第六章 关系数据理论习题



1、基本概念及基本理论题

□ 1、在关系模式R(U, F)中,如果X→Y,如果不存在X的真子集X',使X'→Y,称函数依赖X→Y为C

- A. 平凡函数依赖 B. 部分函数依赖
- C. 完全函数依赖 D. 传递函数依赖



- \square 2. 在关系模式R(U, F)中,F是最小函数依赖集,属性T只在F中诸函数依赖" \rightarrow "的左端出现,则属性T具有以下性质
 - A.属性T仅是R的主属性,但不包含于侯选键中
 - B.属性T必是R的非主属性
 - C.属性T必是组成R候选键的主属性
 - D.属性T可能是R的主属性,也可能是R的非主属性
 - □解释:函数依赖是语义范畴的概念,本题可以直接从语义上理解: (1)如果t不包含在任一侯选键中,它至少依赖于候选键,所以它肯定会在F中"→"的右端出现; (2)包含在任何一个候选键中的属性称为主属性。



 □ 3、设关系模式R (A, B, C), F是R上成立的FD 集, F = {B→A, B→C}, 则分解ρ = {AB, AC}丢 失的FD是____。



2、范式理论题

□ 1. 设有关系模型R(A, B, C, D, E), F是R上成立的函数依赖集, F={ABC→DE, BC→D,
□ D→E}, 试问R达到第几范式,并说明理由。

R属于1NF。 由于候选键是ABC。而非主属性D和E部分函数依赖于候选键ABC,因此R不是2NF,只能是1NF。



□ 2、已知: R∈3NF, 且具有唯一的候选码。

求证: R∈BCNF

- (1)假设存在着主属性Z对码X的传递函数依赖,即存在X→Y,Y不属于X,且Y不能决定X,Y→Z成立,由于Z不属于X(非平凡函数依赖)而又是主属性,则一定存在着另一个码W包含了Z属性,那么,R至少包含了两个候选码X和W,而已知R具有唯一的候选码,所以假设不成立,即不可能存在着主属性对码的传递函数依赖。
- (2)假设存在着主属性Z对码X的部分函数依赖,对于非平凡函数依赖而言,Z不属于X,则存在着另一个码Y包含了Z属性,那么,R至少包含了两个候选码X和Y,而已知R具有唯一的候选码,所以假设不成立,即不可能存在着主属性对码的部分函数依赖。

3、函数依赖集的闭包问题求解

□1、在关系模式R(U,F)中,

$$U=ABCDEF=\{A\rightarrow C, AC\rightarrow B, B\rightarrow D, C\rightarrow E,$$

计算过程如下:

(1)置X(O)=EC;检查函数依赖,找到

(2) 检查函数依赖,找到B→D, C→E,

(3) 检查函数依赖,找到

$$B\rightarrow D$$
, $C\rightarrow E$, $EC\rightarrow B$, $X(3)=ECBD$

$$x(3)=x(2),输出 $x(3)=(EC)_{F}^{+}=ECBD$$$



□ 2. 在关系模式R(U, F)中,

$$U=ABCDEF=\{A\rightarrow C, AC\rightarrow B, B\rightarrow D, C\rightarrow E,$$

 \square (AB) $_{F}^{+}$ =ABCDE



模式分解的应用

□ 1、对关系模式进行分解时,要使分解具有无损失 连接性,在下属范式中最高可以达到(D)

A.2NF B.3NF

C.BCNF D.4NF



- □ 2、设关系模式R (A, B, C), F是R上成立的FD集
 - ,F = {B→C},则分解ρ = {AB,BC}相对于F(A)
 - A.是无损联接,也保持FD的分解
 - B.是无损联接,但不保持FD的分解
 - C.不是无损联接,但保持FD的分解
 - D.既不是无损联接,也不保持FD的分解

综

综合应用1

□1.数据模型分析,关系模型R(U,F)

U=ABCDEG, $F=\{AD\rightarrow E, AC\rightarrow E, CB\rightarrow G,$

BCD \rightarrow AG, BD \rightarrow A, AB \rightarrow G, A \rightarrow C}

- (1) 求此模型的最小函数依赖集。
- (2) 求出关系模式的候选码。
- (3) 此关系模型最高属于哪级范式。
- (4) 将此模型按照模式分解的要求分解为3NF。



- □ 依照题意,得出:
 - (1) 通过最小集求法, $Fm=\{A\rightarrow E, BC\rightarrow G, BD\rightarrow A, A\rightarrow C\}$
- 解函数依赖的右部, F={AD→E, AC→E, BC→G, BCD→A, BCD→G, BD→A, AB→G, A→C}
- □ 消去左边的冗余属性: F={A→E, A→E, BC→G, BD→A, BC→G, BD→A, AB→G, A→C}
- □ 消去重复的属性: $F=\{A\rightarrow E, BC\rightarrow G, BD\rightarrow A, AB\rightarrow G, A\rightarrow C\}$
- □ 消去冗余的函数依赖: $Fm=\{A\rightarrow E, BD\rightarrow A, BC\rightarrow G, A\rightarrow C\}$
- □ (2)候选码: BD
- □ (3) R中每一个非主属性完全函数依赖于R的候选键BD;但C,G都 传递依赖于R的候选键BD,也就是说,R满足2NF的要求,而不满足 3NF的要求。此关系模型最高属于2NF。
 - (4) R1: U1=ABD $F1=\{BD\rightarrow A\}$
- \blacksquare R2: U2=BCG F2={BC \rightarrow G}
- \blacksquare R3: U3=ACE F3={A \rightarrow C, A \rightarrow E}

综合应用2

- 例:假设某商业集团数据库中有一关系模式R如下:R(商店编号,商品编号,数量,部门编号,负责人)如果规定:
- □ (1) 每个商店的每种商品只在一个部门销售;
 - (2) 每个商店的每个部门只有一个负责人;
 - (3) 每个商店的每种商品只有一个库存数量。
- □ 试回答下列问题:
 - (1) 根据上述规定,写出关系模式R的基本函数依赖;
 - (2) 找出关系模式R的候选码;
 - (3) 试问关系模式R最高已经达到第几范式? 为什么?
 - (4) 如果R不属于3NF,请将R分解成3NF模式集。



- □(1)有三个函数依赖:(商店编号,商品编号)→部 门编号
 - (商店编号,部门编号)→负责人
 - (商店编号,商品编号)→数量
 - (2) R的候选码是(商店编号,商品编号)
 - (3) 因为R中存在着非主属性"负责人"对候选码(商店编号、商品编号)的传递函数依赖,所以R属于2NF。R不属于3NF。
 - (4) 将R分解成: R1 (商店编号,商品编号,数量,部门编号) R2 (商店编号,部门编号,负责人)

综合应用3

- □ 假设某公司销售业务中使用的订单格式如下:
- □ 订单号: 1145 订货日期: 09/15/2002 客户名称: ABC 客户电话: 8141763
- □ 产品编号 品名 价格 数量 金额
- □ A 电源 100 20 2000
- □ B 电表 200 40 8000
- □ C 卡尺 40 50 2000
- □ 总金额: 12000.00
- □ 公司的业务规定:
- □ (1) 订单号是唯一的,每张订单对应一个订单号;
- □ (2)一张订单可以订购多种产品,每一种产品可以在多个订单中出现;
- □ (3)一张订单有一个客户,且一个客户可以有多张订单;
- □ (4)每一个产品编号对应一种产品的品名和价格;
- □ (5)每一个客户有一个确定的名称和电话号码。



- □ 根据表格和业务规定设计关系模式:
- □ R(订单号,订货日期,客户名称,客户电话,产品编号,品名,价格,数量)

- □ 试回答下列问题:
- □ (1) 根据上述规定,写出关系模式R的基本函数依赖集。
- □ (2)找出关系模式R的候选码。
- □ (3)试问关系模式R最高已经达到第几范式?为什么?
- □ (4)如果R不属于3NF,请将R分解成3NF模式集。



- □ (1)关系模式R的基本函数依赖集为:
- □ 订单号→订货日期
- □ 订单号→客户名称
- □ 产品编号→品名
- □ 产品编号→价格
- □ 客户名称→客户电话
- □ 订单号。产品编号→数量
- □ (2)关系模式R的候选码是(订单号,产品编号)。
- □ (3) R∈1NF, 因为R中存在非主属性对候选码的部分函数依赖。
- □ (4) 将R分解成以下四个关系模式:
- □ R1(订单号,订货日期,客户名称) ∈3NF
- □ R2(产品编号,品名,价格) ∈3NF
- □ R3(客户名称,客户电话) ∈3NF
- □ R4(订单号,产品编号,数量) ∈3NF