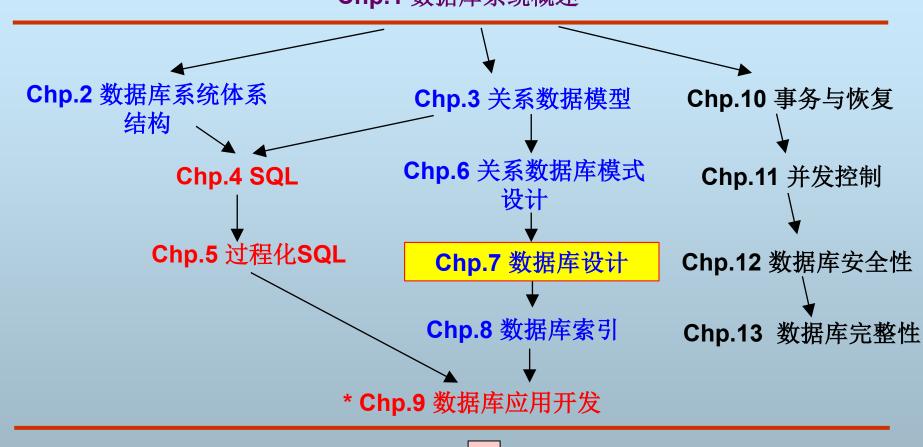
第7章 数据库设计

课程知识结构

Chp.1 数据库系统概述



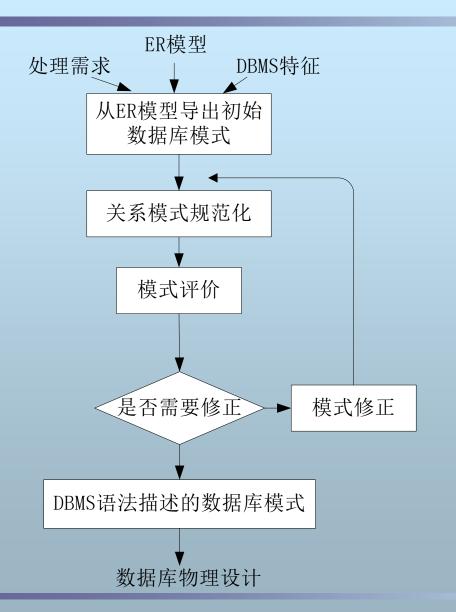


Chp.14 高级主题

五、数据库逻辑设计

- 根据概念模型设计出与DBMS支持的数据模型相符合的数据库逻辑结构
- 主要工作
 - ER模型向关系模型的转换
 - 关系模型优化
 - 关系模型修正

1、数据库逻辑设计步骤



- ① ER模型转换成关系 数据库模式
- ② 关系数据库模式的规 范化
- ③ 模式评价
- 4 模式修正
- ⑤ 最终产生一个优化的 全局关系数据库模式
- 6 外模式设计

2、ER模型向关系模型转换

- ■基本ER模型的转换
- ■扩展ER模型的转换

(1) 基本ER模型转换到关系模型

■ 实体转换

每个实体转换为一个关系模式,实体的属性为关系模式的 属性,实体的标识成为关系模式的主码

■ 联系转换

- 1:1: 将任一端的实体的标识和联系属性加入另一实体所 对应的关系模式中,两模式的主码保持不变
- 1:N: 将1端实体的标识和联系属性加入N端实体所对应的 关系模式中,两模式的主码不变
- M:N:新建一个关系模式,该模式的属性为两端实体的标识以及联系的属性,主码为两端关系模式的主码的组合

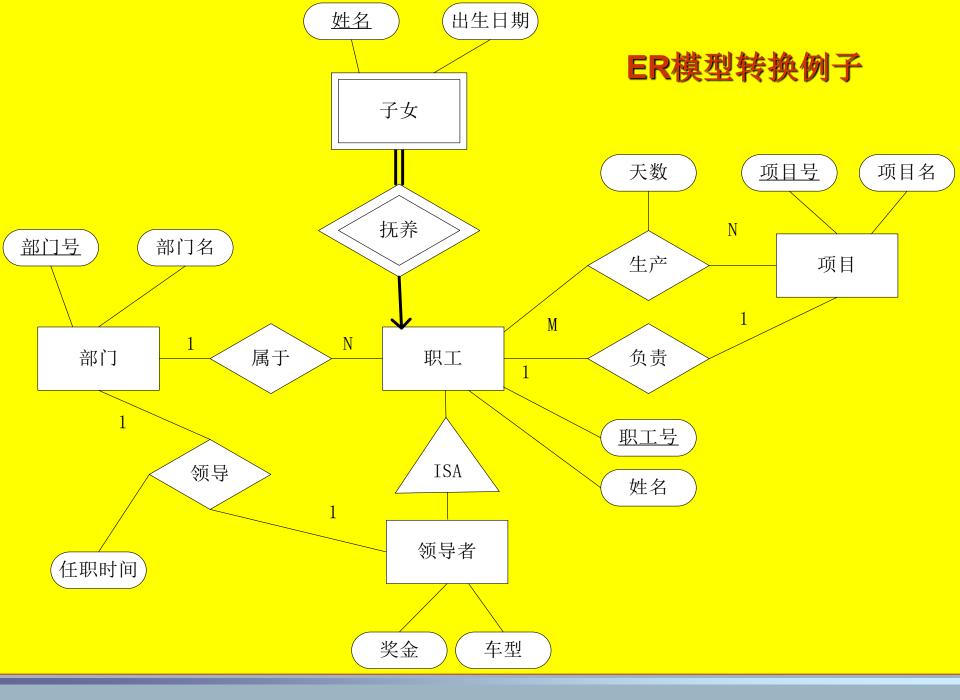
(2) 扩展ER模型转换到关系模型

■ 弱实体转换

- 每个强实体转换为一个关系模式,强实体的属性 成为关系模式的属性,实体标识成为主码
- 每个弱实体转换为一个关系模式,并加入所依赖的强实体的标识,关系模式的主码为弱实体的标识识加上强实体的标识

■ 子类转换

父类实体和子类实体都各自转换为关系模式,并 在子类关系模式中加入父类的主码,子类关系模 式的主码设为父类的主码



转换实体

实体转换为关系模式:

- 1、部门(部门号,部门名)
- 2、职工(职工号,姓名)
- 3、项目(项目号,项目名)
- 4、领导者(奖金,车型)
- 5、子女(姓名,出生日期)

先考虑弱实体"子女",加入"职工号",并修改主码为 "职工号+姓名"

5、子女(姓名,出生日期,取工号)

在考虑子类"领导者",加入父类标识"职工号"作主码

4、领导者(奖金,车型,取工号)

转换联系

实体转换得到关系模式:

- 1、部门(部门号,部门名)
- 2、职工(职工号,姓名)
- 3、项目(项目号,项目名)
- 4、领导者(奖金,车型,取工号)
- **5**、子女(<u>姓名</u>,出生日期,<u>职工号</u>)

考虑每个联系:

- 1、部门:领导者(1:1):领导者(奖金,车型,<u>职工号</u>,部门号,任职时间)
 - 或者 部门(部门号,部门名,职工号,任职时间)
- 2、部门:职工(1:N):职工(<u>职工号</u>,姓名,部门号)
- 3、职工:项目(1:1):项目(项目号,项目名,职工号)
- 4、职工:项目(M:N):增加模式:职工_项目(<u>项目号</u>,职工号,天数)

得到初步的关系数据库模式

- 1. 部门(部门号,部门名)
- 2. 职工(<u>职工号</u>,姓名,部门号)
- 3. 项目(项目号,项目名,职工号)
- 4. 领导者(奖金,车型,<u>职工号</u>,部门号,任 职时间)
- 5. 子女(<u>姓名</u>,出生日期,<u>职工号</u>)
- 6. 职工_项目(<u>项目号</u>,<u>职工号</u>,天数)

3、关系数据库模式的规范化

- 确定范式级别
- 实施规范化处理

(1) 确定范式级别

- 范式级别的确定
 - 根据数据依赖确定已有的范式级别
 - ◆根据需求写出数据库模式中存在的所有函数依赖
 - ◆消除冗余数据依赖,求出最小的依赖集
 - ◆确定范式级别

(1) 确定范式级别

■范式级别的确定

- 根据实际应用的需要(处理需求)确定要达到 的范式级别
 - ◆时间效率和模式设计问题之间的权衡
 - 范式越高,模式设计问题越少,但连接运算越多, 查询效率越低
 - 如果应用对数据只是查询,没有更新操作,则非 BCNF范式也不会带来实际影响
 - 如果应用对数据更新操作较频繁,则要考虑高一级 范式以避免数据不一致
 - ◆实际应用中一般以3NF为最高范式

(2) 规范化处理

- 确定了初始数据模式的范式,以及应用要达到的范式级别后
- 按照规范化处理过程,分解模式,达到目标 范式
 - "模式设计"部分的内容

4、模式评价

- 检查规范化后的数据库模式是否完全满足用户需求,并确定要修正的部分
 - 功能评价:检查数据库模式是否支持用户所有的功能要求
 - ◆必须包含用户要存取的所有属性
 - ◆如果某个功能涉及多个模式,要保证无损连接性
 - 性能评价:检查查询响应时间是否满足规定的需求。
 - ◆由于模式分解导致连接代价
 - ◆如果不满足,要重新考虑模式分解的适当性
 - ◆可采用模拟的方法评价性能

5、模式修正

- 根据模式评价的结果,对已规范化的数据 库模式进行修改
 - 若功能不满足,则要增加关系模式或属性
 - 若性能不满足,则要考虑属性冗余或降低范式
 - ◆合并: 若多个模式具有相同的主码,而应用主要是 查询,则可合并,减少连接开销
 - ◆分解:对模式进行必要的分解,以提高效率
 - ◎ 水平分解
 - ●垂直分解
 - 分库分表

(1) 水平分解

| 学号 | 所在系 |
|----|---------|
| 01 | 1 |
| 02 | 2 |
| 03 | 6 |
| | |



| 学号 | 所在系 |
|----|---------|
| 01 | 1 |
| 12 | 1 |
| 13 | 1 |
| | |

| 学号 | 所在系 |
|----|---------|
| 02 | 2 |
| 18 | 2 |
| 45 | 2 |
| | |

(1) 水平分解

■ 冷热数据划分

- 80/20原则:一个关系经常被使用的数据只占 20%
- 将20%热数据单独划分为一个模式,使得大部分 的查询都可以在较小规模的数据集上执行
- 减少了应用处理的数据量,提高效率

(2)垂直分解

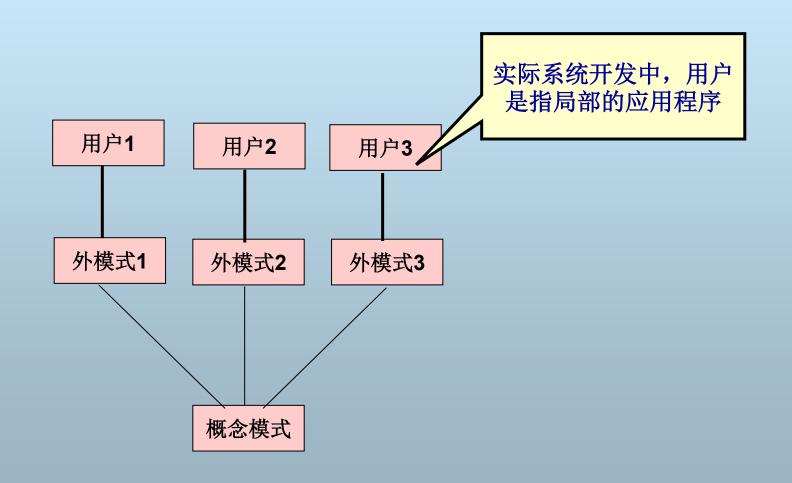
- 把关系模式按属性集垂直分解为多个模式
- 在实际中,应用可能经常存取的只是关系的 某几个列,可考虑将这些经常访问的列单独 拿出组成一个关系模式
- 若一个关系中,某几个属性的值重复较多, 并且值较大,可考虑将这些属性单独组成关 系模式,以降低存储空间

(2) 垂直分解

| 50万种商品≺ | | 商品号 | <u>1</u> . | | | | | 商品 | 说明书 | (4KB) |) |
|-------------------|--|-----|------------|-----|----|--|------|--------|-----|-------|---|
| 商品表约减少了 2GB数据量 | | | | | | | | | | | |
| 商品号 | | | 说明编号 | (21 | B) | | 说明编号 | 크 - | 商品说 | 色明书 | |
| | | | | | | | | | | | |

6、设计用户子模式(视图)

■ 根据局部应用的需求,设计用户子模式



(1)设计用户子模式(视图)的考虑

- 使用更符合用户习惯的别名
 - ER图集成时要消除命名冲突以保证关系和属性名的唯一, 在子模式设计时可以重新定义这些名称,以符合用户习惯
- 给不同级别的用户定义不同的子模式,以保证系统 安全性
 - 产品(产品号,产品名,规格,单价,产品成本,产品合格率)
 - ◆ 为一般顾客建立子模式:产品1(产品号,产品名,规格,单价)
 - ◆ 为销售部门建立:产品2(产品号,名称,规格,单价,成本,合格率)
- 简化用户程序对系统的使用
 - 可将某些复杂查询设计为子模式以方便使用

六、数据库物理设计

- 设计数据库的物理结构
 - 为关系模式选择存取方法
 - 设计数据库的存储结构
- ■物理设计的考虑
 - 查询时间效率
 - 存储空间
 - 维护代价
- ■物理设计依赖于给定的计算机系统

1、选择存取方法

- 存取方法:数据的存取路径
 - 例如图书查询
- 存取方法的选择目的是加快数据存取的速度
 - 索引存取方法
 - 聚簇存取方法
 - 散列存取方法

可以使用什么样的存取方法依赖于具体的DBMS

- 索引设计
 - 哪些表上需要索引?
 - 哪些字段上需要索引?
 - 某个字段上的索引具体选择哪一种?

2、设计数据库的存储结构

■ 确定数据的存放位置

- 针对应用环境和DBMS特性,合理安排数据存储 位置
 - ◆表和索引可考虑放在不同的磁盘上,使查询时可以并行 读取
 - ◆日志文件和备份文件由于数据量大,而且只有恢复时使用,可放到磁带上

■ 确定系统配置

- 系统初始参数不一定适合应用
 - ◆并发用户数、同时打开的数据库对象数、缓冲区分配参数、物理块的大小等

七、数据库实施

- 建立实际的数据库结构
 - CREATE TABLE
 - CREATE INDEX
 - **Q**
- ■初始数据装入
- ■安全性设计和故障恢复设计
- 应用程序的编码和调试

八、运行和维护

■ 试运行

- 根据初始数据对数据库系统进行联调
- 执行测试:功能、性能

维护

- 数据备份和恢复
- 数据库安全性控制和完整性控制
- 数据库性能的分析和改造
- 数据库的重组织

本章小结

