

MySQL 性能优化教程

目录

背景及目标

- 厦门游家公司（4399.com）用于员工培训和分享。
- 针对用户群为已经使用过 mysql 环境，并有一定开发经验的工程师
- 针对高并发，海量数据的互联网环境。
- 本文语言为口语，非学术标准用语。
- 以实战和解决具体问题为主要目标，非应试，非常规教育。友情提醒，在校学生学习本教程可能对成绩提高有害无益。
- 非技术挑战，非高端架构师培训，请高手自动忽略。

Mysql 执行优化

认识数据索引

为什么使用数据索引能提高效率

- 数据索引的存储是有序的
- 在有序的情况下，通过索引查询一个数据是无需遍历索引记录的
- 极端情况下，数据索引的查询效率为二分法查询效率，趋近于 $\log_2(N)$

如何理解数据索引的结构

- 数据索引通常默认采用 btree 索引，（内存表也使用了 hash 索引）。
- 单一有序排序序列是查找效率最高的（二分查找，或者说折半查找），使用树形索引的目的是为了达到快速的更新和增删操作。
- 在极端情况下（比如数据查询需求量非常大，而数据更新需求极少，实时性要求不高，数据规模有限），直接使用单一排序序列，折半查找速度最快。

◆ 实战范例：ip 地址反查

资源：ip 地址对应表，源数据格式为 startip, endip, area

源数据条数为 10 万条左右，呈很大的分散性

目标：需要通过任意 ip 查询该 ip 所属地区

性能要求达到每秒 1000 次以上的查询效率

挑战：如使用 between ... and 数据库操作，无法有效使用索引。

如果每次查询请求需要遍历 10 万条记录，根本不行。

方法：一次性排序（只在数据准备中进行，数据可存储在内存序列）

折半查找（每次请求以折半查找方式进行）

- 在进行索引分析和 SQL 优化时，可以将数据索引字段想象为单一有序序列，并以此作为分析的基础。

- ◆ 实战范例：复合索引查询优化实战，同城异性列表

资源： 用户表 user，字段 sex 性别；area 地区；lastlogin 最后登录时间；其他略

目标： 查找同一地区的异性，按照最后登录时间逆序

高访问量社区的高频查询，如何优化。

查询 SQL: select * from user where area='\$area' and sex='\$sex' order by lastlogin desc limit 0,30;

挑战： 建立复合索引并不难， area+sex+lastlogin 三个字段的复合索引,如何理解？

首先，忘掉 btree，将索引字段理解为一个排序序列。

如果只使用 area 会怎样？搜索会把符合 area 的结果全部找出来，然后在这里面遍历，选择命中 sex 的并排序。遍历所有 area='\$area'数据！

如果使用了 area+sex，略好，仍然要遍历所有 area='\$area' and sex='\$sex'数据，然后在这个基础上排序！！

Area+sex+lastlogin 复合索引时（切记 lastlogin 在最后），该索引基于 area+sex+lastlogin 三个字段合并的结果排序，该列表可以想象如下。

广州女\$时间 1

广州女\$时间 2

广州女\$时间 3

...

广州男

...

深圳女

...

数据库很容易命中到 area+sex 的边界，并且基于下边界向上追溯 30 条记录，搞定！在索引中迅速命中所有结果，无需二次遍历！

如何理解影响结果集

- 影响结果集是数据查询优化的一个重要中间数据

- ◆ 查询条件与索引的关系决定影响结果集

如上例所示，即便查询用到了索引，但是如果查询和排序目标不能直接在索引中命中，其可能带来较多的影响结果。而这会直接影响到查询效率

- ◆ 微秒级优化

- 优化查询不能只看慢查询日志，常规来说，0.01 秒以上的查询，都是不够优化的。

- 实战范例

和上案例类似，某游戏社区要显示用户动态，select * from userfeed where uid=\$uid order by lastlogin desc limit 0,30; 初期默认以 uid 为索引字段，查询为命中所有 uid=\$uid 的结果按照 lastlogin 排序。当用户行为非常频繁时，该 SQL 索引命中影响结果集有数百乃至数千条记录。查询效率超过 0.01 秒，并发较大时数据库压力较大。

解决方案：将索引改为 uid+lastlogin 复合索引，索引直接命中影响结果集 30 条，查询效率提高了 10 倍，平均在 0.001 秒，数据库压力骤降。

- 影响结果集的常见误区

- ◆ 影响结果集并不是说数据查询出来的结果数或操作影响的结果数，而是查询条件的索引所命中的结果数。

- ◆ 实战范例

- 某游戏数据库使用了 innodb, innodb 是行级锁, 理论上很少存在锁表情况。出现了一个 SQL 语句(delete from tablename where xid=...), 这个 SQL 非常用 SQL, 仅在特定情况下出现, 每天出现频繁度不高(一天仅 10 次左右), 数据表容量百万级, 但是这个 xid 未建立索引, 于是悲惨的事情发生了, 当执行这条 delete 的时候, 真正删除的记录非常少, 也许一到两条, 也许一条都没有; 但是! 由于这个 xid 未建立索引, delete 操作时遍历全表记录, 全表被 delete 操作锁定, select 操作全部被 locked, 由于百万条记录遍历时间较长, 期间大量 select 被阻塞, 数据库连接过多崩溃。
这种非高发请求, 操作目标很少的 SQL, 因未使用索引, 连带导致整个数据库的查询阻塞, 需要极大提高警觉。

■ 总结:

- ◆ 影响结果集是搜索条件索引命中的结果集, 而非输出和操作的结果集。
- ◆ 影响结果集越趋近于实际输出或操作的目标结果集, 索引效率越高。
- ◆ 请注意, 我这里永远不会讲关于外键和 join 的优化, 因为在我们的体系里, 这是根本不允许的! 架构优化部分会解释为什么。

理解执行状态

常见分析手段

- 慢查询日志, 关注重点如下
 - 是否锁定, 及锁定时间
 - ◆ 如存在锁定, 则该慢查询通常是因锁定因素导致, 本身无需优化, 需解决锁定问题。
 - 影响结果集
 - ◆ 如影响结果集较大, 显然是索引项命中存在问题, 需要认真对待。
- Explain 操作
 - 索引项使用
 - ◆ 不建议用 using index 做强制索引, 如未如预期使用索引, 建议重新斟酌表结构和索引设置。
 - 影响结果集
 - ◆ 这里显示的数字不一定准确, 结合之前提到对数据索引的理解来看, 还记得嘛? 就把索引当作有序序列来理解, 反思 SQL。
- Set profiling, show profiles for query 操作
 - 执行开销
 - ◆ 注意, 有问题的 SQL 如果重复执行, 可能在缓存里, 这时要注意避免缓存影响。通过这里可以看到。
 - ◆ 执行时间超过 0.005 秒的频繁操作 SQL 建议都分析一下。
 - ◆ 深入理解数据库执行的过程和开销的分布
- Show processlist
 - 状态清单
 - ◆ Sleep 状态, 通常代表资源未释放, 如果是通过连接池, sleep 状态应该恒定在一定数量范围内
 - 实战范例: 因前端数据输出时(特别是输出到用户终端)未及时关闭数据库连接, 导致因网络连接速度产生大量 sleep 连接, 在网速出现异常时, 数据库 too many connections 挂死。
 - 简单解读, 数据查询和执行通常只需要不到 0.01 秒, 而网络输出通

常需要 1 秒左右甚至更长，原本数据连接在 0.01 秒即可释放，但是因为前端程序未执行 close 操作，直接输出结果，那么在结果未展现在用户桌面前，该数据库连接一直维持在 sleep 状态！

- ◆ **Waiting for net, reading from net, writing to net**
 - 偶尔出现无妨
 - 如大量出现，迅速检查数据库到前端的网络连接状态和流量
 - 案例: 因外挂程序，内网数据库大量读取，内网使用的百兆交换迅速爆满，导致大量连接阻塞在 waiting for net，数据库连接过多崩溃
- ◆ **Locked 状态**
 - 有更新操作锁定
 - 通常使用 innodb 可以很好的减少 locked 状态的产生，但是切记，更新操作要正确使用索引，即便是低频次更新操作也不能疏忽。如上影响结果集范例所示。
 - 在 myisam 的时代，locked 是很多高并发应用的噩梦。所以 mysql 官方也开始倾向于推荐 innodb。
- ◆ **Copy to tmp table**
 - 索引及现有结构无法涵盖查询条件，才会建立一个临时表来满足查询要求，产生巨大的恐怖的 i/o 压力。
 - 很可怕的搜索语句会导致这样的情况，如果是数据分析，或者半夜的周期数据清理任务，偶尔出现，可以允许。频繁出现务必优化之。
 - Copy to tmp table 通常与连表查询有关，建议逐渐习惯不使用连表查询。
 - 实战范例：
 - 某社区数据库阻塞，求救，经查，其服务器存在多个数据库应用和网站，其中一个不常用的小网站数据库产生了一个恐怖的 copy to tmp table 操作，导致整个硬盘 i/o 和 cpu 压力超载。Kill 掉该操作一切恢复。
- ◆ **Sending data**
 - Sending data 并不是发送数据，别被这个名字所欺骗，这是从物理磁盘获取数据的进程，如果你的影响结果集较多，那么就需要从不同的磁盘碎片去抽取数据，
 - 偶尔出现该状态连接无碍。
 - 回到上面影响结果集的问题，一般而言，如果 sending data 连接过多，通常是某查询的影响结果集过大，也就是查询的索引项不够优化。
 - 如果出现大量相似的 SQL 语句出现在 show processlist 列表中，并且都处于 sending data 状态，优化查询索引，记住用影响结果集的思路去思考。
- ◆ **Freeing items**
 - 理论上这玩意不会出现很多。偶尔出现无碍
 - 如果大量出现，内存，硬盘可能已经出现问题。比如硬盘满或损坏。
- ◆ **Sorting for ...**
 - 和 Sending data 类似，结果集过大，排序条件没有索引化，需要在内存里排序，甚至需要创建临时结构排序。
- ◆ **其他**
 - 还有很多状态，遇到了，去查查资料。基本上我们遇到其他状态的阻塞较少，所以不关心。

分析流程

- 基本流程

- 详细了解问题状况
 - ◆ Too many connections 是常见表象，有很多原因。
 - ◆ 索引损坏的情况在 innodb 情况下很少出现。
 - ◆ 如出现其他情况应追溯日志和错误信息。
- 了解基本负载状况和运营状况
 - ◆ 基本运营状况
 - 当前每秒读请求
 - 当前每秒写请求
 - 当前在线用户
 - 当前数据容量
 - ◆ 基本负载情况
 - 学会使用这些指令
 - Top
 - Vmstat
 - uptime
 - iostat
 - df
 - Cpu 负载构成
 - 特别关注 i/o 压力(wa%)
 - 多核负载分配
 - 内存占用
 - Swap 分区是否被侵占
 - 如 Swap 分区被侵占，物理内存是否较多空闲
 - 磁盘状态
 - 硬盘满和 inode 节点满的情况要迅速定位和迅速处理
- 了解具体连接状况
 - ◆ 当前连接数
 - Netstat -an|grep 3306|wc -l
 - Show processlist
 - ◆ 当前连接分布 show processlist
 - 前端应用请求数据库不要使用 root 帐号！
 - Root 帐号比其他普通帐号多一个连接数许可。
 - 前端使用普通帐号，在 too many connections 的时候 root 帐号仍可以登录数据库查询 show processlist!
 - 记住，前端应用程序不要设置一个不叫 root 的 root 帐号来糊弄！非 root 账户是骨子里的，而不是名义上的。
 - 状态分布
 - 不同状态代表不同的问题，有不同的优化目标。
 - 参见如上范例。
 - 雷同 SQL 的分布
 - 是否较多雷同 SQL 出现在同一状态
 - ◆ 当前是否有较多慢查询日志
 - 是否锁定
 - 影响结果集
- 频繁度分析
 - ◆ 写频繁度
 - 如果 i/o 压力高，优先分析写入频繁度
 - Mysqlbinlog 输出最新 binlog 文件，编写脚本拆分
 - 最多写入的数据表是哪个
 - 最多写入的数据 SQL 是什么
 - 是否存在基于同一主键的数据内容高频重复写入？

- 涉及架构优化部分，参见架构优化-缓存异步更新
- ◆ 读取频繁度
 - 如果 cpu 资源较高，而 i/o 压力不高，优先分析读取频繁度
 - 程序中在封装的 db 类增加抽样日志即可，抽样比例酌情考虑，以不显著影响系统负载压力为底线。
 - 最多读取的数据表是哪个
 - 最多读取的数据 SQL 是什么
 - 该 SQL 进行 explain 和 set profiling 判定
 - 注意判定时需要避免 query cache 影响
 - ◆ 比如，在这个 SQL 末尾增加一个条件子句 and 1=1 就可以避免从 query cache 中获取数据，而得到真实的执行状态分析。
 - 是否存在同一个查询短期内频繁出现的情况
 - 涉及前端缓存优化
- 抓大放小，解决显著问题
 - ◆ 不苛求解决所有优化问题，但是应以保证线上服务稳定可靠为目标。
 - ◆ 解决与评估要同时进行，新的策略或解决方案务必经过评估后上线。

总结

- 要学会怎样分析问题，而不是单纯拍脑袋优化
- 慢查询只是最基础的东西，要学会优化 0.01 秒的查询请求。
- 当发生连接阻塞时，不同状态的阻塞有不同的原因，要找到原因，如果不对症下药，就会南辕北辙
 - 范例：如果本身系统内存已经超载，已经使用到了 swap，而还在考虑加大缓存来优化查询，那就是自寻死路了。
- 监测与跟踪要经常做，而不是出问题才做
 - 读取频繁度抽样监测
 - ◆ 全监测不要搞，i/o 吓死人。
 - ◆ 按照一个抽样比例抽样即可。
 - ◆ 针对抽样中发现的问题，可以按照特定 SQL 在特定时间内监测一段全查询记录，但仍要考虑 i/o 影响。
 - 写入频繁度监测
 - ◆ 基于 binlog 解开即可，可定时或不定时分析。
 - 微慢查询抽样监测
 - ◆ 高并发情况下，查询请求时间超过 0.01 秒甚至 0.005 秒的，建议酌情抽样记录。
 - 连接数预警监测
 - ◆ 连接数超过特定阈值的情况下，虽然数据库没有崩溃，建议记录相关连接状态。
- 学会通过数据和监控发现问题，分析问题，而后解决问题顺理成章。特别是要学会在日常监控中发现隐患，而不是问题爆发了才去处理和解决。

Mysql 运维优化

存储引擎类型

- Myisam 速度快，响应快。表级锁是致命问题。
- InnoDB 目前主流存储引擎
 - 行级锁
 - ◆ 务必注意影响结果集的定义是什么
 - ◆ 行级锁会带来更新的额外开销，但是通常情况下是值得的。
 - 事务提交
 - ◆ 对 i/o 效率提升的考虑
 - ◆ 对安全性的考虑
- HEAP 内存引擎
 - 频繁更新和海量读取情况下仍会存在锁定状况

内存使用考量

- 理论上，内存越大，越多数据读取发生在内存，效率越高
- 要考虑到现实的硬件资源和瓶颈分布
- 学会理解热点数据，并将热点数据尽可能内存化
 - 所谓热点数据，就是最多被访问的数据。
 - 通常数据库访问是不平均的，少数数据被频繁读写，而更多数据鲜有读写。
 - 学会制定不同的热点数据规则，并测算指标。
 - ◆ 热点数据规模，理论上，热点数据越少越好，这样可以更好的满足业务的增长趋势。
 - ◆ 响应满足度，对响应的满足率越高越好。
 - ◆ 比如依据最后更新时间，总访问量，回访次数等指标定义热点数据，并测算不同定义模式下的热点数据规模

性能与安全性考量

- 数据提交方式
 - `innodb_flush_log_at_trx_commit = 1` 每次自动提交，安全性高，i/o 压力大
 - `innodb_flush_log_at_trx_commit = 2` 每秒自动提交，安全性略有影响，i/o 承载强。
- 日志同步
 - `Sync-binlog = 1` 每条自动更新，安全性高，i/o 压力大
 - `Sync-binlog = 0` 根据缓存设置情况自动更新，存在丢失数据和同步延迟风险，i/o 承载力强。
- 性能与安全本身存在相悖的情况，需要在业务诉求层面决定取舍

- 学会区分什么场合侧重性能，什么场合侧重安全
- 学会将不同安全等级的数据库用不同策略管理

存储压力优化

- 顺序读写性能远高于随机读写
- 日志类数据可以使用顺序读写方式进行
- 将顺序写数据和随机读写数据分成不同的物理磁盘，有助于 i/o 压力的疏解，前提是，你确信你的 i/o 压力主要来自于可顺序写操作（因随机读写干扰导致不能顺序写，但是确实可以用顺序写方式进行的 i/o 操作）。

运维监控体系

- 系统监控
 - 服务器资源监控
 - ◆ Cpu, 内存, 硬盘空间, i/o 压力
 - ◆ 设置阈值报警
 - 服务器流量监控
 - ◆ 外网流量, 内网流量
 - ◆ 设置阈值报警
 - 连接状态监控
 - ◆ Show processlist 设置阈值, 每分钟监测, 超过阈值记录
- 应用监控
 - 慢查询监控
 - ◆ 慢查询日志
 - ◆ 如果存在多台数据库服务器, 应有汇总查阅机制。
 - 请求错误监控
 - ◆ 高频繁应用中, 会出现偶发性数据库连接错误或执行错误, 将错误信息记录到日志, 查看每日的比例变化。
 - ◆ 偶发性错误, 如果数量极少, 可以不用处理, 但是需时常监控其趋势。
 - ◆ 会存在恶意输入内容, 输入边界限定缺乏导致执行出错, 需基于此防止恶意入侵探测行为。
 - 微慢查询监控
 - ◆ 高并发环境里, 超过 0.01 秒的查询请求都应该关注一下。
 - 频繁度监控
 - ◆ 写操作, 基于 binlog, 定期分析。
 - ◆ 读操作, 在前端 db 封装代码中增加抽样日志, 并输出执行时间。
 - ◆ 分析请求频繁度是开发架构 进一步优化的基础
 - ◆ 最好的优化就是减少请求次数!
- 总结:
 - 监控与数据分析是一切优化的基础。
 - 没有运营数据监测就不要妄谈优化!
 - 监控要注意不要产生太多额外的负载, 不要因监控带来太多额外系统开销

Mysql 架构优化

架构优化目标

防止单点隐患

- 所谓单点隐患，就是某台设备出现故障，会导致整体系统的不可用，这个设备就是单点隐患。
- 理解连带效应，所谓连带效应，就是一种问题会引发另一种故障，举例而言，memcache+mysql 是一种常见缓存组合，在前端压力很大时，如果 memcache 崩溃，理论上数据会通过 mysql 读取，不存在系统不可用情况，但是 mysql 无法对抗如此大的压力冲击，会因此连带崩溃。因 A 系统问题导致 B 系统崩溃的连带问题，在运维过程中会频繁出现。
 - 实战范例：在 mysql 连接不及时释放的应用环境里，当网络环境异常（同机房友邻服务器遭受拒绝服务攻击，出口阻塞），网络延迟加剧，空连接数急剧增加，导致数据库连接过多崩溃。
 - 实战范例 2：前端代码 通常我们封装 mysql_connect 和 memcache_connect，二者的顺序不同，会产生不同的连带效应。如果 mysql_connect 在前，那么一旦 memcache 连接阻塞，会连带 mysql 空连接过多崩溃。
 - 连带效应是常见的系统崩溃，日常分析崩溃原因的时候需要认真考虑连带效应的影响，头疼医头，脚疼医脚是不行的。

方便系统扩容

- 数据容量增加后，要考虑能够将数据分布到不同的服务器上。
- 请求压力增加时，要考虑将请求压力分布到不同服务器上。
- 扩容设计时需要考虑防止单点隐患。

安全可控，成本可控

- 数据安全，业务安全
- 人力资源成本>带宽流量成本>硬件成本
 - 成本与流量的关系曲线应低于线性增长（流量为横轴，成本为纵轴）。
 - 规模优势
- 本教程仅就与数据库有关部分讨论，与数据库无关部门请自行参阅其他学习资料。

分布式方案

分库&拆表方案

- 基本认识
 - 用分库&拆表是解决数据库容量问题的唯一途径。
 - 分库&拆表也是解决性能压力的最优选择。
 - 分库 - 不同的数据表放到不同的数据库服务器中（也可能是虚拟服务器）
 - 拆表 - 一张数据表拆成多张数据表，可能位于同一台服务器，也可能位于多台服务器（含虚拟服务器）。
- 去关联化原则
 - 摘除数据表之间的关联，是分库的基础工作。
 - 摘除关联的目的是，当数据表分布到不同服务器时，查询请求容易分发和处理。
 - 学会理解反范式数据结构设计，所谓反范式，第一要点是不用外键，不允许 Join 操作，不允许任何需要跨越两个表的查询请求。第二要点是适度冗余减少查询请求，比如说，信息表，fromuid, touid, message 字段外，还需要一个 fromuname 字段记录用户名，这样查询者通过 touid 查询后，能够立即得到发信人的用户名，而无需进行另一个数据表的查询。
 - 去关联化处理会带来额外的考虑，比如说，某一个数据表内容的修改，对另一个数据表的影响。这一点需要在程序或其他途径去考虑。
- 分库方案
 - 安全性拆分
 - ◆ 将高安全性数据与低安全性数据分库，这样的好处第一是便于维护，第二是高安全性数据的数据库参数配置可以以安全优先，而低安全性数据的参数配置以性能优先。参见运维优化相关部分。
 - 顺序写数据与随机读写数据分库
 - ◆ 顺序数据与随机数据区分存储地址，保证物理 i/o 优化。这个实话说，我只听说了概念，还没学会怎么实践。
 - 基于业务逻辑拆分
 - ◆ 根据数据表的内容构成，业务逻辑拆分，便于日常维护和前端调用。
 - ◆ 基于业务逻辑拆分，可以减少前端应用请求发送到不同数据库服务器的频次，从而减少链接开销。
 - ◆ 基于业务逻辑拆分，可保留部分数据关联，前端 web 工程师可在限度范围内执行关联查询。
 - 基于负载压力拆分
 - ◆ 基于负载压力对数据结构拆分，便于直接将负载分担给不同的服务器。
 - ◆ 基于负载压力拆分，可能拆分后的数据库包含不同业务类型的数据表，日常维护会有一定的烦恼。
- 分表方案
 - 数据量过大或者访问压力过大的数据表需要切分
 - 忙闲分表
 - ◆ 单数据表字段过多，可将频繁更新的整数数据与非频繁更新的字符串数据切分
 - ◆ 范例 user 表，个人简介，地址，QQ 号，联系方式，头像 这些字段为字符串类型，更新请求少；最后登录时间，在线时常，访问次数，信件数这些字段为整型字段，更新频繁，可以将后面这些更新频繁的字段独立拆出一张数据表，表内容变少，索引结构变少，读写请求变快。
 - 横向切表

- ◆ 等分切表，如哈希切表或其他基于对某数字取余的切表。等分切表的优点是负载很方便的分布到不同服务器；缺点是当容量继续增加时无法方便的扩容，需要重新进行数据的切分或转表。而且一些关键主键不易处理。
- ◆ 递增切表，比如每 1kw 用户开一个新表，优点是可以适应数据的自增趋势；缺点是往往新数据负载高，压力分配不平均。
- ◆ 日期切表，适用于日志记录式数据，优缺点等同于递增切表。
- ◆ 个人倾向于递增切表，具体根据应用场景决定。
- 热点数据分表
 - ◆ 将数据量较大的数据表中将读写频繁的数据抽取出来，形成热点数据表。通常一个庞大数据表经常被读写的内容往往具有一定的集中性，如果这些集中数据单独处理，就会极大减少整体系统的负载。
 - ◆ 热点数据表与旧有数据关系
 - 可以是一张冗余表，即该表数据丢失不会妨碍使用，因源数据仍存在于旧有结构中。优点是安全性高，维护方便，缺点是写压力不能分担，仍需要同步写回原系统。
 - 可以是非冗余表，即热点数据的内容原有结构不再保存，优点是读写效率全部优化；缺点是当热点数据发生变化时，维护量较大。
 - 具体方案选择需要根据读写比例决定，在读频率远高于写频率情况下，优先考虑冗余表方案。
 - ◆ 热点数据表可以用单独的优化的硬件存储，比如昂贵的闪存卡或大内存系统。
 - ◆ 热点数据表的重要指标
 - 热点数据的定义需要根据业务模式自行制定策略，常见策略为，按照最新的操作时间；按照内容丰富度等等。
 - 数据规模，比如从 1000 万条数据，抽取出 100 万条热点数据。
 - 热点命中率，比如查询 10 次，多少次命中在热点数据内。
 - 理论上，数据规模越小，热点命中率越高，说明效果越好。需要根据业务自行评估。
 - ◆ 热点数据表的动态维护
 - 加载热点数据方案选择
 - 定时从旧有数据结构中按照新的策略获取
 - 在从旧有数据结构读取时动态加载到热点数据
 - 剔除热点数据方案选择
 - 基于特定策略，定时将热点数据中访问频次较少的数据剔除
 - 如热点数据是冗余表，则直接删除即可，如不是冗余表，需要回写给旧有数据结构。
 - ◆ 通常，热点数据往往是基于缓存或者 key-value 方案冗余存储，所以这里提到的热点数据表，其实更多是理解思路，用到的场合可能并不多….
- 表结构设计
 - 查询冗余表设计
 - ◆ 涉及分表操作后，一些常见的索引查询可能需要跨表，带来不必要的麻烦。确认查询请求远大于写入请求时，应设置便于查询项的冗余表。
 - ◆ 实战范例，
 - 用户分表，将用户库分成若干数据表
 - 基于用户名的查询和基于 uid 的查询都是高并发请求。
 - 用户分表基于 uid 分成数据表，同时基于用户名做对应冗余表。
 - ◆ 冗余表要点
 - 数据一致性，简单说，同增，同删，同更新。
 - 可以做全冗余，或者只做主键关联的冗余，比如通过用户名查询 uid，再基于 uid 查询源表。
 - 中间数据表

- ◆ 为了减少会涉及大规模影响结果集的表数据操作，比如 count，sum 操作。应将一些统计类数据通过中间数据表保存。
- ◆ 中间数据表应能通过源数据表恢复。
- ◆ 实战范例：
 - 论坛板块的发帖量，回帖量，每日新增数据等
 - 网站每日新增用户数等。
 - 后台可以通过源数据表更新该数字。
- 历史数据表
 - ◆ 历史数据表对应于热点数据表，将需求较少又不能丢弃的数据存入，仅在少数情况下被访问。

主从架构

- 基本认识
 - 读写分离对负载的减轻远远不如分库分表来的直接。
 - 写压力会传递给从表，只读从库一样有写压力，一样会产生读写锁！
 - 一主多从结构下，主库是单点隐患，很难解决（如主库当机，从库可以响应读写，但是无法自动担当主库的分发功能）
 - 主从延迟也是重大问题。一旦有较大写入问题，如表结构更新，主从会产生巨大延迟。
- 应用场景
 - 在线热备
 - 异地分布
 - ◆ 写分布，读统一。
 - ◆ 仍然困难重重，受限于网络环境问题巨大！
 - 自动障碍转移
 - ◆ 主崩溃，从自动接管
 - 个人建议，负载均衡主要使用分库方案，主从主要用于热备和障碍转移。
- 潜在优化点
 - 为了减少写压力，有些人建议主不建索引提升 i/o 性能，从建立索引满足查询要求。个人认为这样维护较为麻烦。而且从本身会继承主的 i/o 压力，因此优化价值有限。该思路特此分享，不做推荐。

故障转移处理

- 要点
 - 程序与数据库的连接，基于虚地址而非真实 ip，由负载均衡系统监控。
 - 保持主从结构的简单化，否则很难做到故障点摘除。
- 思考方式
 - 遍历对服务器集群的任何一台服务器，前端 web，中间件，监控，缓存，db 等等，假设该服务器出现故障，系统是否会出现异常？用户访问是否会出现异常。
 - 目标：任意一台服务器崩溃，负载和数据操作均会很短时间内自动转移到其他服务器，不会影响业务的正常进行。不会造成恶性的数据丢失。（哪些是可以丢失的，哪些是不能丢失的）

缓存方案

缓存结合数据库的读取

- Memcached 是最常用的缓存系统
- Mysql 最新版本已经开始支持 memcache 插件，但据牛人分析，尚不成熟，暂不推荐。
- 数据读取
 - 并不是所有数据都适合被缓存，也并不是进入了缓存就意味着效率提升。
 - 命中率是第一要评估的数据。
 - 如何评估进入缓存的数据规模，以及命中率优化，是非常需要细心分析的。
 - 实景分析： 前端请求先连接缓存，缓存未命中连接数据库，进行查询，未命中状态比单纯连接数据库查询多了一次连接和查询的操作；如果缓存命中率很低，则这个额外的操作非但不能提高查询效率，反而为系统带来了额外的负载和复杂性，得不偿失。
 - 相关评估类似于热点数据表的介绍。
 - 善于利用内存，请注意数据存储的格式及压缩算法。
- Key-value 方案繁多，本培训文档暂不展开。

缓存结合数据库的写入

- 利用缓存不但可以减少数据读取请求，还可以减少数据库写入 i/o 压力
- 缓存实时更新，数据库异步更新
 - 缓存实时更新数据，并将更新记录写入队列
 - 可以使用类似 mq 的队列产品，自行建立队列请注意使用 increment 来维持队列序号。
 - 不建议使用 get 后处理数据再 set 的方式维护队列
 - 测试范例：
 - 范例 1

```
$var=Memcache_get($memcon,"var");  
$var++;  
memcache_set($memcon,"var",$var);
```

这样一个脚本，使用 apache ab 去跑，100 个并发，跑 10000 次，然后输出缓存存取的数据，很遗憾，并不是 1000，而是 5000 多，6000 多这样的数字，中间的数字全在 get & set 的过程中丢掉了。
原因，读写间隔中其他并发写入，导致数据丢失。
 - 范例 2
用 memcache_increment 来做这个操作，同样跑测试会得到完整的 10000，一条数据不会丢。
 - 结论： 用 increment 存储队列编号，用标记+编号作为 key 存储队列内容。
 - 后台基于缓存队列读取更新数据并更新数据库
 - 基于队列读取后可以合并更新
 - 更新合并率是重要指标
 - 实战范例：
某论坛热门贴，前端不断有 views=views+1 数据更新请求。
缓存实时更新该状态
后台任务对数据库做异步更新时，假设执行周期是 5 分钟，那么五分钟可能会接收到这样的请求多达数十次乃至数百次，合并更新后只执行一次 update

即可。

类似操作还包括游戏打怪，生命和经验的变化；个人主页访问次数的变化等。

■ 异步更新风险

- 前后端同时写，可能导致覆盖风险。
 - 使用后端异步更新，则前端应用程序就不要写数据库，否则可能造成写入冲突。一种兼容的解决方案是，前端和后端不要写相同的字段。
 - 实战范例：
 - 用户在线上时，后台异步更新用户状态。
 - 管理员后台屏蔽用户是直接更新数据库。
 - 结果管理员屏蔽某用户操作完成后，因该用户在线有操作，后台异步更新程序再次基于缓存更新用户状态，用户状态被复活，屏蔽失效。
- 缓存数据丢失或服务崩溃可能导致数据丢失风险。
 - 如缓存中间出现故障，则缓存队列数据不会回写到数据库，而用户会认为已经完成，此时会带来比较明显的用户体验问题。
 - 一个不彻底的解决方案是，确保高安全性，高重要性数据实时数据更新，而低安全性数据通过缓存异步回写方式完成。此外，使用相对数值操作而不是绝对数值操作更安全。
 - 范例：支付信息，道具的购买与获得，一旦丢失会对用户造成极大的伤害。而经验值，访问数字，如果只丢失了很少时间的内容，用户还是可以容忍的。
 - 范例：如果使用 `Views=Views+...` 的操作，一旦出现数据格式错误，从 `binlog` 中反推是可以进行数据还原，但是如果使用 `Views=特定值` 的操作，一旦缓存中数据有错误，则直接被赋予了一个错误数据，无法回溯！
- 异步更新如出现队列阻塞可能导致数据丢失风险。
 - 异步更新通常是使用缓存队列后，在后台由 `cron` 或其他守护进程写入数据库。
 - 如果队列生成的速度 > 后台更新写入数据库的速度，就会产生阻塞，导致数据越累计越多，数据库响应迟缓，而缓存队列无法迅速执行，导致溢出或者过期失效。