果想数据持久化就选择用redis,性能不低于memcached。

#### 工作过程:



### 4.3 分库

分库是根据业务不同把相关的表切分到不同的数据库中,比如web、bbs、blog等库。如果业务量很大,还可将切分后的库做主从架构,进一步避免单个库压力过大。

### 4.4 分表

数据量的日剧增加,数据库中某个表有几百万条数据,导致查询和插入耗时太长,怎么能解决单表压力呢?你就该考虑是否把这个表拆分成多个小表,来减轻单个表的压力,提高处理效率,此方式称为分表。

分表技术比较麻烦,要修改程序代码里的SQL语句,还要手动去创建其他表,也可以用merge存储引擎实现分表,相对简单许多。分表后,程序是对一个总表进行操作,这个总表不存放数据,只有一些分表的关系,以及更新数据的方式,总表会根据不同的查询,将压力分到不同的小表上,因此提高并发能力和磁盘I/O性能。

### 分表分为垂直拆分和水平拆分:

垂直拆分: 把原来的一个很多字段的表拆分多个表,解决表的宽度问题。你可以把不常用的字段单独放到一个表中,也可以把大字段独立放一个表中,或者把关联密切的字段放一个表中。

水平拆分: 把原来一个表拆分成多个表,每个表的结构都一样,解决单表数据量大的问题。

#### 4.5 分区

分区就是把一张表的数据根据表结构中的字段(如range、list、hash等)分成多个区块,这些区块可以在一个磁盘上,也可以在不同的磁盘上,分区后,表面上还是一张表,但数据散列在多个位置,这样一来,多块硬盘同时处理不同的请求,从而提高磁盘I/O读写性能,实现比较简单。

注:增加缓存、分库、分表和分区主要由程序猿来实现。

### 5、数据库维护

数据库维护是运维工程师或者DBA主要工作,包括性能监控、性能分析、性能调优、数据库备份和恢 复等。

#### 5.1 性能状态关键指标

QPS,Queries Per Second: 每秒查询数,一台数据库每秒能够处理的查询次数

TPS, Transactions Per Second: 每秒处理事务数

通过show status查看运行状态,会有300多条状态信息记录,其中有几个值帮可以我们计算出QPS和TPS,如下:

Uptime: 服务器已经运行的实际,单位秒

Questions: 已经发送给数据库查询数

Com\_select: 查询次数,实际操作数据库的

Com\_insert: 插入次数 Com\_delete: 删除次数 Com\_update: 更新次数 Com\_commit: 事务次数 Com\_rollback: 回滚次数

### 那么,计算方法来了,基于Questions计算出QPS:

```
mysql> show global status like 'Questions';
mysql> show global status like 'Uptime';
```

QPS = Questions / Uptime

基于Com\_commit和Com\_rollback计算出TPS:

```
mysql> show global status like 'Com_commit';
mysql> show global status like 'Com_rollback';
mysql> show global status like 'Uptime';
```

TPS = (Com\_commit + Com\_rollback) / Uptime

#### 另一计算方式:基于Com\_select、Com\_insert、Com\_delete、Com\_update计算出QPS

```
mysql> show global status where Variable_name in('com_select','com_insert','c
om_delete','com_update');
```

等待1秒再执行,获取间隔差值,第二次每个变量值减去第一次对应的变量值,就是QPS TPS计算方法:

mysql> show global status where Variable\_name in('com\_insert','com\_delete','c
om\_update');

计算TPS,就不算查询操作了,计算出插入、删除、更新四个值即可。

经网友对这两个计算方式的测试得出,当数据库中myisam表比较多时,使用Questions计算比较准确。当数据库中innodb表比较多时,则以Com\_\*计算比较准确。

### 5.2 开启慢查询日志

MySQL开启慢查询日志,分析出哪条SQL语句比较慢,使用set设置变量,重启服务失效,可以在my.cnf添加参数永久生效。

```
1mysql> set global slow-query-log=on #开启慢查询功能2mysql> set global slow_query_log_file='/var/log/mysql/mysql-slow.log'; #指定慢查询日志文件位置4mysql> set global log_queries_not_using_indexes=on; #记录没有使用索引的查询mysql> set global long_query_time=1; #只记录处理时间1s以上的慢查询
```

分析慢查询日志,可以使用MySQL自带的mysqldumpslow工具,分析的日志较为简单。

# mysqldumpslow -t 3 /var/log/mysql/mysql-slow.log #查看最慢的前三个查询

也可以使用percona公司的pt-query-digest工具,日志分析功能全面,可分析slow log、binlog、general log。

分析慢查询日志: pt-query-digest /var/log/mysql/mysql-slow.log

分析binlog日志: mysqlbinlog mysql-bin.000001 >mysql-bin.000001.sql

pt-query-digest --type=binlog mysql-bin.000001.sql

分析普通日志: pt-query-digest --type=genlog localhost.log

#### 5.3 数据库备份

备份数据库是最基本的工作,也是最重要的,否则后果很严重,你懂得!但由于数据库比较大,上百G,往往备份都很耗费时间,所以就该选择一个效率高的备份策略,对于数据量大的数据库,一般都采用增量备份。常用的备份工具有mysqldump、mysqlhotcopy、xtrabackup等,mysqldump比较适用于小的数据库,因为是逻辑备份,所以备份和恢复耗时都比较长。mysqlhotcopy和xtrabackup是物理备份,备份和恢复速度快,不影响数据库服务情况下进行热拷贝,建议使用xtrabackup,支持增量备份。

Xtrabackup备份工具使用博文: http://lizhenliang.blog.51cto.com/7876557/1612800

#### 5.4 数据库修复

有时候MySQL服务器突然断电、异常关闭,会导致表损坏,无法读取表数据。这时就可以用到 MySQL自带的两个工具进行修复,myisamchk和mysqlcheck。

myisamchk: 只能修复myisam表,需要停止数据库

#### 常用参数:

- -f --force 强制修复,覆盖老的临时文件,一般不使用
- -r --recover 恢复模式
- -q --quik 快速恢复
- -a --analyze 分析表
- -o --safe-recover 老的恢复模式,如果-r无法修复,可以使用此参数试试
- -F --fast 只检查没有正常关闭的表

#### 快速修复weibo数据库:

- # cd /var/lib/mysql/weibo
- # myisamchk -r -q \*.MYI

**mysqlcheck:**myisam和innodb表都可以用,不需要停止数据库,如修复单个表,可在数据库后面添加表名,以空格分割

#### 常用参数:

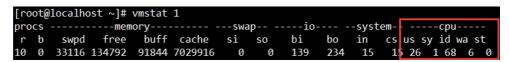
- -a --all-databases 检查所有的库
- -r --repair 修复表
- -c --check 检查表,默认选项
- -a --analyze 分析表
- -o --optimize 优化表
- -q --quik 最快检查或修复表
- -F --fast 只检查没有正常关闭的表

### 快速修复weibo数据库:

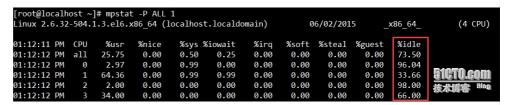
mysqlcheck -r -q -uroot -p123 weibo

### 5.5 另外,查看CPU和I/O性能方法

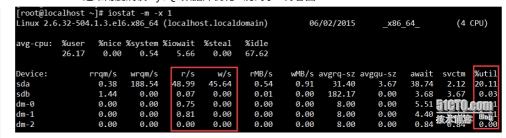
#查看CPU性能



#参数-P是显示CPU数,ALL为所有,也可以只显示第几颗CPU



#查看I/O性能



#参数-m是以M单位显示,默认K

#%util: 当达到100%时,说明I/O很忙。

#await: 请求在队列中等待时间,直接影响read时间。

I/O极限: IOPS (r/s+w/s),一般RAID0/10在1200左右。(IOPS,每秒进行读写(I/O)操作次数)

I/O带宽:在顺序读写模式下SAS硬盘理论值在300M/s左右,SSD硬盘理论值在600M/s左右。

以上是本人使用MySQL三年来总结的一些主要优化方案,能力有限,有些不太全面,但这些基本能够满足中小型企业数据库需求。

由于关系型数据库初衷设计限制,一些BAT公司海量数据放到关系型数据库中,在海量数据查询和分析方面已经达不到更好的性能。因此NoSQL火起来了,非关系型数据库,大数据量,具有高性能,同时也弥补了关系型数据库某方面不足,渐渐大多数公司已经将部分业务数据库存放到NoSQL中,如MongoDB、HBase等。数据存储方面采用分布式文件系统,如HDFS、GFS等。海量数据计算分析采用Hadoop、Spark、Storm等。这些都是与运维相关的前沿技术,也是在存储方面主要学习对象,小伙伴们共同加油吧!哪位博友有更好的优化方案,欢迎交流哦

本文出自 "<u>李振良的技术博客</u>" 博客,<u>http://lizhenliang.blog.51cto.com/7876557/1657465</u>



刷新评论 刷新页面 返回顶部

## 注册用户登录后才能发表评论,请 <u>登录</u> 或 <u>注册</u>,<u>访问</u>网站首页。

【推荐】超50万C++/C#源码: 大型实时仿真HMI组态CAD\GIS图形源码! 【推荐】专业便捷的企业级代码托管服务 - Gitee 码云

### 相关博文:

- ·运维角度浅谈MySQL数据库优化
- ·运维角度浅谈MySQL数据库优化
- ·运维角度浅谈: MySQL数据库优化

- ·运维角度浅谈MySQL数据库优化
- · 浅谈MySQL 数据库性能优化

## 最新新闻:

- ·微软Xbox负责人称要把游戏推向所有游戏平台
- ·勒索、挖矿同时下手,这个Satan变种病毒有点"牛"
- ·马化腾:腾讯将拿出10亿支持基础科学研究
- · 锤子科技地平线8号Atlas X背包开启预售: 近3000人预定
- · 李彦宏: 今年将在长沙试运营无人驾驶
- » 更多新闻...

Copyright ©2019 沈剑宇