第6章 关系数据库理论

1. 理解并给出下列术语的定义:

函数依赖、部分函数依赖、完全函数依赖、传递依赖、候选码、主码、外码、全码(All — key)、1 NF、ZNF、3NF、BcNF、多值依赖、4NF。

定义 1: 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 上的属性值不等,则称 X 函数确定 Y 或 Y 函数 依赖于 X ,记作 X \rightarrow Y 。 (即只要 X 上的属性值相等,Y 上的值一定相等。) 术语和记号:

 $X \rightarrow Y$,但 Y 不是 X 的子集,则称 $X \rightarrow Y$ 是非平凡的函数依赖。若不特别声明,总是讨论非平凡的函数依赖。

 $X \rightarrow Y$, 但 Y 是 X 的子集,则称 $X \rightarrow Y$ 是平凡的函数依赖。

若 X→Y,则 X 叫做决定因素(Determinant)。

若 X→Y, Y→X, 则记作 X← \to Y。

若 Y 不函数依赖于 X,则记作 X → Y。

定义 2: 在 R(U) 中,如果 $X \rightarrow Y$,并且对于 X 的任何一个真子集 X' ,都有 X' \rightarrow Y,则称 Y 对 X 完全函数依赖

若 X→Y, 但 Y 不完全函数依赖于 X, 则称 Y 对 X 部分函数依赖

定义 3: 若关系模式 R 的每一个分量是不可再分的数据项,则关系模式 R 属于第一范式(1NF)。

定义 4: 若关系模式 $R \in 1NF$,且每一个非主属性完全函数依赖于码,则关系模式 $R \in 2NF$ 。(即 1NF 消除了非主属性对码的部分函数依赖则成为 2NF)。

定义 5: 关系模式 R<U, F> 中若不存在这样的码 X、属性组 Y 及非主属性 Z(Z 不是 Y 的子集) 使得 X \rightarrow Y, Y \rightarrow Z 成立,则称 R<U, F> \in 3NF。

定义 6: 关系模式 R<U, F>∈1NF。若 X→Y 且 Y 不是 X 的子集时, X 必含有码,则 R<U,F>∈BCNF。

定义 7: 关系模式 R<U,F> \in 1NF,如果对于 R 的每个非平凡多值依赖 X $\rightarrow\rightarrow$ Y (Y 不是 X 的子集,Z=U-X-Y 不为空),X 都含有码,则称 R<U,F> \in 4NF。

2. 建立一个关于系、学生、班级、学会等诸信息的关系数据库。

学生: 学号、姓名、出生年月、系名、班号、宿舍区。

班级: 班号、专业名、系名、人数、入校年份。

系:系名、系号、系办公地点、人数。

学会: 学会名、成立年份、办公地点、人数。

语义如下:一个系有若干专业,每个专业每年只招一个班,每个班有若干学生。一个系的学生住在同一宿舍区。每个学生可参加若干学会,每个学会有若干学生。学生参加某学会有一个入会年份。

请给出关系模式,写出每个关系模式的极小函数依赖集,指出是否存在传递函数依赖,对于函数依赖左部是多属性的情况讨论函数依赖是完全函数依赖,还是部分函数依赖。指出各关系模式的候选码、外部码,有没有全码存在?

2. 答:

关系模式: 学生 S (S#, SN, SB, DN, C#, SA) 班级 C (C#, CS, DN, CNUM, CDATE) 系 D (D#, DN, DA, DNUM) 学会 P (PN, DATE1, PA, PNUM) 学生-学会 SP (S#, PN, DATE2)

其中,S#—学号,SN—姓名,SB—出生年月,SA—宿舍区 C#—班号,CS—专业名,CNUM—班级人数,CDATE—入校年份 D#—系号,DN—系名,DA—系办公室地点,DNUM—系人数 PN—学会名,DATE1—成立年月,PA—地点,PNUM—学会会员人数, DATE2—入会年份

依据上面给出的语义,写出每个关系模式的极小函数依赖集:

S: $S\#\rightarrow SN$, $S\#\rightarrow SB$, $S\#\rightarrow C\#$, $C\#\rightarrow DN$, $DN\rightarrow SA$

/*一个系的学生住在同一宿舍区*/

C: C# \rightarrow CS, C# \rightarrow CNUM, C# \rightarrow CDATE, CS \rightarrow DN, (CS,CDATE) \rightarrow C#

/*因为每个专业每年只招一个班*/

- D: D#→DN, DN→D#, D#→DA, D#→DNUM /*按照实际情况, 系名和系号是一一对应的*/
- P: PN→DATE1, PN→PA, PN→PNUM
- SP: $(S#, PN) \rightarrow DATE2$

/*学生参加某学会有一个入会年份*/

S 中存在的传递函数依赖:

因为 S#→C#, C#→DN, 所以存在传递函数依赖 S#→DN, 因为 C#→DN, DN→SA, 所以存在传递函数依赖 C#→SA, 因为 S#→C#, C#→DN, DN→SA, 所以存在传递函数依赖 S#→SA。

C 中存在的传递函数依赖:

因为 C#→CS, CS→DN , 所以存在传递函数依赖 C#→DN。

函数依赖左部是多属性的情况:

(S#, PN)→DATE2 和(CS, CDATE)→C# 函数依赖左部具有 2 个属性, 他们都是完全函数依赖, 没有部分函数依赖的情况。

关系	候选码	外部码	全码
S	S#	C#, DN	无
C	C#和(CS,CDATE)	DN	无
D	D#和 DN	无	无
P	PN	无	无
SP	(S#, PN)	S#, PN	无
关系模式 C 和 D 都有 2 个候选码。			

解: (1)关系模式如下:

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)每个关系模式的最小函数依赖集如下:

A、学生 S (Sno, Sname, Sbirth, Dept, Class, Rno) 的最小函数依赖集如下:Sno→Sname,

传递依赖如下:

由于 Sno→Dept,而 Dept→Sno ,Dept→Rno(宿舍区) 所以 Sno 与 Rno 之间存在着传递函数依赖。

Sno→Sbirth, Sno→Class, Class→Dept, DEPT→Rno

由于Class→Dept, Dept → Class, Dept→Rno 所以Class 与 Rno 之间存在着传递函数依赖。

由于 Sno→Class,Class→Sno, Class→Dept 所以 Sno 与 Dept 之间存在着传递函数依赖。

B、班级 C(Class, Pname, Dept, Cnum, Cyear)的最小函数依赖集如下:

Class→Pname, Class→Cnum, Class→Cyear, Pname→Dept.

由于 Class→Pname, Pname→Class, Pname→Dept 所以 Class 与 Dept 之间存在着传递函数依赖。

C、系D(Dept, Dno, Office, Dnum)的最小函数依赖集如下:

Dept→Dno, Dno→Dept, Dno→Office, Dno→Dnum

根据上述函数依赖可知, Dept 与 Office, Dept 与 Dnum 之间不存在传递依赖。

D、学会 M(Mname, Myear, Maddr, Mnum)的最小函数依赖集如下:

Mname→Myear, Mname→Maddr, Mname→Mnum 该模式不存在传递依赖。

- (3)各关系模式的候选码、外部码,全码如下:
- A、学生S候选码: Sno; 外部码: Dept、Class; 无全码
- B、班级 C 候选码: Class; 外部码: Dept; 无全码
- C、系D 候选码: Dept 或 Dno; 无外部码; 无全码
- D、学会 M 候选码: Mname; 无外部码; 无全码