

MySQL运维及开发规范

一.基础规范

- (1) 使用INNODB存储引擎
- (2) 表字符集使用UTF8
- (3) 所有表都需要添加注释
- (4) 单表数据量建议控制在5000W以内
- (5) 不在数据库中存储图、文件等大数据
- (6) 禁止在线上做数据库压力测试
- (7) 禁从测试、开发环境直连数据库

二.命名规范

- (1) 库名表名字段名必须有固定的命名长度, 12个字符以内
- (2) 库名、表名、字段名禁止超过32个字符。须见名之意
- (3) 库名、表名、字段名禁止使用MySQL保留字
- (4) 临时库、表名必须以tmp为前缀, 并以日期为后缀
- (5) 备份库、表必须以bak为前缀, 并以日期为后缀

三.库、表、字段开发设计规范

- (1) 禁使用分区表
- (2) 拆分大字段和访问频率低的字段, 分离冷热数据
- (3) 用HASH进散表, 表名后缀使进制数, 下标从0开始
- (4) 按日期时间分表需符合YYYY[MM][DD][HH]格式
- (5) 采用合适的分库分表策略。例如千库十表、十库百表等
- (6) 尽可能不使用TEXT、BLOB类型
- (7) 用DECIMAL代替FLOAT和DOUBLE存储精确浮点数
- (8) 越简单越好: 将字符转化为数字、使用TINYINT来代替ENUM类型
- (9) 所有字段均定义为NOT NULL
- (10) 使用UNSIGNED存储非负整数
- (11) INT类型固定占用4字节存储
- (12) 使用timestamp存储时间
- (13) 使用INT UNSIGNED存储IPV4
- (14) 使用VARBINARY存储大小写敏感的变长字符串
- (15) 禁止在数据库中存储明文密码, 把密码加密后存储
- (16) 用好数值类型字段
 - Tinyint (1Byte)
 - smallint (2Byte)
 - mediumint (3Byte)
 - int (4Byte)
 - bigint (8Byte)如果数值字段没有那么大, 就不要用 bigint
- (17) 存储ip最好用int存储而非char(15)
- (18) 不允许使用ENUM
- (19) 避免使用NULL字段
 - NULL字段很难查询优化, NULL字段的索引需要额外空间, NULL字段的复合索引无效
- (20) 少用text/blob, varchar的性能会比text高很多, 实在避免不了blob, 请拆表
- (21) 数据库中不允许存储大文件, 或者照片, 可以将大对象放到磁盘上, 数据库中存储它的路径

四.索引规范

1、索引的数量要控制：

- (1) 单张表中索引数量不超过5个
- (2) 单个索引中的字段数不超过5个
- (3) 对字符串使用前缀索引, 前缀索引长度不超过8个字符
- (4) 建议优先考虑前缀索引, 必要时可添加伪列并建立索引

2、主键准则

- (1) 表必须有主键
- (2) 不使用更新频繁的列作为主键
- (3) 尽量不选择字符串列作为主键
- (4) 不使用UUID MD5 HASH这些作为主键(数值太离散了)
- (5) 默认使非空的唯一键作为主键
- (6) 建议选择自增或发号器

3、重要的SQL必须被索引, 比如:

- (1) UPDATE、DELETE语句的WHERE条件列
- (2) ORDER BY、GROUP BY、DISTINCT的字段

4、多表JOIN的字段注意以下:

- (1) 区分度最大的字段放在前面
- (2) 核SQL优先考虑覆盖索引
- (3) 避免冗余和重复索引
- (4) 索引要综合评估数据密度和分布以及考虑查询和更新比例

5、索引禁忌

- (1) 不在低基数列上建立索引, 例如“性别”
- (2) 不在索引列进行数学运算和函数运算

6、尽量不使用外键

- (1) 外键用来保护参照完整性, 可在业务端实现
- (2) 对父表和子表的操作会相互影响, 降低可用性

7、索引命名: 非唯一索引必须以 idx_字段1_字段2命名, 唯一所以必须以uniq_字段1_字段2命名, 索引名称必须全部小写

8、新建的唯一索引必须不能和主键重复

9、索引字段的默认值不能为NULL, 要改为其他的default或者空。NULL非常影响索引的查询效率

10、反复查看与表相关的SQL, 符合最左前缀的特点建立索引。多条字段重复的语句, 要修改语句条件字段的顺序, 为其建立一条联合索引, 减少索引数量

11、能使用唯一索引就要使用唯一索引, 提高查询效率

12、研发要经常使用explain, 如果发现索引选择性差, 必须让他们学会使用hint

五.SQL规范

- (1) sql语句尽可能简单
大的sql想办法拆成小的sql语句(充分利用QUERY CACHE和充分利用多核CPU)
- (2) 事务要简单, 整个事务的时间长度不要过长
- (3) 避免使用触发器、函数、存储过程
- (4) 降低业务耦合度, 为sacle out, sharding留有余地
- (5) 避免在数据库中进行数学运算(MySQL不擅长数学运算和逻辑判断)
- (6) 不要用select *, 查询哪几个字段就select 这几个字段
- (7) sql中使用到OR的改写为用 IN() (or的效率没有in的效率)
- (8) in里面数字的个数建议控制在1000以内
- (9) limit分页注意效率。Limit越大, 效率越低。可以改写limit, 比如例子改写:
select id from t limit 10000, 10; => select id from t where id > 10000 limit 10;
- (10) 使用union all替代union
- (11) 避免使大表的JOIN
- (12) 使用group by 分组、自动排序
- (13) 对数据的更新要打散后批量更新, 不要一次更新太多数据
- (14) 减少与数据库的交互次数
- (15) 注意使用性能分析工具
Sql explain / showprofile / mysqlsla
- (16) SQL语句要求所有研发, SQL关键字全部是大写, 每个词只允许有一个空格
- (17) SQL语句不可以出现隐式转换, 比如 select id from 表 where id='1'
- (18) IN条件里面的数据数量要少, 我记得应该是500个以内, 要学会使用exist代替in, exist在一些场景查询会比in快
- (19) 能不用NOT IN就不用NOTIN, 坑太多了。。会把空和NULL给查出来
- (20) 在SQL语句中, 禁止使用前缀是%的like
- (21) 不使用负向查询, 如not in/like
- (22) 关于分页查询: 程序里建议合理使用分页来提高效率limit, offset较大要配合子查询使用
- (23) 禁止在数据库中跑大查询
- (24) 使预编译语句, 只传参数, 比传递SQL语句更高效; 一次解析, 多次使用; 降低SQL注入概率
- (25) 禁止使用order by rand()
- (26) 禁单条SQL语句同时更新多个表

六.流程规范

- (1) 所有的建表操作需要提前告知该表涉及的查询sql;
- (2) 所有的建表需要确定建立哪些索引后才可以建表上线;
- (3) 所有的改表结构、加索引操作都需要将涉及到所改表的查询sql发出来告知DBA等相关人员;
- (4) 在建新表加字段之前, 要求研发至少要提前3天邮件出来, 给dba们评估、优化和审核的时间
- (5) 批量导入、导出数据必须提前通知DBA协助观察
- (6) 禁在线上从库执行后台管理和统计类查询
- (7) 禁有super权限的应用程序账号存在
- (8) 推广活动或上线新功能必须提前通知DBA进行流量评估
- (9) 不在业务高峰期批量更新、查询数据库

六.配置优化规范

- (1) 开启慢查询, 用于sql语句分析。
- (2) 开启二进制日志, 用于遇到mysql崩溃, 数据恢复
- (3) no-auto-rehash 确保这个服务启动得比较快。
- (4) back_log = 600

在MYSQL暂时停止响应新请求之前, 短时间内的多少个请求可以被存在堆栈中。如果系统在短时间内有很多连接, 则需要增大该参数的值, 该参数值指定到来

- (5) max_connections = 3000
#MySQL允许最大的进程连接数, 如果经常出现Too Many Connections的错误提示, 则需要增大此值。默认151
- (6) max_connect_errors = 6000

#设置每个主机的连接请求异常中断的最大次数,当超过该次数,MySQL服务器将禁止host的连接请求,直到mysql服务器重启或通过flush hosts命令清空此host的相关信息。默认100

(7) external-locking = FALSE

#使用-skip-external-locking MySQL选项以避免外部锁定。该选项默认开启

(8) max_allowed_packet = 32M

#设置在网络传输中一次消息传输量的最大值。系统默认值为4MB,最大值是1GB,必须设置1024的倍数。

(9) sort_buffer_size = 2M

#Sort_Buffer_Size 是一个connection级参数,在每个connection(session)第一次需要使用这个buffer的时候,一次性分配设置的内存。

#Sort_Buffer_Size 并不是越大越好,由于是connection级的参数,过大的设置+高并发可能会耗尽系统内存资源。例如:500个连接将会消耗 $500 * \text{sort_buffer_size}(8M) = 4G$ 内存

#Sort_Buffer_Size 超过2KB的时候,就会使用mmap() 而不是 malloc() 来进行内存分配,导致效率降低。系统默认2M,使用默认值即可

(10) join_buffer_size = 2M

#用于表间关联缓存的大小,和sort_buffer_size一样,该参数对应的分配内存也是每个连接独享。系统默认2M,使用默认值即可

(11) thread_cache_size = 300

#默认38 服务器线程缓存这个值表示可以重新利用保存在缓存中线程的数量,当断开连接时如果缓存中还有空间,那么客户端的线程将被放到缓存中,如果线程重新被请求,那么请求将从缓存中读取,如果缓存中是空的或者是新的请求,那么这个线程将被重新创建,如果有很多新的线程,增加这个值可以改善系统性能。通过比较 Connections 和 Threads_created 状态的变量,可以看到这个变量的作用。设置规则如下:1GB 内存配置为8,2GB配置为16,3GB配置为32,4GB或更高内存,可配置更大。

(12) thread_concurrency = 8

#系统默认为10,使用10先观察,设置thread_concurrency的值是否正确,对mysql的性能影响很大,在多个cpu(或多核)的情况下,错误设置了thread_concurrency的值,会导致mysql不能充分利用多cpu(或多核),出现同一时刻只能一个cpu(或核)在工作情况。thread_concurrency应设为CPU核数的2倍。比如有一个双核的CPU,那么thread_concurrency的应该为4;2个双核的cpu,thread_concurrency的值应为8

(13) query_cache_size = 64M

#在MyISAM引擎优化中,这个参数也是一个重要的优化参数。但也爆露出来一些问题。机器的内存越来越大,习惯性把参数分配的值越来越大。这个参数加大后也引发了一系列问题。我们首先分析一下 query_cache_size的工作原理:一个SELECT查询在DB中工作后,DB会把该语句缓存下来,当同样的一个SQL再次来到DB里调用时,DB在该表没发生变化的情况下把结果从缓存中返回给Client。这里有一个关键点,就是DB在利用Query_cache工作时,要求该语句涉及的表在这段时间内没有发生变更。那如果该表在发生变更时,Query_cache里的数据又怎么处理呢?首先要把Query_cache和该表相关的语句全部置为失效,然后在写入更新。那么如果Query_cache非常大,该表的查询结构又比较多,查询语句失效也慢,一个更新或是Insert就会很慢,这样看到的就是Update或是Insert怎么这么慢了。所以在数据库写入量或是更新量也比较大的系统,该参数不适合分配过大。而且在高并发,写入量大的系统,建议把该功能禁掉。

(14) query_cache_limit = 4M

#指定单个查询能够使用的缓冲区大小,缺省为1M

(15) query_cache_min_res_unit = 2k

#默认是4KB,设置值大对大数据查询有好处,但如果你的查询都是小数据查询,就容易造成内存碎片和浪费

#查询缓存碎片率 = $\text{Qcache_free_blocks} / \text{Qcache_total_blocks} * 100\%$

#如果查询缓存碎片率超过20%,可以用FLUSH QUERY CACHE整理缓存碎片,或者试试减小query_cache_min_res_unit,如果你的查询都是小数据量的话。

#查询缓存利用率 = $(\text{query_cache_size} - \text{Qcache_free_memory}) / \text{query_cache_size} * 100\%$

#查询缓存利用率在25%以下的话说明query_cache_size设置的过大,可适当减小;查询缓存利用率在80%以上而且

Qcache_low mem_prunes > 50的话说明query_cache_size可能有点小,要不就是碎片太多。

#查询缓存命中率 = $(\text{Qcache_hits} - \text{Qcache_inserts}) / \text{Qcache_hits} * 100\%$

(16) thread_stack = 192K

#设置MySQL每个线程的堆栈大小,默认值足够大,可满足普通操作。可设置范围为128K至4GB,默认为256KB,使用默认观察

(17)transaction_isolation = READ-COMMITTED

设定默认的事务隔离级别.可用的级别如下:READ UNCOMMITTED-读未提交 READ COMMITTE-读已提交 REPEATABLE READ -可重复读 SERIALIZABLE -串行

(18)tmp_table_size = 256M

tmp_table_size 的默认大小是 32M。如果一张临时表超出该大小，MySQL产生一个 The table tbl_name is full 形式的错误，如果你做很多高级 GROUP BY 查询，增加 tmp_table_size 值。如果超过该值，则会将临时表写入磁盘。

(18)max_heap_table_size = 256M

(19)expire_logs_days = 7

(20)key_buffer_size = 2048M

#批定于索引的缓冲区大小，增加它可以得到更好的索引处理性能，对于内存存在4GB左右的服务器来说，该参数可设置为256MB或384MB。

(21)read_buffer_size = 1M

#默认128K

MySQL读入缓冲区大小。对表进行顺序扫描的请求将分配一个读入缓冲区，MySQL会为它分配一段内存缓冲区。read_buffer_size变量控制这一缓冲区的大小。如果对表的顺序扫描请求非常频繁，并且你认为频繁扫描进行得太慢，可以通过增加该变量值以及内存缓冲区大小提高其性能。和sort_buffer_size一样，该参数对应的分配内存也是每个连接独享。

(22)read_rnd_buffer_size = 16M

MySQL的随机读(查询操作)缓冲区大小。当按任意顺序读取行时(例如，按照排序顺序)，将分配一个随机读缓存区。进行排序查询时，MySQL会首先扫描一遍该缓冲，以避免磁盘搜索，提高查询速度，如果需要排序大量数据，可适当调高该值。但MySQL会为每个客户连接发放该缓冲空间，所以应尽量适当设置该值，以避免内存开销过大。

(23)bulk_insert_buffer_size = 64M

#批量插入数据缓存大小，可以有效提高插入效率，默认为8M

(24)myisam_sort_buffer_size = 128M

MyISAM表发生变化时重新排序所需的缓冲 默认8M

(25)myisam_max_sort_file_size = 10G

MySQL重建索引时所允许的最大临时文件的大小(当 REPAIR, ALTER TABLE 或者 LOAD DATA INFILE).

如果文件大小比此值更大,索引会通过键值缓冲创建(更慢)

(26)myisam_max_extra_sort_file_size = 10G 5.6无此值设置

(27)myisam_repair_threads = 1 默认为1

如果一个表拥有超过一个索引, MyISAM 可以通过并行排序使用超过一个线程去修复他们.

这对于拥有多个CPU以及大量内存情况的用户,是一个很好的选择.

(28)innodb_additional_mem_pool_size = 16M

#这个参数用来设置 InnoDB 存储的数据目录信息和其它内部数据结构的内存池大小，类似于Oracle的library cache。这不是一个强制参数，可以被突破。

(29)innodb_buffer_pool_size = 2048M

这对InnoDB表来说非常重要。InnoDB相比MyISAM表对缓冲更为敏感。

MyISAM可以在默认的 key_buffer_size 设置下运行的可以，然而InnoDB在默认的 innodb_buffer_pool_size 设置下却跟蜗牛似的。由于InnoDB把数据和索引都缓存起来，无需留给操作系统太多的内存，因此如果只需要用InnoDB的话则可以设置它高达 70-80% 的可用内存。一些应用于 key_buffer 的规则有 — 如果你的数据量不大，并且不会暴增，那么无需把 innodb_buffer_pool_size 设置的太大了

(30)#innodb_data_file_path = ibdata1:1024M:autoextend 设置过大导致报错，默认12M观察

#表空间文件 重要数据

(31)#innodb_file_io_threads = 4 不明确, 使用默认值

#文件IO的线程数, 一般为 4, 但是在 Windows 下, 可以设置得较大。

(32)innodb_thread_concurrency = 8

#服务器有几个CPU就设置为几, 建议用默认设置, 一般为8。

(33)innodb_flush_log_at_trx_commit = 2

如果将此参数设置为1, 将在每次提交事务后将日志写入磁盘。为提供性能, 可以设置为0或2, 但要承担在发生故障时丢失数据的风险。设置为0表示事务日志



(34)#innodb_log_buffer_size = 16M 使用默认8M

#此参数确定些日志文件所用的内存大小, 以M为单位。缓冲区更大能提高性能, 但意外的故障将会丢失数据。MySQL开发人员建议设置为1—8M之间

(35)#innodb_log_file_size = 128M 使用默认48M

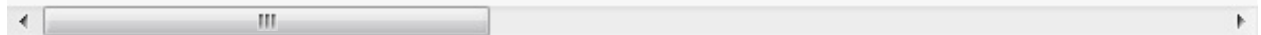
#此参数确定数据日志文件的大小, 以M为单位, 更大的设置可以提高性能, 但也会增加恢复故障数据库所需的时间

(36)#innodb_log_files_in_group = 3 使用默认2

#为提高性能, MySQL可以以循环方式将日志文件写到多个文件。推荐设置为3M

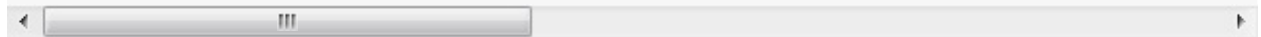
(37)#innodb_max_dirty_pages_pct = 90 使用默认75观察

Buffer_Pool中Dirty_Page所占的数量, 直接影响InnoDB的关闭时间。参数innodb_max_dirty_pages_pct 可以直接控制了Dirty_Page在Buffer_Pool



(38)innodb_lock_wait_timeout = 120

#默认为50秒 InnoDB 有其内置的死锁检测机制, 能导致未完成的事务回滚。但是, 如果结合InnoDB使用MyISAM的lock tables 语句或第三方事务引擎,



(39)innodb_file_per_table = 0

#默认为No #独享表空间(关闭)