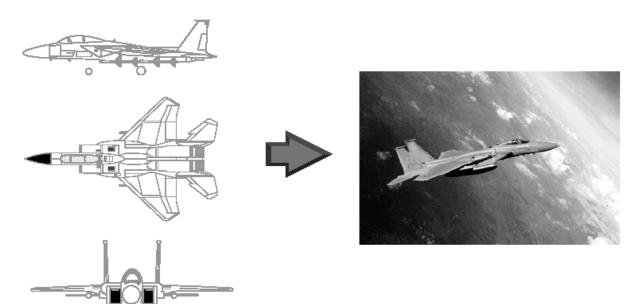


### 第二章 数据模型

- 1 什么是数据模型
- 2 概念模型
- 3 逻辑模型



- 模型是对现实世界的抽象
- 模型常常用于帮助人们提取问题本质,从而更容易找到解决办法
  - ✓ 飞机模型 → 飞机



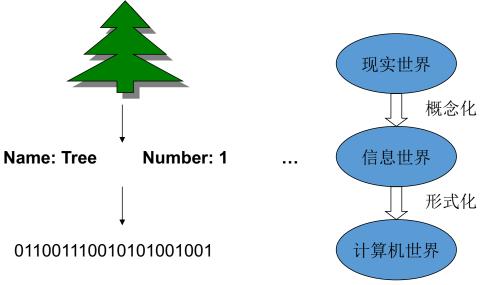
- ■数据模型是模型的一种,是现实世界数据特征的抽象, 是用来描述数据的一组概念和定义。
  - ●由于计算机不能直接处理现实世界中的具体事物,所以人们 必须将具体事物转换成计算机能够处理的数据。
  - ●数据本身是没有含义的,需要将它组织成固定格式,并用相 应的语义去解释它,才能还原成人们想要的信息
- ■数据在计算机中的组织结构,和施加在这个结构上的处理方法,即是数据模型

- ■不同的数据模型代表了不同的观察世界的角度,代表了不同的抽象方法
- ■数据模型是数据库的核心和基础,是数据库科学领域的研究重点
  - 数据库相对于文件系统的诸多优点,都源于它采用了更符 合现实世界的数据模型
  - 数据模型是划分数据库种类的依据,因为它根本性的决定 了数据库的功能/性能特点



#### ■ 信息世界

- 现实世界的问题,要抽象为计算机能理解的数据才可以被处理
- 从现实世界到计算机世界的直接转换是非常困难的,我们引入一个信息世 界作为现实世界通向计算机实现的桥梁
- ●一方面,信息世界是对现实世界的抽象,从纷繁的现实世界中抽取出能反映现实本质的概念和基本关系;另一方面,信息世界中的概念和关系,要以一定的方式映射到计算机世界中去,在计算机系统上最终实现。信息世界起到了承上启下的作用。



## 十么是数据模型

- ■数据模型是对现实世界的抽象,属于信息世界。
- ■现实世界是复杂的,需要从不同层次去考察
- ■因此信息世界的数据抽象过程又可细分为几个阶段,每个 阶段用不同的模型去描述抽象结果,从而产生了如下的数据模型分类:
  - 概念数据模型
  - 逻辑数据模型
  - 物理数据模型



### ■概念数据模型:

- ●是独立于计算机系统的数据模型,不涉及信息在计算机中的表示,只用来描述某个特定组织所关心的信息结构,是 对现实世界的第一层抽象
  - 从实际的人、物、事和概念中抽取所关心的共同特性,忽略非本质的细节
  - 把这些特性用各种概念精确地加以描述





●概念模型是按用户的观点对数据建模,强调其语义表达能力,是用户和数据库设计人员之间进行交流的语言和工具。

#### ■逻辑数据模型:

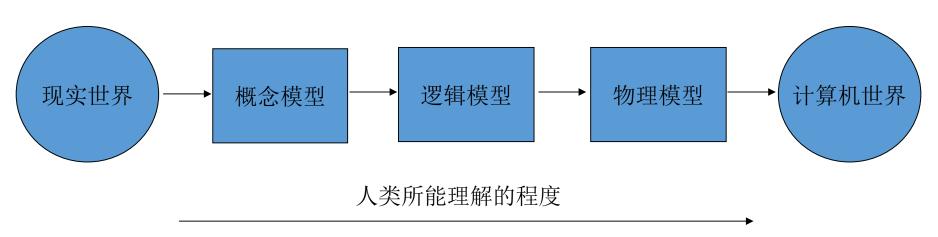
- ●直接面向数据库的逻辑结构,是对现实世界的第二层抽象。它直接与 DBMS有关,有严格的形式化定义,以便在计算机系统中实现。
- ●它通常有一组严格定义的无二义性语法和语义的DB语言,人们可以 用这种语言来定义、操纵DB中的数据。
- ●该类数据模型有层次模型、网状模型、关系模型等。
- ●逻辑数据模型是区分不同类型数据库的依据,并在很大程度上决定了数据库的性能和应用范围。
- ●通常所说的数据模型即指逻辑数据模型



#### ■物理数据模型

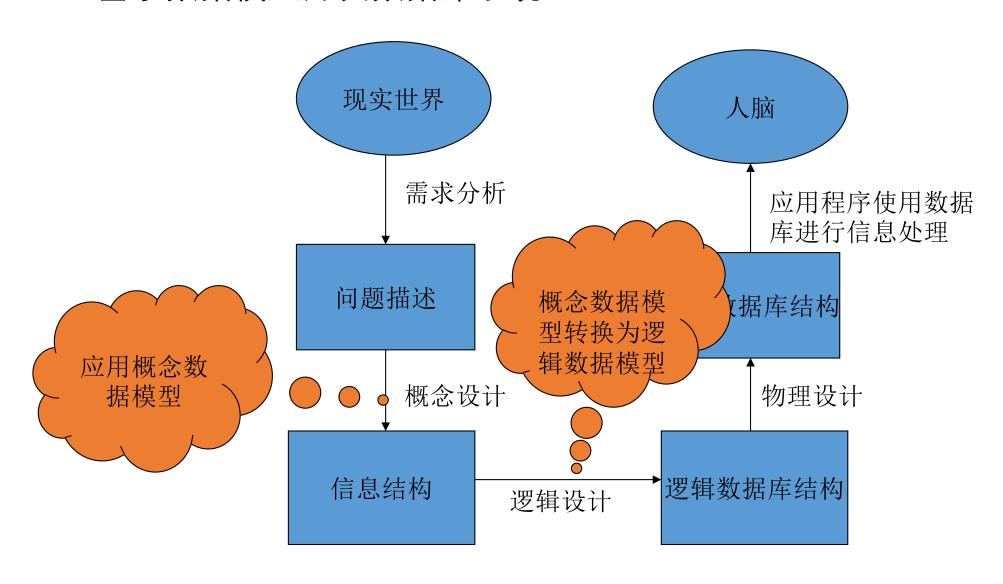
- ●反映了数据在存储介质上的组成结构,并描述了访问机制
- ●如何表达记录结构、记录顺序和访问路径等信息

#### ■数据模型的抽象级别





■ 基于数据模型开发数据库系统



## 概念模型

#### ■概念模型

- ●概念模型用于信息世界的建模,对现实世界进行第一层的抽象
- ●独立于计算机系统
- ●是数据库设计的有力工具
- ●数据库设计人员和用户之间进行交流的语言
- ■对概念模型的基本要求
  - ●较强的语义表达能力,能够方便、直接地表达应用中的各种语 义知识
  - ●简单、清晰、易于用户理解。



- ■ER数据模型: 最常用的一种概念数据模型
  - Entity-Relationship Data Model
  - ●由华人计算机科学家陈品山发明
  - ●从汉字起源中得到灵感,用图形化方法为现实世界的实体建模

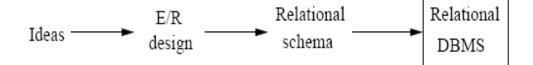
| Original Form | Current Form         | Meaning              |
|---------------|----------------------|----------------------|
| 0             | B                    | Sun                  |
|               | 月                    | Мооп                 |
| •             | <b>A</b>             | Person               |
| 日 (sun) + 月   | (moon) = H (Bright/) | Brightness by light) |

Fig. 6. Composition of Two Chinese Characters into a New Chinese Character

Chen, Peter P. (1976). "The Entity-Relationship Model - Toward a Unified View of Data". ACM Transactions on Database Systems 1 (1): 9-36.

# ER模型

- ■对现实世界进行抽象
- ■应用ER模型表达抽象结果



- ■两种常用抽象手段
  - 分类 (Classification)
    - 定义某一类概念作为现实世界中一组对象的类型
    - 在特定的上下文里,这些对象具有某些共同的特性和行为
    - 大学里的学生,奥运会的赛事,公交公司的司机...
  - 聚集 (Aggregation)
    - 定义某一类型的组成成分
    - 根据上下文管理需求,给出指定类型的特征集合
    - 学生: 学号、姓名、年龄等特征组成

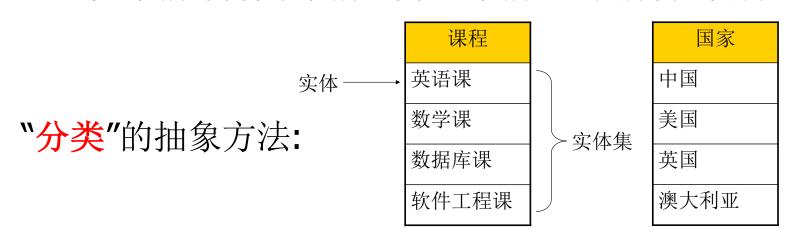
# ER模型

- 观点: 世界是由一组称作实体的基本对象和这些对象之间 的联系构成的
- 给我们一种语言去描述如下信息:
  - 数据库中应该存储什么对象信息
  - 对象之间存在什么样的联系
- 三个基本元素
  - ●实体 (Entity)
  - ●属性 (Attribute)
  - ●联系 (Relation)



#### ■ 实体

- 客观存在并可以相互区分的客观事物或抽象事件称为实体
- 可以触及的客观对象仓库、器件、职工......等是实体
- 客观存在的抽象事件订货、演出、足球赛......等也是实体
- ●实体集
- 同型实体的集合
- 经常把实体集简称为实体。因此'实体'的具体含义要看上下文





#### ■属性

- ●实体所具有的某一特性称为属性
- ●一个实体可由若干个属性来刻画✓学生实体可由学号、姓名、年龄、系等属性来描述
- ●属性类型不同的实体属于不同的实体集
- ●属性类型相同,仅取值不同 的实体属于同一个实体集

实体 ——

"聚集"的抽象方法:

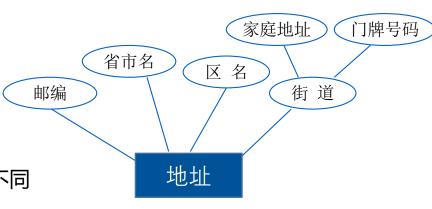
| / <b>尚</b> (土) |      |    |
|----------------|------|----|
|                |      |    |
| 课程名            | 任课老师 | 课时 |
| 英语             | 张老师  | 60 |
| 数学             | 李老师  | 60 |
| 数据库            | 马老师  | 50 |
| 软件工程           | 任老师  | 30 |

国州



#### ■属性

- 域 (Domain)
  - ✓ 属性的取值范围。所有可能的取值的集合。
- 属性的类型 (Type)
  - ●简单属性
    - ✓不可再分的属性,如学号、年龄等
  - ●复合属性
    - ✓可以划分为更小的属性,每个属性的域不同
    - ✓如:街道=家庭地址+门牌号码
    - ✓用于把相关属性聚集起来,使ER模型更清晰



复合属性

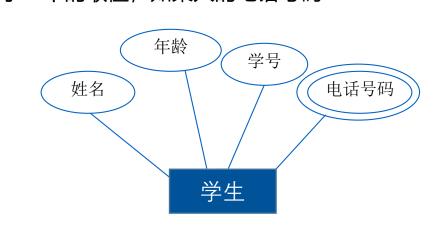


#### ■属性

- 域 (Domain)
  - ✓ 属性的取值范围。所有可能的取值的集合。

多值属性

- 属性的类型 (Type)
  - ●单值属性
    - ✓ 每一个特定的实体在该属性上的取值唯一, 如学生的学号、年龄等
  - ●多值属性
    - ✓某特定实体在该属性上有多于一个的取值,如某人的电话号码



## ER模型

#### ■属性

- 域 (Domain)
  - ✓ 属性的取值范围。所有可能的取值的集合。
- 属性的类型 (Type)
- 键(key)
  - ✓实体集中能唯一标识实体的属性或属性组称为实体集的键
  - ✓两个以上属性组成的键称为复合键(compound key)
  - ✓键属性用下划线标示出来
    - ●例:学生(学号,年龄,性别,班级)
    - 成绩单(学生,课程,学期,成绩) ---复合键
  - ✓实体集中的每一个实体,在键属性上的取值各不相同



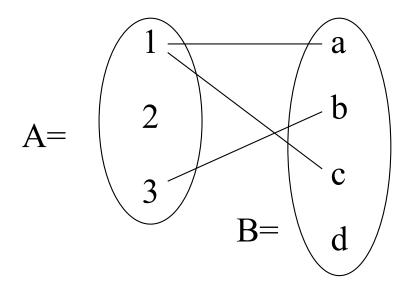
#### ■ 联系

#### ● 联系的数学定义

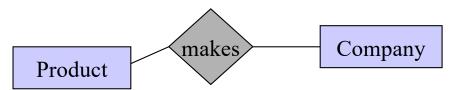
✓ 如果A、B是集合 (set) ,则联系 R 是 A × B 的一个子集

A x B 是A和B的笛卡尔积

$$A = \{1,2,3\}, B = \{a,b,c,d\},\$$
  
 $R = \{(1,a), (1,c), (3,b)\}$ 



又例: makes  $\mathbb E$  Product imes Company 的子集





#### ■ 联系

●联系由一系列的实体间对应关系所组成

教师实体集

 教师
 职称

 张老师
 副教授

 李老师
 教授

指导联系

| 教师  | 学生 |
|-----|----|
| 张老师 | 王楠 |
| 张老师 | 李飞 |
| 李老师 | 张雨 |

学生实体集

| <u>学生</u> | 班级   |
|-----------|------|
| 王楠        | 3301 |
| 李飞        | 3302 |
| 张雨        | 3302 |

联系的键是复合键

其键由来自于各相关实体集的键属性组成



#### ■ 联系

●也可以用属性来刻画联系的特性

指导联系

| 教师实体集◆ | _ 教师 | 学生 - | 学科 | → 学生实体集 |
|--------|------|------|----|---------|
|        | 张老师  | 王楠   | 数学 |         |
|        | 张老师  | 李飞   | 数学 |         |
|        | 李老师  | 张雨   | 语文 |         |

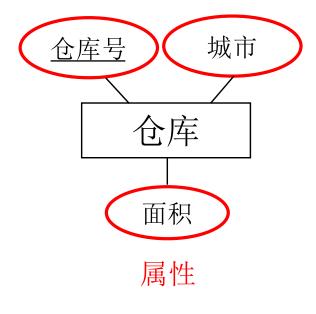
上面联系中的"学科"是联系自身的属性,不属于相关实体集

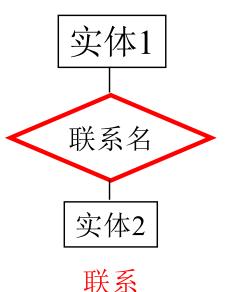


### ■ ER图(ER diagram)

- ●用图形化的方法来表示ER数据模式
  - ✓用矩形框表示实体, 把实体名写在框内
  - ✓实体的属性用椭圆框表示,框内写上属性名,并用连线连到相应实体。
  - ✓实体之间的联系用菱形框表示,框内写上联系名,并用连线与有关的实体相连。

仓库

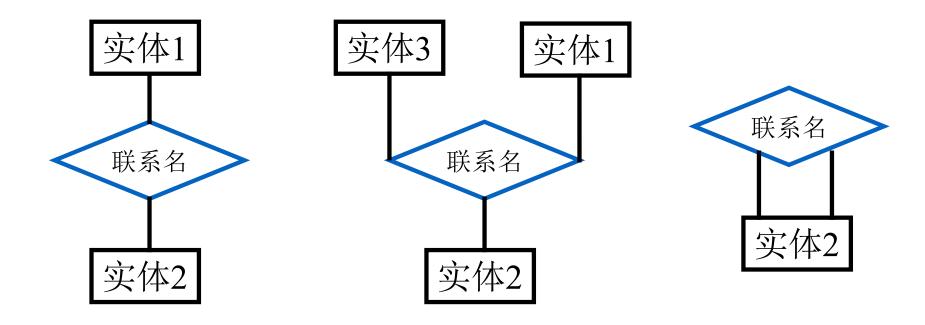




实体



- ■联系的元 (degree)
  - ●参与联系的实体的个数称为联系的元



二元联系 Binary relationship 三元联系 Ternary relationship

一元联系 Unitary relationship



- ■联系的基数比约束(Mapping Cardinality Constraints)
  - ●表示一个实体可以通过联系关联到的另一个实体集中实体的数量。
  - 一对一联系 (1:1)
    - ✓实体集A中的一个实体至多与实体集B中的一个实体相对应,反之亦然,则称实体集A与实体集B为一对一的联系。记作1:1。

 示例:
 实体1

 班级与班长
 联系名

 观众与座位
 联系名

 夫与妻
 1:1联系图示

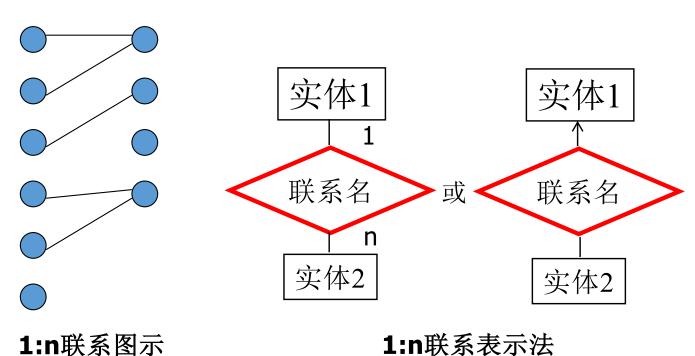
 1:1联系表示法



- ■联系的基数比约束(Mapping Cardinality Constraints)
  - 表示一个实体可以通过联系关联到的另一个实体集中实体的数量。
  - 一对一联系 (1:1)
  - 一对多联系 (1:n)

实体集A中的一个实体可以与实体集B中的多 个实体相对应,反之,实体集B中的一个实 体至多与实体集A中的一个实体相对应

示例: 班级与学生 公司与职员 省与市



1:n联系表示法



- ■联系的基数比约束(Mapping Cardinality Constraints)
  - 表示一个实体可以通过联系关联到的另一个实体集中实体的数量。
  - 一对一联系 (1:1)
  - 一对多联系 (1:n)

实体集A中的一个实体可以与实体集B中的多个实体相对应,反之亦然

● 多对多联系 (m:n)

示例:

教师与学生 学生与课程 工厂与产品 
 实体1

 联系名

 联系名

 实体2

 实体1

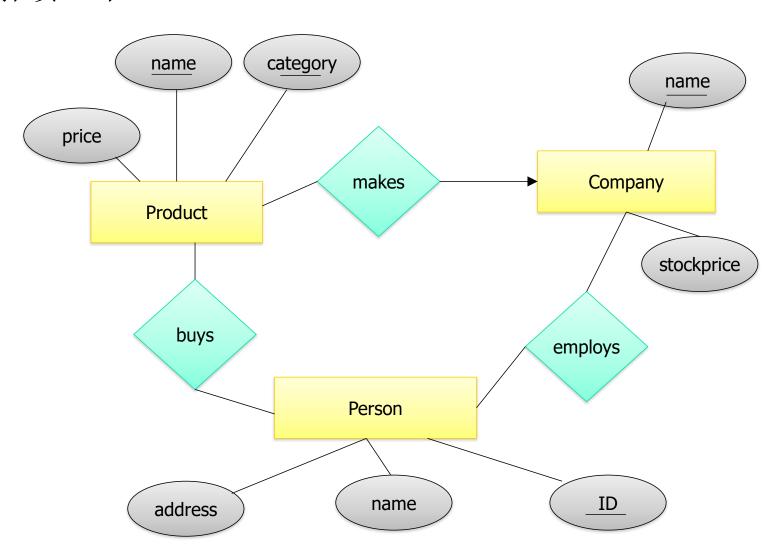
 实体2

m:n联系图示

1:n联系表示法

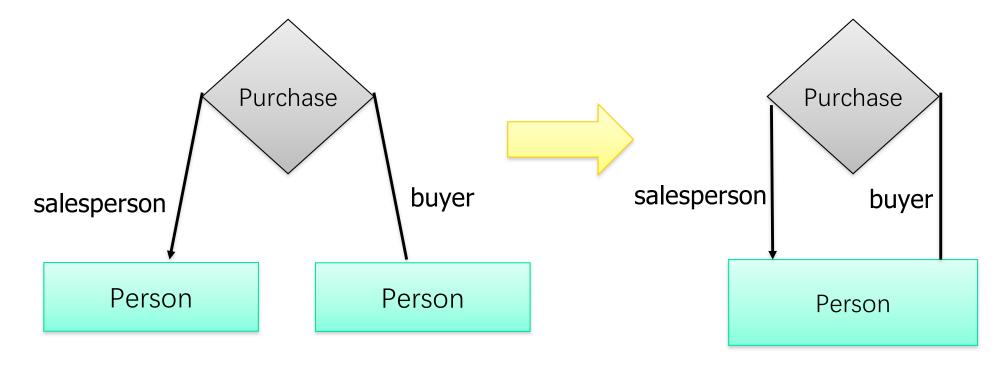


#### 解读一下?





- ✓ 有时二元联系关联的两个实体集实际上属于同一个实体集 的两个副本
- ✓ 可以将这二个实体集合并,形成一元联系

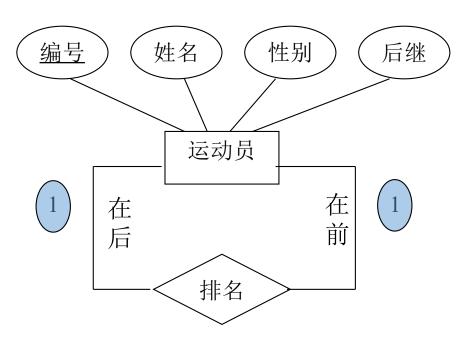




✓ 一元联系中的1:1联系

运动员根据其得分来排定名次。在名次排列中,排 在他前面只有一个人,排在他后面也只有一个人

| 运动员 | 后继运动员 | 说明   |
|-----|-------|------|
| Α   | В     | A在B前 |
| В   | С     | B在C前 |
| С   |       |      |

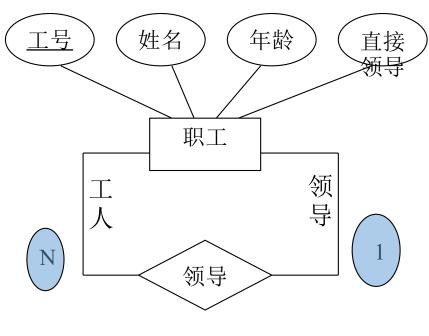


运动员之间的排名联系



✓ 一元联系中的1:n联系 职工之间的上下级关系中,一个领导可以管理多个职工,每个 职工只隶属于一个领导

| 职工 | 上级领导 | 说明   |
|----|------|------|
| Α  | В    | B领导A |
| В  |      |      |
| С  | В    | B领导C |
| D  | С    | C领导D |
| E  | С    | C领导E |



职工之间的上下级联系

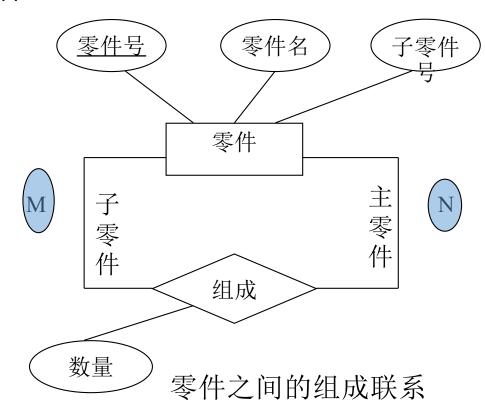


#### ✓ 一元联系中的m:n联系

工厂的零件之间存在着组合关系,一种零件由多种子零件组成,

而一种零件也可以是其他零件的子零件

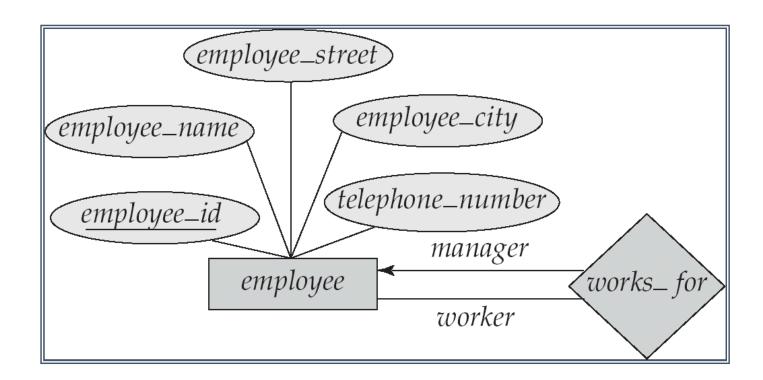
| 零件 | 子零件 | 组成关系 |
|----|-----|------|
| Α  | В   | B属于A |
| А  | С   | C属于A |
| D  | А   | A属于D |
| E  | А   | A属于E |





#### ■ 联系中的角色 (Roles)

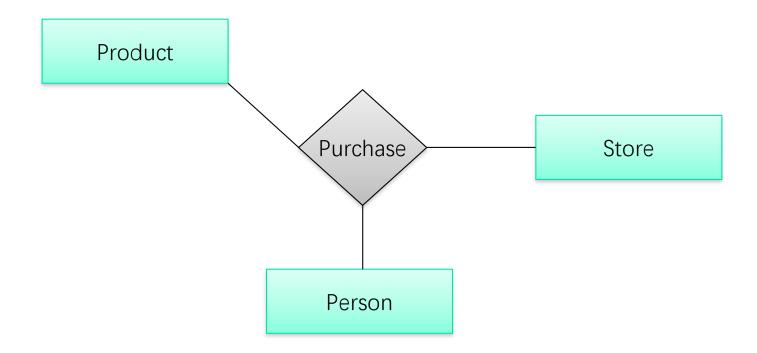
- ✓ 在联系中关联的每个实体集应是相互区别的。在一元联系中,需要用角色来区分同一实体集的不同副本
- ✓ 下图中的标签 "manager" 和 "worker"被称为角色,它们说明了 employee 实体是如何通过 works\_for 联系相互关联的





#### ■ 多元联系

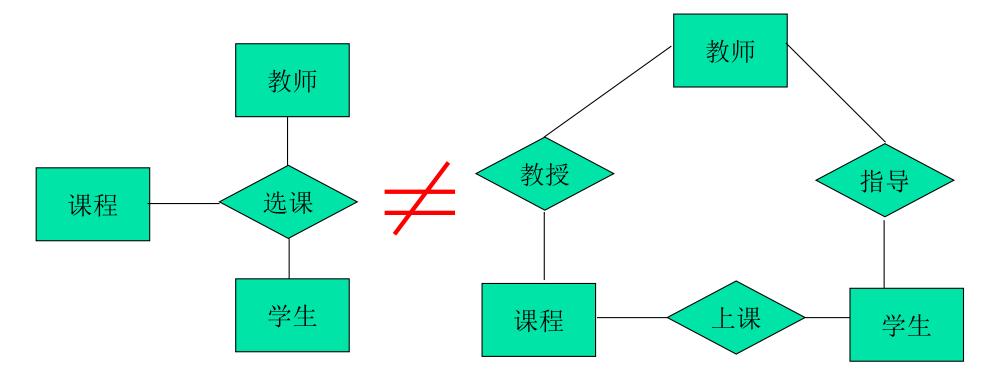
二元以上的联系称为多元联系 如何解读下面的多元联系?





■ 多元联系

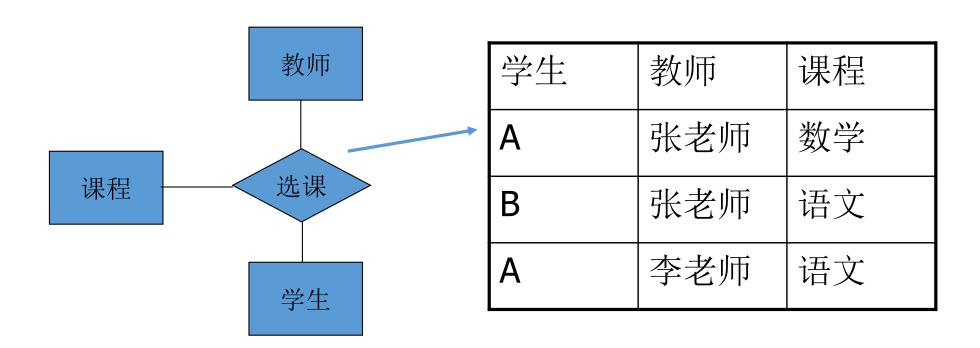
为什么?





#### ■ 多元联系

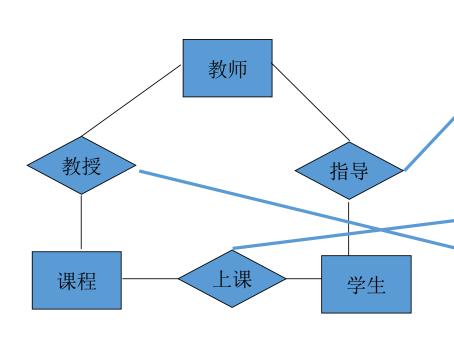
试查询: 教授A数学课的老师姓名?





#### ■ 多元联系

试查询: 教授A数学课的老师姓名?



| 教师  | 学生 |
|-----|----|
| 张老师 | А  |
| 张老师 | В  |
| 李老师 | А  |

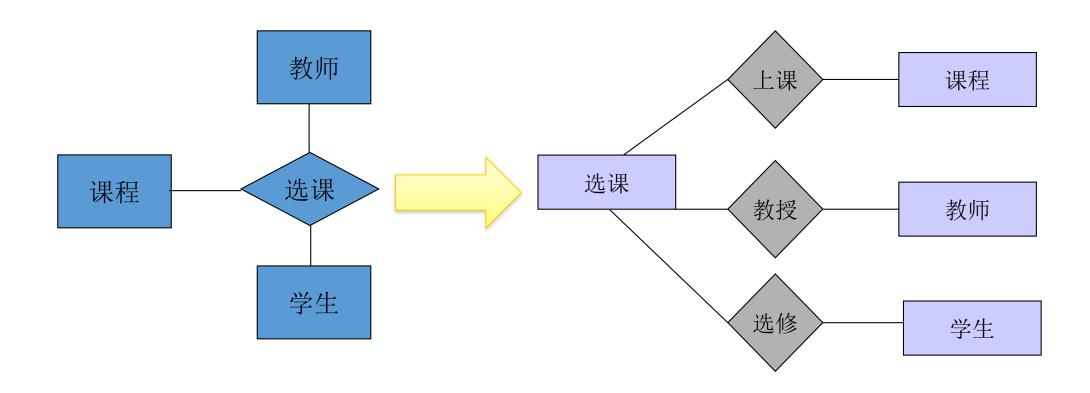
| 学生 | 课程 |
|----|----|
| А  | 数学 |
| В  | 语文 |
| А  | 语文 |

| 教师  | 课程 |
|-----|----|
| 张老师 | 数学 |
| 张老师 | 语文 |
| 李老师 | 语文 |
| 李老师 | 数学 |



#### ■ 多元联系

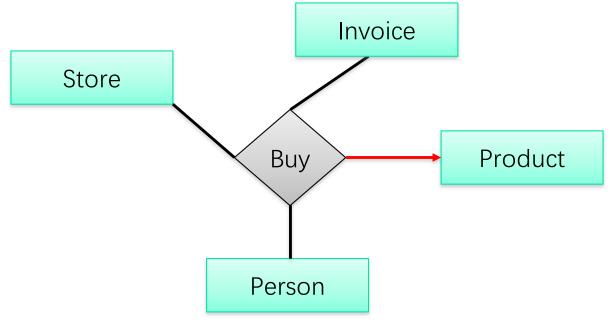
把三元联系转换为二元联系



# ER模型

■ 多元联系中的箭头

Q: 图中箭头的含义?



A: 如果知道了Store、Invoice (发票)、Person的信息, 就能查到买的是哪件Product



■ 多元联系中的箭头

Q: 图中箭头的含义?

Store

Buy Product

Person

A: 知道Store、Invoice和Person的信息就能确定 Product的信息;知道Store、Invoice和Product的信息就能确定Person的信息

# ER模型

- 约束 (Constraints)
  - 约束是一种对数据库的断言 (assertion) ,数据库应保证该断言成立
  - 断言内容是对插入数据库中的数据进行限定。常见约束:
    - ✓ 非空约束;唯一值约束;主键约束;外键约束;Check约束等等
  - 约束是数据库模式的重要组成部分
    - ✓ 丰富了数据的语义
    - ✓ 保证数据的有效性和完整性
    - ✓ 实现更高效的存储和数据查询
  - 关于约束,将在后续《数据完整性》章节进一步阐述



- ■键约束 (Key Constraints)
  - 用键约束可以容易的引用实体
  - 超键 (super key) 是实体集中的一个或一组属性,用它们可以唯一的确定每一个实体
  - 候选键 (candidate key) 是某个超键的最小集
  - 若存在多个候选键,则可以任选一个作为该实体集的**主键** (primary key)。主键会被数据库登记和使用。

✓ 例: 学生 (学号, 身份证号, 年龄, 性别, 班级)

超键: (学号,身份证号,年龄), (学号,性别,班级)...

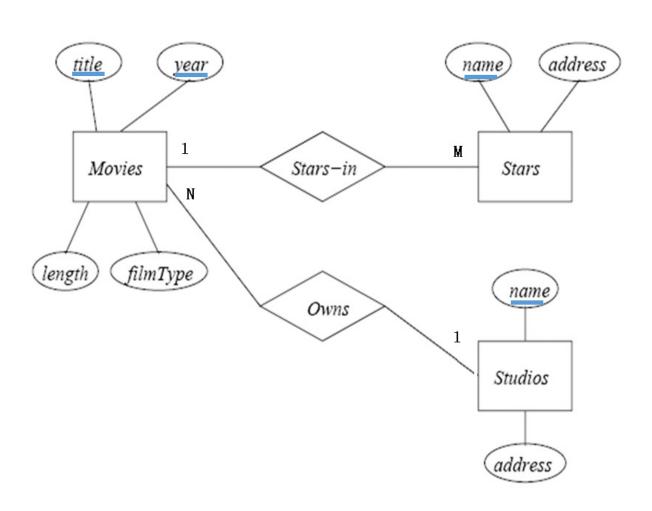
候选键: (学号), (身份证号)

主键: (学号)



### ER模型建模

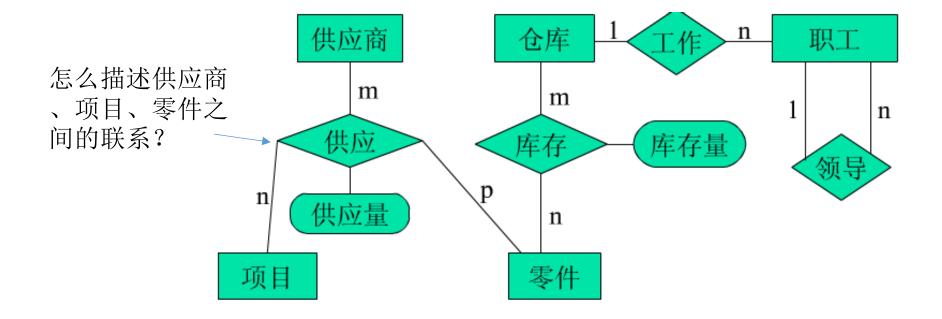
#### ■ 看图说话





#### ■ 根据需求描述建模

- ✓一个仓库可以存放多种零件,一种零件可以存放在多个仓库中。
- ✓ 某种零件在某个仓库中的数量用库存量描述。
- ✓ 一个仓库有多个职工当仓库保管员。一个职工只能在一个仓库工作。
- ✔ 职工之间具有领导被领导的关系,即仓库主任领导若干保管员

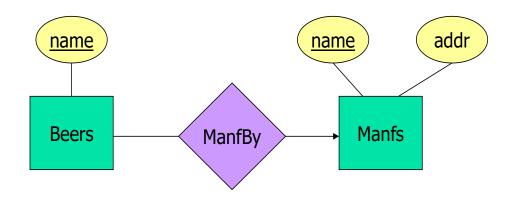


## ER模型建模

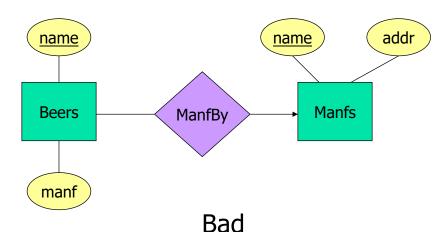
- 一些建模准则
  - ✓ 忠实于用户需求
  - ✓ KISS准则 (keep it simple and stupid)
  - ✓避免冗余
  - ✓能抽象为属性的,就不要抽象为实体



- 一些建模准则
  - ✓ 设计上避免冗余 (redundancy)
    - ✓ 冗余: 用两个以上不同的实例描述同一件事情(two instances of one fact)
    - ✓ 冗余会导致空间浪费, 更会带来数据不一致
      - ✓在一个实例上修改了数据,而另一个实例没有修改,则会产生数据冲突



Good No redundancy



states the manufacturer of a beer twice: as an attribute and as a related entity



- 一些建模准则
  - ✓ 设计上避免冗余 (redundancy)
    - ✓ 冗余: 用两个以上不同的实例描述同一件事情(two instances of one fact)
    - ✓ 冗余会导致空间浪费, 更会带来数据不一致
      - ✓ 在一个实例上修改了数据,而另一个实例没有修改,则会产生数据冲突

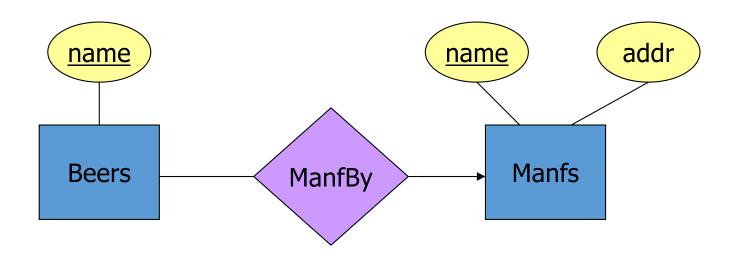


## ER模型建模

- 一些建模准则
  - ✓ 能抽象为属性的,不要抽象为实体
  - ✓实体 VS 属性
    - ✓ 理论上所有数据对象都可以被看成实体
    - ✓ 但是只有在符合下面两个情况之一的时候才需要把事物抽象为实体
      - 1. 事物有至少一个非键属性(不属于键的属性) 学生(<u>姓名</u>) VS 书(<u>书名</u>,页数,出版年代)
      - 2. 事物处于"一对多"或"多对多"联系中"多"那一端
    - ✓ 不符合以上情况的事物,都可以抽象为属性



- 一些建模准则
  - ✓ 能抽象为属性的,不要抽象为实体



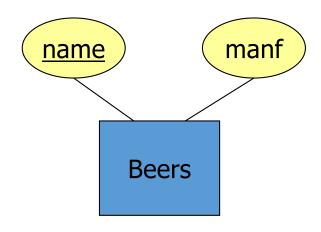
Good!

Manfs 具有一个非键属性addr,所以它应该被抽象为实体

Beers 在一对多联系 ManfBy的多端,所以它也应该被抽象为实体



- 一些建模准则
  - ✓ 能抽象为属性的,不要抽象为实体

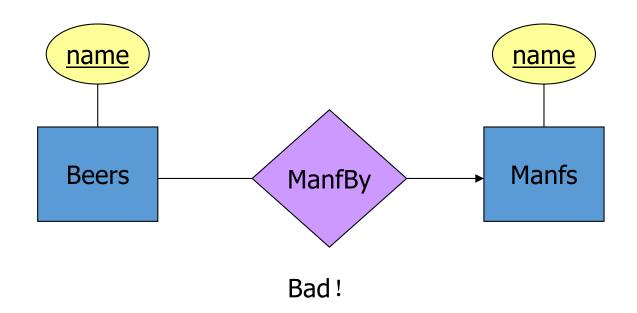


Good!

没必要把manufacture抽象为实体,因为它既没有非键属性, 也不处于联系中



- 一些建模准则
  - ✓ 能抽象为属性的,不要抽象为实体



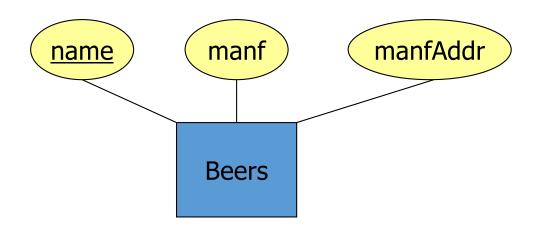
Manufacture只有一个名字属性,也不处于多端,所以不应该是一个实体。

它可以被简化为Beers的一个属性!



- 一些建模准则
  - ✓ 能抽象为属性的,不要抽象为实体

反过来,应该是实体的,也不要强行拆解为属性



# ER模型小结

- ER模型是人们认识客观世界的一种方法、工具。
- ER模型具有客观性和主观性两重含义。
  - ER模型是在客观事物或系统的基础上形成的,在某种程度上反映了客观现实, 反映了用户的需求,因此ER模型具有客观性。
  - 但ER模型又不等同于客观事物的本身,它往往反映事物的某一方面,至于选取哪个方面或哪些属性,如何表达则决定于观察者本身的目的与状态,从这个意义上说,ER模型又具有主观性。

# ER模型小结

- ER模型的设计过程,基本上是三步:
  - ✓先设计实体类型(找出逻辑独立的事物,即管理对象);
  - ✓再设计联系类型(确定实体之间相互影响的关系);
  - ✓最后为实体和联系确定属性。
- ■设计者应注意,ER模型应该充分反映用户需求,ER模型要得到用户的认可才能确定下来。

# 本章习题

- 课本第34页: 7、8题
- 课本第241页: 7、8题
- ER模型例题.pptx
- 提交时间:下周上课前