数据库第六章作业

陈鑫蕾 22920202202877

1. 理解并给出下列术语的定义:

函数依赖:设 R(U) 是属性集 U 上的关系模式。X, Y 是属性集 U 的子集。若对于 R(U) 的任意一个可能的关系 r, r 中不可能存在两个元组在 X 上的属性值相等,而在 Y 上的属性不等,则称 X 函数确定 Y 函数依赖于 X,记作 $X \rightarrow Y$; 部分函数依赖:若 $X \rightarrow Y$,但 Y 不完全依赖于 X,则称 Y X 部分函数依赖,记作 $X \xrightarrow{P} Y$:

完全函数依赖: 在 R(U) 中,如果 $X \to Y$,而且对于 X 的任何一个真子集 X ',都有 X' $X \to Y$,则称 Y 对于 X 完全函数依赖,记作 $X \to Y$;

传递依赖: 在 R(U) 中,如果 $X \to Y$, Y = X, $Y \to X$, $Y \to Z$, Z = Y,则称 Z 对 X 传递函数依赖,记作 $X \xrightarrow{\text{传递}} Z$;

候选码: 设 K 为 R $\langle U, F \rangle$ 中的属性或属性组, 若 K $\longrightarrow U$, 则 K 为 R 的候选码;

超码: 如果 U 部分依赖于 K, 则称 K 为超码;

主码: 若候选码多于一个,则选定其中的一个为主码;

外码: 关系模式 R 中属性或属性组 X 并非 R 的码, 但 X 是另一个关系模式的码,则称 X 是 R 的外码;

全码: 整个属性组是码, 称为全码:

1NF: 每个分量都是不可再分的数据项:

2NF: 关系模式 R 属于第一范式, 且每一个非主属性完全依赖于码;

3NF: 关系模式 R 中, 不存在非主属性 Z 传递依赖于码 X;

BCNF: 关系模式 R<U, F>属于第一范式, X Y 且 Y 不是 X 的子集时, X 必含有码; 多值依赖: 设 R(U) 是属性集上的一个关系模式。X, Y, Z 是 U 的子集,并且 Z=U-X-Y。 关系模式 X Y 成立当且仅当对任一关系 r,给定一对(X, Z)的值,有一组 Y 的值,这组 Y 的值仅却决于 X 的值而与 Z 的值无关:

4NF: 属性之间不允许有非平凡且非函数依赖的多值依赖;

2. 建立关系型数据库

答:

(1) 关系模式:

学生: S(Sno, Sname, Sbirth, Dept, Class, Rno)

班级: C(Class, Pname, Dept, Cnum, Cyear)

系: D(Dept, Dno, Office, Dnum)

学会: M(Mname, Myear, Maddr, Mnum)

(2) 极小依赖集:

①S:Sno->Sname, Sno->Sbirth, Sno->Class, Class->Dept, Dept->Rno; 传递依赖:

因为 Sno->Class->Dept->Rno

所有 Dept 传递依赖于 Sno, Rno 传递依赖于 Class, Rno 传递依赖于 Sno;

②C:Class->Pname, Pname->Dept, Class->Cnum, Class->Cyear;

传递依赖:

因为 Class->Pname->Dept

所以 Dept 传递依赖于 Class;

③D:Dept->Dno, Dno->Dept, Dno->Office, Dno->Dnum;

无传递依赖;

(4)M:Mname->Myear, Mname->Maddr, Mname->Mnum

无传递依赖

- (3) 候选码,外码,全码:
- ①S: 候选码 Sno, 外码 Dept, Classs, 无全码;
- ②C: 候选码 Class, 外码 Dept, 无全码;
- ③D: 候选码 Dept, Dno, 无外码, 无全码;
- ④M: 候选码 Mname, 无外码, 无全码;
- 6. 有关系模式 R (A, B, C, D, E), 回答下面的问题

答: (1) 当 BC 也是码的时候

- (2) ACE, BCE, DCE
- (3) 3NF