

---

# 目录

1. 表设计 .....	5
2. 索引 .....	7
3. SQL语句 .....	8
4. 分表 .....	9
5. 其他 .....	10
6. 存储与网络.....	13

---

# 1. 表设计

- 1、库名、表名、字段名必须使用小写字母，“\_”分割
- 2、库名、表名、字段名必须不超过 12 个字符
- 3、库名、表名、字段名见名知意,建议使用名词而不是动词,对象名称尽可能简单；过长或冗长的名称增加了优化器在做硬解析时的时间，从而影响性能
- 4、必须使用 InnoDB 存储引擎
- 5、存储精确浮点数必须使用 DECIMAL 替代 FLOAT 和 DOUBLE;禁止使用 float、double 类型，建议使用 decimal、int、bigint 替代
- 6、建议使用 UNSIGNED 存储非负数值
- 7、建议使用 INT UNSIGNED 存储 IPV4
- 8、整形定义中不添加长度，比如使用 INT，而不是 INT(4)
- 9、使用短数据类型，比如取值范围为 0-80 时，使用 TINYINT UNSIGNED
- 10、不建议使用 ENUM 类型，使用 TINYINT 来代替
- 11、尽可能不使用 TEXT、BLOB 类型
- 12、VARCHAR(N)，N 表示的是字符数不是字节数，比如 VARCHAR(255)，可以最大可存储 255 个汉字，需要根据实际的宽度来选择 N
- 13、VARCHAR(N)，N 尽可能小，因为 MySQL 一个表中所有的 VARCHAR 字段最大长度是 65535 个字节，进行排序和创建临时表一类的内存操作时，会使用 N 的长度申请内存
- 14、表字符集选择 UTF8
- 15、使用 VARBINARY 存储变长字符串
- 16、存储年使用 YEAR 类型
- 17、存储日期使用 DATE 类型
- 18、存储时间（精确到秒）建议使用 TIMESTAMP 类型

解读:

TIMESTAMP 使用 4 字节,DATETIME 使用 8 个字节,能有效节约存储空间，数据变得更紧凑，能有性能提升。

补充，在既有 mysql5.5、mysql5.6、mysql5.7 同时存在的组织中，考虑到一致性建议用 datetime

- 19、建议字段定义为 NOT NULL

解读:

- (1) 在含有空值的列优化器很难进行查询优化，而且对表索引时不会存储 NULL 值，所以如果索引的字段可以为 NULL，索引的效率会严重下降
- (2) NULL 会使得索引、索引的统计信息以及比较运算更加复杂
- (3) 字符类型字段,可以默认定义 'N/A' 字符
- (4) 数字类型字段,可以默认定义 0
- (5) 日期时间类型字段,可以默认为当前时间

- 20、将过大字段拆分到其他表中

21、禁止使用 blob、text、binary 类型保留大文本、文件、图片，建议使用其他方式存储（TFS/SFS），MySQL 只保存指针信息

22、表结构变更需要通知 DBA 审核与执行（考虑到性能与对客户的影响）

23、表被索引列必须定义为 not null，并设置 default 值

24、表必须包含 create\_datetime 和 update\_datetime 字段，即表必须包含记录的创建时间和修改时间字段

解读:

- (1) 有利于做归档处理，优化性能

---

(2) 有利于安全性与审计方便在基于 MS、MM 的复制中修复数据差异

25、单条记录大小禁止超过 8K

解读:

(1) 在基于数字、100 个字符内的短字符、日期时间的表字段中，理论字段个数控制在 10 个以内最好

(2) 依据上述，10 个字段的表数据一定会比大于 10 个字段的表数据加载或查询速度快

(3) 在 8K 内的一行记录，至少做到一页存储了两行数据，没有跨页存储，在数据库存取速度上有明显性能提升

26、日志类数据不建议存储在 MySQL 上

解读:传统关系型数据库系统擅长处理事务（ACID）、擅长处理数字与运算。日志类属于超文本(fulltext)类，字符巨大,IO 性能需求很高，建议优先考虑 Hbase 或 MongoDB

27、单表一年内数据量超过 1000w 或数据容量超过 30G 考虑分表，且需要提前考虑历史数据归档或应用自行删除历史数据方案

28、禁止使用 varchar 类型作为主键语句设计

29、表必须定义主键，默认为 ID，整型自增，如果不采用默认设计必须咨询 DBA 进行设计评估

30、ID 字段作为自增主键，禁止在非事务内作为上下文作为条件进行数据传递

31、建表时必须将 ROW\_FORMAT=COMPRESSED 选项加上

解读:

(1) 仅此选项而言，单表访问速度至少有 10%提升

(2) 结合 innodb\_compression\_level 参数单表访问甚至有 20%以上的性能提升

---

## 2. 索引

- 1、非唯一索引必须按照“ix\_字段名称”进行命名
- 2、唯一索引必须按照“uq\_字段名称”进行命名
- 3、索引名称必须使用小写
- 4、索引中的字段数建议不超过 5 个
- 5、单张表的索引数量控制在 5 个以内

解读:

- (1) 严重影响写性能, 索引越多, IO 次数越多, 与索引个数成正比,
  - (2) 存储引擎在数据落盘做顺序处理时增加了 n+1 的 IO 次数, 耗用资源更多
  - (3) 过多的索引, 优化器在生成执行计划时增加了索引 cardinality 的选择性难度, 进而导致选择不到最优的索引
  - (4) 增加阻塞与死锁风险
- 6、唯一键由 3 个以下字段组成, 并且字段都是整形时, 使用唯一键作为主键
  - 7、没有唯一键或者唯一键不符合 5 中的条件时, 使用自增 (或者通过发号器获取) id 作为主键
  - 8、唯一键不和主键重复
  - 9、索引字段的顺序需要考虑字段值去重之后的个数, 个数多的放在前面
  - 10、ORDER BY、GROUP BY、DISTINCT 的字段需要添加在索引的后面
  - 11、使用 EXPLAIN 判断 SQL 语句是否合理使用索引, 尽量避免 extra 列出现: Using File Sort, Using Temporary
  - 12、UPDATE、DELETE 语句需要根据 WHERE 条件添加索引
  - 13、不建议使用%前缀模糊查询, 例如 LIKE '%weibo'

解读: 优化器对此 SQL 会生成全表扫描的执行计划

- 14、对长度过长的 VARCHAR 字段建立索引时, 添加 crc32 或者 MD5 Hash 字段, 对 Hash 字段建立索引
- 15、合理创建联合索引 (避免冗余), (a,b,c) 相当于 (a)、(a,b)、(a,b,c)
- 16、合理利用覆盖索引

解读:

- (1) 所有索引类型中速度最快, 比 primary key 快
  - (2) 顺序 IO
  - (3) 不需做回表处理, 少做一个算法
- 17、SQL 变更需要确认索引是否需要变更并通知 DBA
  - 18、不建议在频繁更新的字段上建立索引

解读: 如果在读写比例为 1:1 的场景中, 频繁更新的字段不得不要建索引来提升读的性能, 但在做数据更新时, 建议使用二级索引(secondary

index)先查询出主键, 再根据主键进行数据更新

- 19、主键(primary key)不要用 UUID 类型

解读:

- (1) MySQL 优化器针对 UUID 类型在 IO 层面会走随机读
  - (2) 非顺序存储
  - (3) 浪费掉一个表只有一个 primary key 的资源
- 20、禁止在选择性不高的字段上建索引

---

## 3. SQL语句

- 1、使用 prepared statement，可以提供性能并且避免 SQL 注入
- 2、SQL 语句中 IN 包含的值不应过多
- 3、UPDATE、DELETE 语句不使用 LIMIT
- 4、WHERE 条件中必须使用合适的类型，避免 MySQL 进行隐式类型转化
- 5、SELECT 语句只获取需要的字段
- 6、SELECT、INSERT 语句必须显式的指明字段名称，不使用 SELECT \*，不使用 INSERT INTO table()
- 7、使用 SELECT column\_name1, column\_name2 FROM table WHERE [condition]而不是 SELECT column\_name1 FROM table WHERE [condition]  
和 SELECT column\_name2 FROM table WHERE [condition]
- 8、WHERE 条件中的非等值条件（IN、BETWEEN、<、<=、>、>=）会导致后面的条件使用不了索引
- 9、避免在 SQL 语句进行数学运算或者函数运算，容易将业务逻辑和 DB 耦合在一起
- 10、INSERT 语句使用 batch 提交（INSERT INTO table VALUES(),(),().....），values 的个数不应过多
- 11、避免使用存储过程、触发器、函数等，容易将业务逻辑和 DB 耦合在一起，并且 MySQL 的存储过程、触发器、函数中存在一定的 bug
- 12、避免使用 JOIN
- 13、使用合理的 SQL 语句减少与数据库的交互次数
- 14、不使用 ORDER BY RAND()，使用其他方法替换
- 15、建议使用合理的分页方式以提高分页的效率
- 16、统计表中记录数时使用 COUNT(\*)，而不是 COUNT(primary\_key)和 COUNT(1)
- 17、禁止在从库上执行后台管理和统计类型功能的 QUERY
- 18、禁止使用跨库查询

解读:

- (1) 耦合度太高,如果两张数据表处于不同的数据库中，那么它们在开始的时候就在不同的子系统中，也就是说在设计过程中没有很强的关联关系，在一句 SQL 中进行关联，不符合分而治之的思想。
- (2) 效率问题,如果两个数据库在同一个实例中，查询效率还是能接受的。但是，随着时间推移，子系统越来越庞大，需要将数据库迁移出实例，那么，再次查询的时候就会有有很大的效率问题。
- (3) 物理与逻辑地分库会变得非常困难

- 19、禁止使用子查询，建议将子查询转换成关联查询
- 20、禁止核心业务流程 SQL 包含计算操作、多表关联、表遍历 case when 等复杂查询，建议拆分成单表简单查询
- 21、禁止使用非同类型的列进行等值查询
- 22、尽力做到以一条 SQL 语句的思想实现目的
- 23、禁止在 on 关键字后用 or 关联查询

解读:

- (1) 严重影响性能
- (2) 改为 union all 合并集

---

## 4. 分表

- 1、每张表数据量建议控制在 5000w 以下
- 2、可以结合使用 hash、range、lookup table 进行分表
- 3、分表时如果使用 md5（或者类似的 hash 算法）进行分表，表名后缀使用 16 进制，比如 user\_ff
- 4、推荐使用 CRC32 求余（或者类似的算术算法）进行分表，表名后缀使用数字，数字必须从 0 开始并等宽，比如分 100 张表，后缀从 00-99
- 5、使用时间分表，表名后缀必须使用特定格式，比如按日期分表 user\_20110209、按月分表 user\_201102

---

## 5. 其他

- 1、批量导入、导出数据需要 DBA 进行审查，并在执行过程中观察服务
- 2、批量更新数据，如 update、delete 操作，需要 DBA 进行审查，并在执行过程中观察服务
- 3、产品出现非数据库平台运维导致的问题和故障时，如前端被抓站，请及时通知 DBA，便于维护服务稳定
- 4、业务部门程序出现 bug 等影响数据库服务的问题,请及时通知 DBA，便于维护服务稳定
- 5、业务部门推广活动，请提前通知 DBA 进行服务和访问评估
- 6、如果出现业务部门人为误操作导致数据丢失，需要恢复数据，请在第一时间通知 DBA，并提供准确时间，误操作语句等重要线索
- 7、优先选择以最新 GA 版本的 MySQL 下一个版本投入产品线上

解读: 现在 MySQL8.0 已 GA 了，考虑到稳定性与可靠性，可以用 [www.mysql.com](http://www.mysql.com) 上的 [mysql5.7.21](#) 版本投入生产。  
[MySQL5.7 的性能是](#)

[MySQL5.6 的两倍，是 MySQL5.5 的五倍；建议尽快升级至 5.7.21 版本](#)

- 8、应用服务 web service 在连接数据库时必须加入重连机制
- 9、考虑到 HA 及可扩展性，MySQL 的 UNIX 通信层的 socket 套接字文件 mysql.sock 必须位于/tmp 目录下
- 10、考虑到数据库系统的稳定性与可靠性,MySQL 必须部署在 Linux 操作系统上，必须使用 64 位
- 11、主从复制中的从库（只读型）实例必须关闭 binlog

解读: 如果开启 binlog，IO 性能减半，严重影响性能；要开启 binlog，可以增加一倍 IO 性能为前提条件

12、数据库服务器操作系统 root 或 administrator 和 MySQL root 必须归属 DBA，从安全性与稳定性来说，知道的人越少越好

13、生产环境中应用帐号连接数据库的权限只需赋予 select、update、delete、insert、execute 权限

14、在 Linux 操作系统中且版本 MySQL5.7，在配置复制时必须标准化以下参数：

```
slave_parallel_type          = LOGICAL_CLOCK
slave_parallel_workers       = 16
master_info_repository       = TABLE
relay_log_info_repository    = TABLE
relay_log_recovery           = 1
slave_compressed_protocol     = 1
binlog_cache_size            = 1M
max_allowed_packet           = 1024M
```

15、在 Linux 操作系统且版本 MySQL5.7 的实例中必须启动 truncate undo log 功能，开启参数如下：

```
innodb_undo_directory       = /mysql/
                              log
innodb_undo_logs              = 128
innodb_undo_tablespaces      = 10
innodb_undo_log_truncate     = 1
innodb_max_undo_log_size     = 1024M
innodb_purge_rseg_truncate_frequency = 128
```

解读: 如果不开启 undo 日志切断功能，共享表空间文件 ibdata1 会变得无穷大且不能压缩、不能删除、不能释放，严重影响数据库性能和浪费存储空间

[费存储空间](#)

16、在 Linux 操作系统且版本 MySQL5.7 的实例中，出于性能上的考虑必须标准化以下参数：

---

	=
	O_DIRECT
innodb_flush_method	T
innodb_support_xa	= 1
innodb_max_dirty_pages_pct	= 75
innodb_autoinc_lock_mode	= 2
innodb_log_buffer_size	= 64M
innodb_file_per_table	= 1
innodb_log_file_size	= 2048M
innodb_log_files_in_group	= 2
innodb_autoextend_increment	= 1000
innodb_flush_log_at_trx_commit	= 0



---

innodb\_online\_alter\_log\_max\_size = 1024M

innodb\_change\_buffer\_max\_size = 50

event\_scheduler = 1

sync\_binlog = 0

thread\_stack = 1024000

skip-external-locking

skip-name-resolve

解读: 如不标准以上参数, 会严重影响数据库性能

17、在物理服务器中, 必须进入 BIOS 关闭 NUMA

---

## 6. 存储与网络

### 1、必须使用本地存储

解读:

- (1) MySQL 的体系结构是基于 share-nothing 的架构，不适合使用共享存储
- (2) 及其容易导致 CPU System Time 升高，造成 CPU 负载过高，严重影响性能
- (3) 导致 IO wait 过高，严重影响性能
- (4) 读写速度共享存储没有本地存储快
- (5) 上述问题是在实际公司中发生过的案例总结

### 2、必须使用 SSD

解读:

- (1) SSD 读写速度比传统 SAS 机械硬盘超快是业界公认的
- (2) 操作系统也必须安装在基于 RAID 的 SSD 存储上

### 3、必须做 RAID 10

### 4、Linux 操作系统中的 IO 调度算法必须是基于 deadline 或 noop

解读: 在基于 SSD 的存储上，deadline 或 noop IO 调度算法性能相比默认值 cfq 能提升 25% 存储性能，此值是官方公布的准确数据。实际测试中高于 25%

### 5、所有 MySQL 实例的 IP 地址（包含 VIP）必须位于同一网段的 LAN 内，必须广播而非路由

6、考虑到整个生态系统的负荷和数据库系统的网络流量与网速瓶颈（尤其数据库复制），建议整个物理机房 LAN 采用光钎网络交换

### 7、业界标准对于内存配置 128G，CPU 32 核，建议生产环境中内存最低配 128G，CPU 32 核