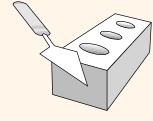


数据管理系统实现

Chapter 1

王晓玲



教材

《数据库系统实现》

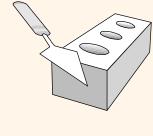
Database System Implementation

参考书

- An Introduction to Database Systems (Seventh Edition)
 C.J.Date, Addison-Wesley
- A First Course in Database Systems (Second Edition) Jeffrey D. Ullman and Jennifer Widom, Prentice Hall
- •数据库系统教程 王能斌 电子工业出版社

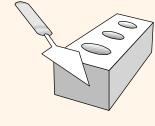






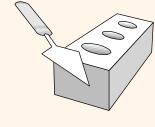
- ❖ 大量的数据.
- * 现实世界的模型
 - 实体 (e.g., 学生, 课程)
 - 关系 (e.g., 张三学修了数据库这门课)
- ❖ <u>Database Management System (DBMS)</u> 数据库 管理系统是一个为存储和管理数据库的软件包

0



数据库技术的发展历史

- ❖ (1) 从数据模型的发展来看
 - 无管理(60年代之前): 科学计算
 - 文件系统: 简单的数据管理
 - 数据管理需求不断增长,数据库管理系统应运而生。
 - 1964,美通用电气公司开发出第一个DBMS: IDS,网状
 - 1969, IBM推出第一个商品化DBMS, 层次
 - 1970, IBM研究员E.F.Codd提出关系模型
 - 其它数据模型:面向对象、演绎、XML等

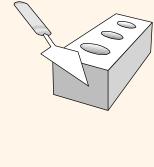


文件系统 vs. DBMS

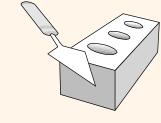
- ❖ 应用程序负责数据在内存和二级存储设备之间的数据交换 (e.g., 缓存, 基于页面的存取, etc.)
- ❖ 不同的查询编写不同的代码
- ❖ 应用保证数据的一致性,特别是多用户的应用 环境
- ❖ 恢复机制
- ❖ 安全和存取控制

为什么使用DBMS?



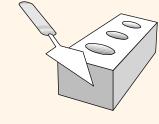


- ❖ 数据的独立性和有效的存取.
- ❖ 减少应用的开发时间.
- ❖ 数据集成和安全.
- ❖ 统一的数据管理.
- ❖ 并发存取和恢复机制.



数据库的分类

- * (2) 从体系结构的发展来看
 - 集中式: 主机+哑终端
 - 分布式数据库
 - Client/Server结构
 - 三层/多层结构
- ❖ (3) 从应用领域的拓展来看
 - OLTP
 - 工程数据库
 - 演绎数据库
 - 多媒体数据库
 - 时态数据库
 - 空间数据库
 - 数据仓库、数据挖掘

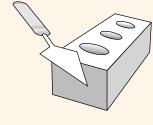


• 高级数据库技术

- 分布式数据库
- -多媒体数据库
- 面向对象数据库系统
- -WEB数据库
- -XML及其在数据管理中的作用
- -数据仓库以及OLAP
- -数据挖掘
- -数据流系统

— ...



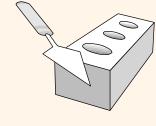


- •数据的来源越来越多,数据量不断增长
 - 大数据
- •提供了统计分析、决策支持等功能
 - OLAP (Online Analytical Processing)和OLTP (Online Transaction Processing)
 - 数据挖掘(Data Mining)
 - 机器学习 (Machine Learning)

• . . .

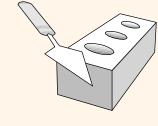
为什么学习数据库??

- ❖ 从计算<u>computation</u> 到信息管理 <u>informatio</u> <u>変</u>
 - 一般的用户: 在大量数据的空间寻找信息
 - 高端应用: 科学的应用需求
- ❖ 数据量的增长
 - 数字图书馆,视频点播,基因工程
 - …需要探讨 DBMS的功能,满足更多的需求
- ❖ DBMS 包括了计算机领域的很多方面
 - 操作系统OS, 计算理论, 人工智能 "A"I, 多媒体等
- ❖ 新型应用带给数据库技术哪些新挑战?



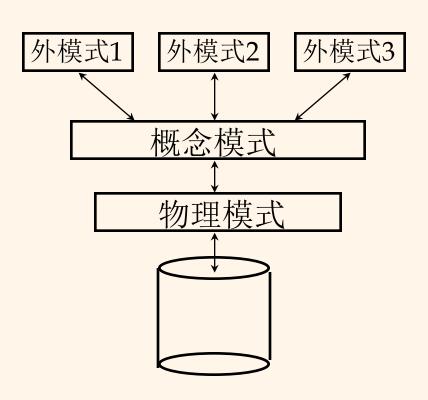
数据模型

- ❖ 数据模型是描述数据的一组概念和定义。
- ❖ 数据模式是基于数据模型的数据描述。
- ❖ 关系数据模型是目前用得最多的的数据模型。
 - 基本概念: 关系, 简要地说就是存在行和列的表.
 - 每个关系有一个模式 <u>schema</u>, 描述表中的列和相关的信息

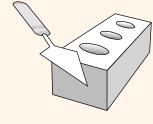


多级抽象

- ❖ 多个外模式<u>views</u>, 一个概念(逻辑)模式 <u>conceptual</u> (<u>logical</u>) <u>schema</u>, 一个物理模式 <u>physical schema</u>.
 - 视图描述用户从不同的角度 看这些数据.
 - 概念模式定义了数据的逻辑 结构
 - 物理模式描述了数据的存储细节,例如索引等.



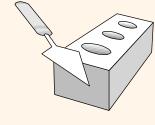
► 模式通过DDL定义; 数据通过DML进行查询和修改.



Example: 大学数据库



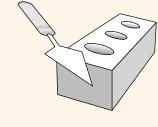
- Students(sid: string, name: string, login: string, age: integer, gpa:real)
- Courses(cid: string, cname:string, credits:integer)
- Enrolled(sid:string, cid:string, grade:string)



Example: 大学数据库

❖ 概念模式:

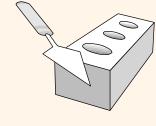
- Students(sid: string, name: string, login: string, age: integer, gpa:real)
- Courses(cid: string, cname:string, credits:integer)
- Enrolled(sid:string, cid:string, grade:string)
- ❖ 物理模式:
 - 管理按照文件格式存放.
 - 每个学生的第一列上有索引.
- ❖ 外模式 (视图View):
 - Course_info(cid:string,enrollment:integer)



数据的独立性*

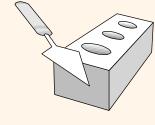
- ❖ 应用独立于数据的存储和数据的结构.
- ❖ <u>数据的逻辑独立性</u>:保护用户免受数据逻辑结构变化的影响.
- ❖ <u>数据的物理独立性</u>:保护用户免受物理存储变化的影响.

➡使用 DBMS的最大好处!



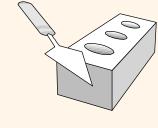
并发控制

- ❖ 并发执行用户的程序
 - 磁盘存取是经常的,相对来说,比CPU速度慢,所以 ,可以运行多个程序,保持CPU 高的使用率.
- ❖ 需要消除不同程序之间会产生的不一致.
- ❖ DBMS确保:用户免受系统故障的影响。



事务: DB程序的一次执行

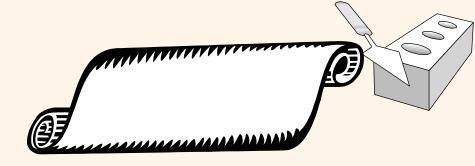
- ❖ 事务是数据库动作的基本单位。例如 (reads/writes).
- ❖ 每个事务必须完全执行,并且保证数据库的一致 性.



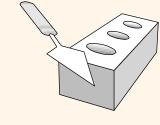
并发事务的调度

- ❖ DBMS 确保对事物 {T1, ..., Tn}的执行等价于按照某种顺序的其他方式执行 T1' ... Tn'.
 - 在读写一个数据对象的时候,事务需要对数据对象加锁, 直到事务完成,才被解锁(严格的两阶段加锁协议)
 - 解决方法: 如果一个动作Ti (写 X) 影响动作 Tj (要读X), 其中的一个, 比如Ti, 将获得 X 上的锁, Tj 就必须等待, 直到事务 Ti完成;
 - 如果 Tj 已经对Y加锁, Ti 又请求Y上的锁,会发生什么情况?
 - (Deadlock!死锁) Ti 或 Tj 必须撤销,重新开始!

日志



- ❖ 日志中记录的动作:
 - Ti写一个数据对象: 原值和新值.
 - 日志必须在改变数据之前,把信息记录在磁盘上!
 - Ti 提交commits/取消aborts: 日至记录显示了这个动作
- ❖ 日志也记录了Xact标志 id, 所以, 很容易对特定的Xact 重做.
- ❖ 日志经常是归档在稳定的存储设备上.
- ❖ 所有的与日志相关的活动被DBMS透明地处理.

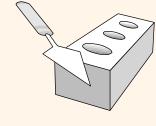


数据库的受益者

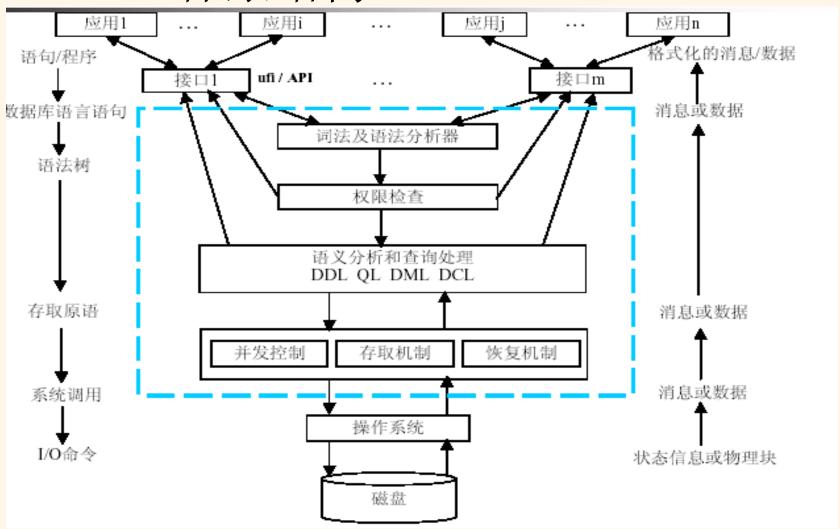
- ❖ 终端用户
- ❖ 应用开发者
- ❖ 数据库管理员 (DBA)
 - 设计逻辑/物理模式
 - 处理安全和授权问题
 - 数据的可用性,恢复机制
 - 数据库的调整

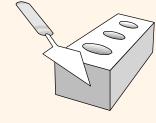






DBMS体系结构





总结

- ❖ DBMS 用来管理、查询大量数据.
- * 好处:
 - 恢复机制;
 - 并发存取;
 - 快速的应用开发;
 - 数据集成和安全.
 - 数据独立性.
- ❖ 了解DBMS原理,是进行数据管理技术 研究的基础和关键。
- ❖ DBMS的研发是计算机领域最有应用前景的工作.

