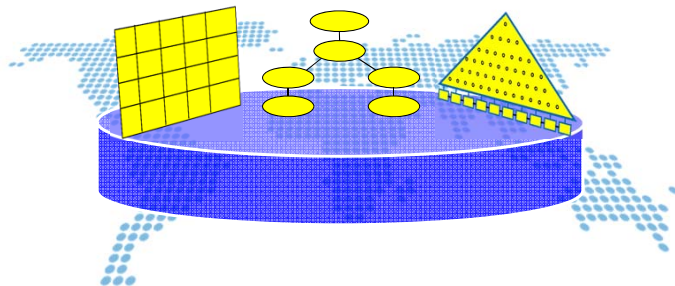


数据库系统

概述

陈世敏

(中科院计算所)



Outline

- 数据库的概念
- 计算机硬件的发展
- 数据库系统的发展

概念?

- 怎么定义一个概念?
 - 内涵: 里面有什么, 描述它的属性
 - 外延: 什么不是? 有什么区别?
- 例如:
 - 大学
 - 计算机科学

主要概念

- 所以这里我们的目标是说清楚概念的内涵和外延
 - 数据库 (Database)
 - 数据库系统 (Database Management System)
 - 关系数据库 (Relational Database)
 - 关系数据库系统 (Relational Database Management System)
 - 关系模型 (Relational Model)

数据库 (Database)

• 内涵

- 包含一组数据
- 描述了实体 (Entity) 和它们之间的联系 (Relationship)
 - 例如, 实体: 学生、教师、课程、教室、班级等
 - 联系: 学生选课、老师教课、上课占用教室、老师指导学生等

• 外延

- 不同于文件 (File)
 - 从文件系统的角度, 不关心内容, 而数据库关心数据的内容
 - 当然数据库可能存储在文件中
- 不同于数据集 (Data Set)
 - 没有强调数据的组织, 可能是混乱的, 未经整理和清洗的
 - 而数据库中的数据都是通过某种方式组织起来的
 - 数据库可以被认为是一种数据集
- 不同于数据结构 (Data Structure)
 - 不关心数据的内容

数据库系统 (DBMS, Database Management System)

• 内涵

- 管理数据库的系统
- 管理: 存储、修改、查询、运算

• 外延

- 不同于文件系统
 - 管理文件, 存储/读取/修改文件
- 不同于运算系统
 - 例如: Matlab (矩阵运算), Mathematica (公式推导)
MapReduce (云计算), MPI (高性能计算)
 - 为了一种特定的运算模型设计的系统, 方便编程和运行
- 不同于网站
 - 提供网页服务, 当然网页可以访问后台的数据库系统

关系数据库和关系数据库系统

• 关系模型 (Relational Model)

• 关系数据库 (Relational Database)

- 采用关系模型的数据库

• 关系数据库系统 (RDBMS, Relational Database Management System)

- 支持关系模型为核心模型的数据库系统

• 什么是关系模型?

关系模型

• 关系模型中的实体和联系都可以用“表”来表示

• Table/Relation (表)

举例：学生信息表

每一列是一个属性 (~10)

每一行是一个学生记录 (~10⁴)

ID	Name	Birthday	Gender	Major	Year	GPA
131234	张飞	1995/1/1	男	计算机	2013	85
145678	貂蝉	1996/3/3	女	经管	2014	90
129012	孙权	1994/5/5	男	法律	2012	80
...
...
...
...
...
...
...

Table/Relation (表)

- 列(Column): 一个属性, 有明确的数据类型
 - 例如: 数值类型 (e.g., int, double), 字符串类型 (varchar), 类别类型 (有些像编程语言中的 enum)
 - 必须是原子类型, 不能够再进一步分割, 没有内部结构
- 行(Row): 一个记录 (tuple, record)
 - 表是一个记录的集合
 - 记录之间是无序的
- 通常是一个很瘦长的表
 - 几列到几十列
 - 成千上万行, 很大的表可以有亿/兆行

举例：学生信息表

原子类型

数值 字符串 日期 类别 字符串年 数值

每一行是一个学生记录 (~10⁴)

ID	Name	Birthday	Gender	Major	Year	GPA
131234	张飞	1995/1/1	男	计算机	2013	85
145678	貂蝉	1996/3/3	女	经管	2014	90
129012	孙权	1994/5/5	男	法律	2012	80
...
...
...
...
...
...
...

什么是原子类型？无内部嵌套结构

- √ Int
- √ Double
- √ Char string
- √ Int 基础上表达的类型: Date, Enum, ...
- ✗ 编程语言中的 struct
- ✗ class
- ✗ array
- ✗ list, set, map ...

举例：学生信息表

每一列是一个属性 (~10)

每一行是一个学生记录 (~10⁴)

记录无序

ID	Name	Birthday	Gender	Major	Year	GPA
131234	张飞	1995/1/1	男	计算机	2013	85
145678	貂蝉	1996/3/3	女	经管	2014	90
129012	孙权	1994/5/5	男	法律	2012	80
...
...
...
...
...
...
...
...

举例：学生信息表

每一列是一个属性 (~10)

每一行是一个学生记录 (~10⁴)

非常瘦长

ID	Name	Birthday	Gender	Major	Year	GPA
131234	张飞	1995/1/1	男	计算机	2013	85
145678	貂蝉	1996/3/3	女	经管	2014	90
129012	孙权	1994/5/5	男	法律	2012	80
...
...
...
...
...
...
...
...

表的数学定义

• K列的表: $\{ \langle t_1, \dots, t_k \rangle \mid t_1 \in D_1, \dots, t_k \in D_k \}$

- 整个表是一个集合 $\{ \langle t_1, \dots, t_k \rangle \}$
- 集合的每个元素有这样的形式 $\langle t_1, \dots, t_k \rangle$
 - 第j个部分 t_j
- D_j 是第j列的类型所对应的所有可能取值的集合 (域)

Schema vs. Instance

• Schema: 模式/类型

- 一个表的类型是由每个列的类型决定的
- 例如: *Student* (*ID* integer, *Name* varchar(20), *Birthday* date, *Gender* enum(M, F), *Major* varchar(20), *Year* year, *GPA* float)

• Instance: 实例/具体取值

- 具体存储哪些记录, 每个列的具体值
- 由具体应用决定的

• 这样区分的意义

- Schema只需要定义一次
- 可以对应多个instance
- 随着时间推移, 新的修改增删操作, 表的内容不断变化, 而类型不变

关系模型的优点：数据独立性

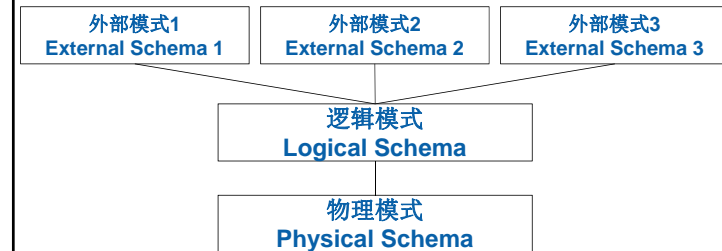
- 数据独立性 (Data Independence)

- DBMS内部的数据组织和存储的改变，不影响上层的应用
- 应用不加修改就可以继续正确地工作
- 换言之，数据组织和存储的改变对于应用是隔离的

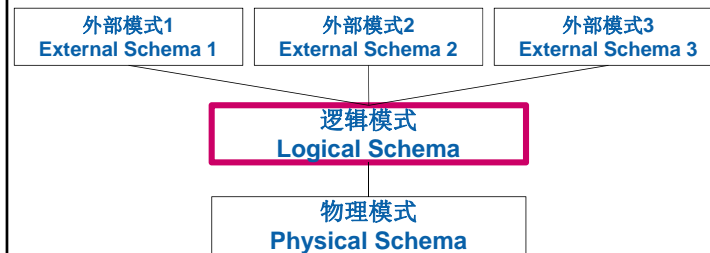
- 如何实现呢？

☞ 抽象层次

抽象层次

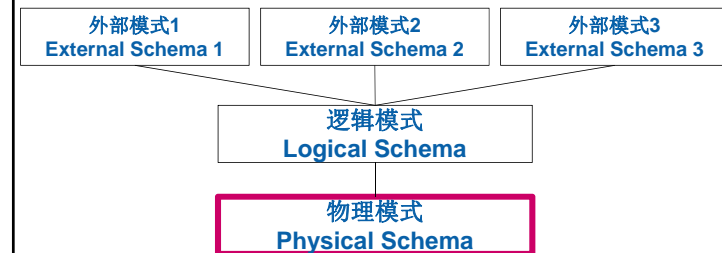


Logical Schema



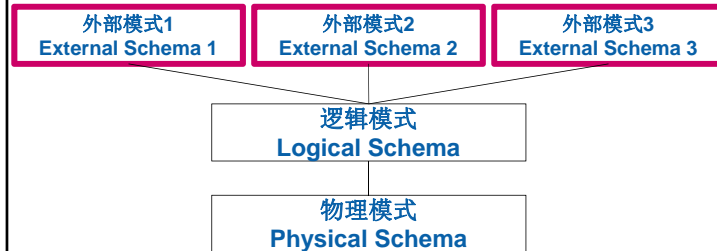
- 这个就是我们前面讲的Schema
- 根据关系模型对数据的定义，也就是数据表的类型定义

Physical Schema



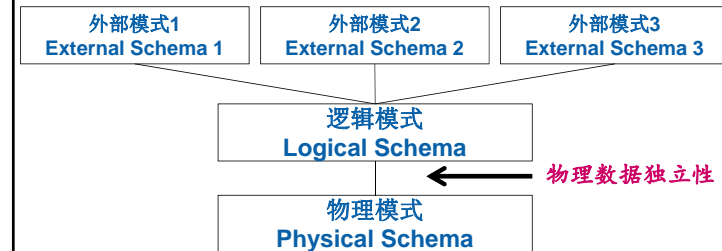
- 确定逻辑模式是如何存储和组织的
- 文件组织和结构？索引结构？

External Schema



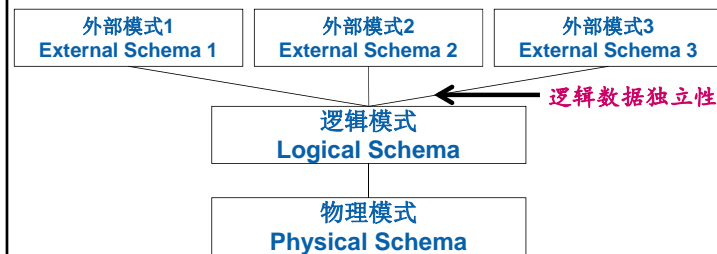
- 出于安全和数据独立性的需要，对于不同的用户（群体），通常只使其看到逻辑模式的一个部分
 - 例如：学生可以看到自己的选课信息，但不能看到其他同学的选课信息
- （会讲到）可以在逻辑模型上使用View来得到

两种数据独立性



- 物理数据独立性（Physical Data Independence）
 - 逻辑模式可以屏蔽物理模式的变化
 - 只要逻辑模式不变，即使物理存储方式发生变化，也不会影响应用

两种数据独立性



- 逻辑数据独立性（Logical Data Independence）
 - 当逻辑模式变化了（例如，增加了新的列）
 - 可以定义与过去相同的外部模式，来使上层应用不受影响

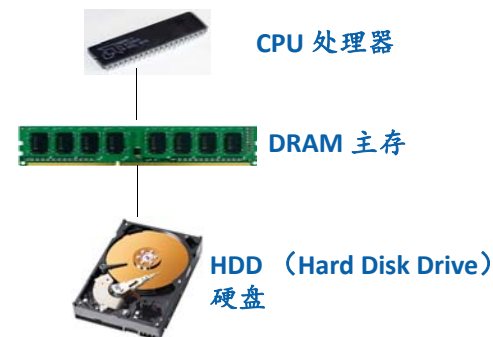
其它模型

- ER模型
 - 一种外部概念模型，易于表达应用中的数据实体与关系
 - 可以转化为关系模型
- 早于关系模型出现的模型
 - 层次模型（Hierarchical Model）、网状模型（Network Model）
 - 已经基本被淘汰
- 关系模型后出现的模型
 - Object-Oriented data model（面向对象的模型），Object-Relational data model（关系对象模型），XML
 - 获得了有限的成功
- 近期出现的模型：图模型等

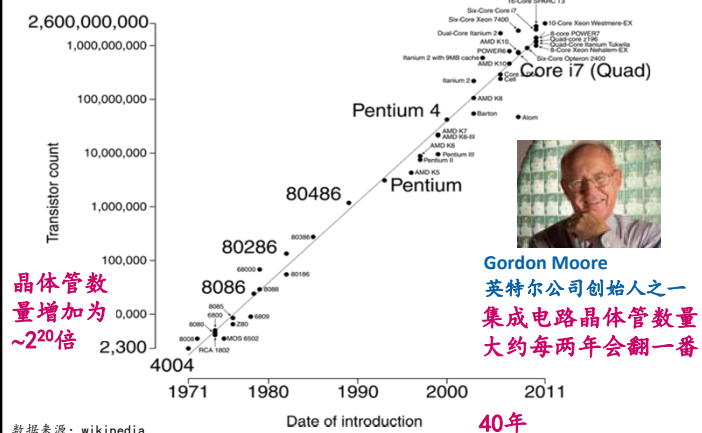
Outline

- 数据库的概念
- 计算机硬件的发展
- 数据库系统的发展

80年代的计算机系统



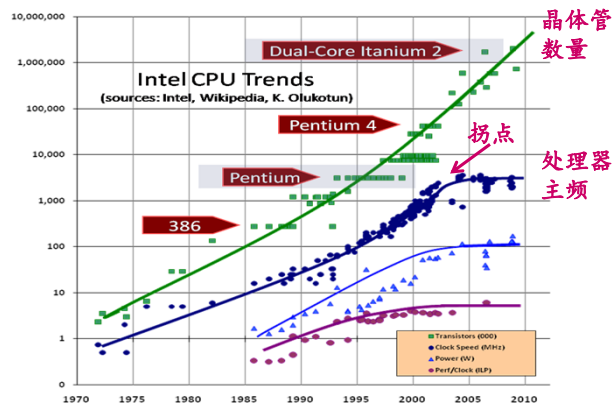
摩尔定律 (Moore's Law)



CPU体系结构的发展(2004年前)

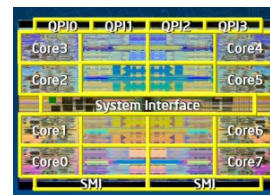
- 提高串行程序效率
 - 提高主频
 - 流水线 (Pipeline)
 - 超标量 (Super-Scalar)
 - 乱序执行 (Out-of-order Execution)
 - 向量指令 (SIMD/Vector Instructions)
 - 多级高速缓存 (Multi-level Cache)

主频增加这一趋势于2004-2005年间结束



单核单线→多核多线→众核

- 功耗、散热等限制处理器主频的进一步增加
- 业界不得不转向使用多核
 - 从主频增加→核的增加
 - 双核、4核、6核、8核…、28核
- 研究片上网络、高速缓存等



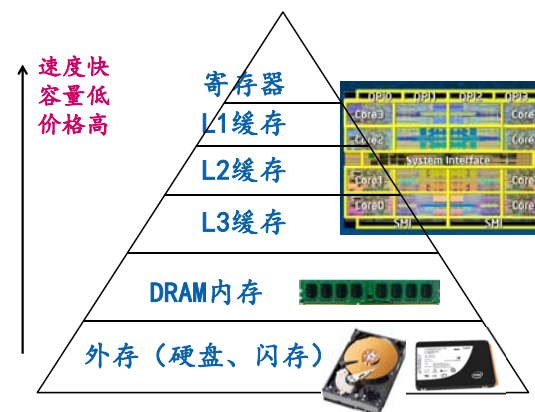
Nehalem EX

多种类型的处理器

- GPU
- Intel Xeon Phi
- ARM



存储层次结构

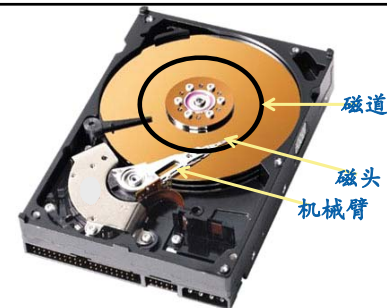


内存



- 容量 → 符合摩尔定律, 指数级增加
- 带宽: 有一定的办法增加
- 访问速度: 比指令执行慢100倍
 - 访存墙问题

硬盘访问



- 硬盘容量:
 - 呈指数级增长

• 硬盘的性能

- 访问速度: 受限于机械臂的移动, 盘片的转速
 - 大约每次访问需要10ms
- 带宽: 受限于盘片的转速
 - 传输速度大约为100MB/s
- 顺序访问比随机访问好很多

新型存储/内存设备

• 闪存(Flash)与固态硬盘(SSD: Solid State Drive)

- 闪存: 发明于1980年, 与DRAM技术有一定的相似性
- 最早用于取代ROM作BIOS存储, 后来用于数字电子设备: 相机、手机、U盘、microSD卡等, 大量生产, 价格降低
- 固态硬盘: 2009年开始出现以闪存为存储介质的固态硬盘
 - 优点: 没有机械装置, 随机读性能比硬盘高100倍, 顺序读或顺序写性能好于硬盘
 - 缺点: 随机写性能差, 重写次数有限制(例如, 5000次), 超过即报废

• 新型的非易失存储技术: NVM

- Phase Change Memory, STT-RAM, Memristor, 3D-Xpoint
- 与DRAM的读写速度相似, 支持的读写次数相似
- 非易失: 不需要定时刷新, 节能, 可靠
- 对计算机系统的各方面都会产生深远的影响

体系结构和硬件技术的巨大发展



80年代

今天

计算机系统的发展



Outline

- 数据库的概念
- 计算机硬件的发展
- 数据库系统的发展

关系型数据库



- E.F. Codd于1970年提出了数据管理的关系模型，并因此于1981年获得图灵奖



- Jim Gray参与了第一个关系型数据库原型系统（System R）的实现，并由于对数据库和事务处理的多项贡献获得了1998年的图灵奖



- Michael Stonebraker主持了另一个早期关系型数据库原型系统（Ingress）的实现，并实现了一系列的系统（Postgres, C-Store, H-Store, 等），2015年获得图灵奖



- 三大数据库产品Oracle, Microsoft SQL Server, IBM DB2的最初实现都是在1970末到1980年代

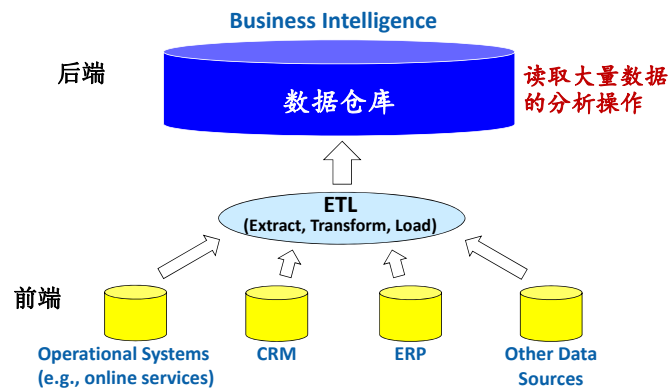
事务处理 (Transaction Processing)



事务处理系统

- 早期的数据库系统主要针对事务处理应用
- 典型例子：银行业务，订票，购物等
- 大量并发用户，少量随机读写操作

数据仓库 (Data Warehouse)



多种发展

- 数据流处理
- 地理信息系统
- 多媒体数据库
- 用于Web的后端
-
- 大数据系统

数据库系统课程内容

- 如何使用数据库?
- 数据库是如何工作的?
- 新进展介绍

数据库系统课程内容

- 如何使用数据库?
 - ER模型、关系模型、SQL
 - 实验1: 数据库安装与使用
 - 实验2: 数据库应用设计
- 数据库是如何工作的?
 - 数据存储与访问路径
 - 查询处理
 - 查询优化
 - 事务处理系统
 - 数据仓库
 - 实验3: 分析型数据库系统实现
- 新进展介绍
 - 内存数据库
 - 大数据初步

小结

- 数据库系统的基本概念
- 计算机体系结构和硬件技术的发展
- 数据管理系统的发展