数据库开发技术

南京大学软件学院 刘嘉 2018年9月

Instructor

● 刘嘉(Liu Jia)

• Email: liujia@nju.edu.cn

• Office: 911

Objectives

- 高性能数据库开发原则
- 基于关系数据库的优化
 - 优化SQL提高数据库应用效率
 - 优化索引提高数据库应用效率
 - 优化物理结构提高数据库应用效率
 - 优化数据库设计提高数据库应用效率
- 大数据中的基本逻辑和应用
- 课程实践

Grading

- Two marked assignments 40%
- Final Exam 60%

Reference Books

- Database Management Systems, Third Edition
 - [Raghu Ramakrishnan; Johannes Gehrke]
- 高性能MySQL (第三版)
 - [Baron Schwartz, Peter Zaitsev, Vadim Tkachenko 著, <u>宁海</u>元, <u>周振兴</u>, <u>彭立勋</u> 等 译]
- The Art of SQL
 - [Stephane Faroult; Peter Robson]
- Expert Oracle Database Architecture : 10g&11g Programming Techniques and Solutions
 - [Thomas Kyte]

你应该了解的

- 关系代数
 - 选择(select)、投影(project)、连接(join)、联合(union)、差(difference)、乘积(product)
- DB, DBMS, 基于数据库的应用程序
- 数据库的基本特性(表、KEY、完整性约束、锁、视图、事务…)
- SQL: 基本的DDL, DML, 触发器, 存储过程等的语法和基本用法
- 数据库设计的基本原则

开发成功数据库应用的要点

- 需要理解数据库体系结构
- 需要理解锁和并发控制特性
 - 每个数据库都以不同的方式实现
- 不要把数据库当"黑盒"
- 性能、安全性都是适当的被设计出来的
- 用尽可能简单的方法解决问题
 - "创造"永远追不上开发的步伐
- DBA和RD之间的关系

Chapter 1 为性能而设计

- 应用系统的首要目标
 - 满足业务需求 (business requirement)
- 实际的情况是
 - 在技术挑战的刺激下
 - 忽视目标
 - 重视手段
 - 忽视数据的质量
 - 重视按期交付功能
- 强调良好的模型和合理的数据库设计是任何信息系统的基础

数据的关系视图

- 数据库只是对现实世界的有限描述
- 对特定的业务活动的描述不止一种
- "关系模型"中的"关系"的含义
- 关系模型的一致性
 - 只要遵守关系理论,可以保证基于数据库的任何查询结果与 原始数据具有同样的有效性
 - 关系理论包括
 - 关系不包含重复数据
 - 记录之间没有顺序

规范化(Normailization)

- 规范化→ 枯燥? 沉闷? 像古典文学?
- 1NF 确保原子性(Atomicity)
 - 原子性的粒度、原子性的价值
- 2NF 检查对键的完全依赖
 - 价值在在于控制数据冗余和查询性能
- 3NF 检查属性的独立性
- 规范化的价值
 - 合理规范化的模型可应对需求变更
 - 规范化数据重复降至最少

有值、无值、空值

- 表中的每一条记录都应该是特定"事物"的状态描述,如果大部分特征信息都显示"我们不知道",无疑大大降低了信息可信性
- 存在空值意味着关系模型存在严重的问题,动摇了查询优化的基础
- 空值对程序逻辑是危险的;必须使用空值的话,一定要清 楚它在特定情况下的影响。

限用Boolean型字段

- SQL中并不存在Boolean类型
- 实现flag表示标志位的Y/N或T/F
 - 例如: order_completed
 - 但是…往往增加信息字段能包含更多的信息量
 - 例如: completion_date completion_by
 - 或者增加order更多状态标示
- 极端的例子: 四个属性取值都是T/F,可以用0-15这16个数值代表四个属性所有组合状态
 - 技巧可能违反了原子性的原则
 - 为数据而数据,是通向灾难之路

理解子类型 (SubType)

- 表过"宽"(有太多属性)的另一个原因,是对数据项之间的 关系了解不够深入
- 一般情况下,给子类型表指定完全独立于父表主键的主键, 是极其错误的

约束应明确说明

- 数据中存在隐含约束是一种不良设计
- 字段的性质随着环境变化而变化时设计的错误和不稳定性
- 数据语义属于DBMS,别放到应用程序中

过于灵活的危险性

- "真理向前跨一步就是谬误"
- 不可思议的四通用表设计
 - Objects(oid, name), Attributes(<u>attrid</u>, attrname,type)
 - Object_Attributes(<u>oid,attrid</u>,value)
 - Link(oid1,oid2)
- 随意增加属性,避免NULL
- 成本急剧上升,性能令人失望

如何处理历史数据

- 历史数据:例如:商品在某一时刻的价格
- Price_history
 - (article id, effective from date, price)
- 缺点在于查询当前价格比较笨拙
- 其他方案
 - 定义终止时间
 - 同时保持价格生效和失效日期,或生效日期和有效天数等等
 - 当前价格表+历史价格表

设计与性能

- 调优 (tuning)
 - 在目前情况下优化性能至最佳

● 性能拙劣的罪魁祸首是错误的设计

处理流程

- 操作模式 (operating mode)
 - 异步模式处理(批处理)
 - 同步模式处理(实时交易)
- 处理数据的方式会影响我们物理结构的设计

数据集中化(Centralizing)

- 分布式数据系统复杂性大大增加
 - 远程数据的透明引用访问代价很高
 - 不同数据源数据结合极为困难
 - Copy的数据传输开销
 - 无法从数据规划中获益(物理结构,索引)
- 数据库该如何部署呢?
 - 中庸、分析、决策
- 离数据越近,访问速度越快

系统复杂性

- 数据库的错误很多
 - 硬件故障
 - 错误操作...
- 数据恢复往往是RD和DBA争论焦点
 - DBA,即便确保数据库本身工作正常,依然无法了解数据是否正确
 - RD,在数据库恢复后进行所有的功能性的检查

小结

- 错误的设计是导致灾难性后果的源泉
- 解决设计问题会浪费惊人的精力和智慧
- 性能问题非常普遍
- 打着"改善性能"的旗号进行非规范化处理,常常使性能问题 变得更糟
- 成果的数据建模和数据操作应严格遵循基本的设计原则。

Chapter 2 高效访问数据库

- 开发环境切换到生产环境是一场战役
- 常常忽略从大局上把握整个架构和设计

● 讨论编写高效访问数据库的程序需要实现哪些关键目标

查询的识别

- 定位被执行的SQL比较容易
- 确定哪些应用提交了这些SQL比较困难
- 养成为程序和关键模块加注释的习惯

● 易识别的语句有助于定位性能问题

保持数据库连接稳定

- 连接稳定
- 减少交互
- 所有的事情, 试试吧~~~~ (课后练习)
 - Open the file
 - Until the end of file is reached
 - Read a row
 - Connect to the server specified by the row
 - Insert the data
 - Disconnect
 - Close the file
 - 如果依次对每一行作连接/中断 7.4行/秒
 - 连接一次,所有行逐个插入 1681行/秒
 - 连接一次,以10行为一数组插入 5914行/秒
 - 连接一次,以100行为一个数组插入 9190行/秒

战略优先战术

● 不要被眼前的细微所迷惑

● 着眼于最终结果

● 考虑解决方案的细节之前,先站的远一些,把握大局

先定义问题,再解决问题

● 一知半解是危险的

- 所有技术方案都是我们达到目标的手段
- 新技术本身并不是目标

保持数据库Schema稳定

- 在应用程序中使用DDL建立、修改或删除数据库对象,是很差的方式。
 - 除了分区和DBMS已知的临时表之外...
- 数据字典是所有数据库操作的中心
- 任何对数据字典的操作都会引起全局加锁,对系统性能影响巨大。
- 不应在应用程序中进行数据库对象的建立、修改及删除等操作,虽然设计应用的时候需要考虑这些。

直接操作实际数据

- 临时工作表(temporary work table)
- 永久表 (permanent table)
- 查询临时表的语句效率比永久表低
 - 永久表可以设置非常复杂的存储选项
 - 临时表的索引一定不是最优的
 - 查询之前需要为临时表填入数据
- 暂时工作表意味着以不太合理的方式存储更多信息

用SQL处理集合

- SQL完全基于集合来处理数据
- 将一次"大批量的数据处理"分割成多次"小块处理"是一个坏主意
 - 占用过多的空间保留原始数据,以备事物回滚之需
 - 万一修改失败,回滚消耗过长的时间

动作丰富的SQL语句

- SQL不是过程性语句
- 不要混淆声明性处理和过程逻辑
 - 最常见的例子出现在从数据库中提取数据,然后循环 处理并与数据库再进行交互
- 避免在SQL中引入"过程逻辑"的主要原因
 - 数据库访问,总会跨多个软件层,甚至包括网络访问
 - 在SQL中引入过程逻辑,意味着性能和维护问题应由 你的程序承担

充分利用每次数据库访问

- 从一个表中提取多段信息,采用多次数据库访问的方法非常常糟糕
- 在合理的范围内,利用每次数据库访问完成尽量多的工作

接近DBMS核心

● 代码喜欢SQL内核→ 离开核心越近,它就运行的越快

只做必须做的

- 没有必要编程实现那些数据库隐含实现的功能
- 例如
 - Count(*) 用以测试"是否存在"

Select count(*)

Into counter

From table_name

Where ...

If (counter > 0) then.....

慎用自定义函数

- 自定义函数
 - Select中,被调用一次
 - Where中,可能每行调用一次
 - 如果自定义函数内部还执行了一个select.....则无法 被基于成本的查询优化器优化

- 防御式编程 (code defensively)
 - 在开始处理前先检查所有参数的合法性
 - 例子: 进行一连串检查, 出现不符合就产生异常。以 信用卡检查为例(身份、卡号、是否过期、支付额度)
 - Select count (*)
 From customers
 Where customer_id = provided_id
 - Select card_num, expriy_date, credit_limit from accounts
 where customer_id = provided_id

- 进攻式(假设today()返回当前日期)
- Update accouts

Set balance = balance - purchased_amount

Where balance >= purchased_amount

And credit_limit >= purchased_amount

And expiry_date > today()

And customer_id = provided_id

And card_num = provided_cardnum

● 接着检查被更新的行数,如果结果是0,则失败

Select c.customer_id, a.card_num, a.expiry_date, a.credit_limit, a.balance

From customers c

Left outer join accounts a

On a.customer_id = c.customer_id

And a.card_num = provided_cardnum

Where c.customer_id = provided_id

- 如果此查询没有返回数据,customer_id是错的
- 如果card_num是Null则卡号错误

- 进攻式编程的本质特征
 - 以合理的可能性(reasonable probabilities)为基础
 - 类似DBMS采用的乐观并发控制
 - 乐观的方法比悲观的方法的吞吐量高的多

- 勇敢和鲁莽的界限很模糊
- 进攻式编程要对异常进行谨慎控制
- 防御式编程才是可以构建一个真正可移植的数据库应用

了解关系型数据库的基本 逻辑是数据库优化的核心