数据库第五次作业-习题6

——18373528杨凌华

T6.2

关系模式:

学生 S (SNO, SN, SBD, DN, CNO, DA)

班级 C (CNO, MN, DN, SPCN, ICY)

系 D (DN, DNO, DOA, DPCN)

学会 A (AN, ASY, AA, APCN)

学生-学会 SA (SNO, AN, IAY)

含义说明:

SNO: 学号 SN: 姓名 SBD: 出生年月 DN: 系名 CNO: 班号 DA: 宿舍区

CNO: 班号 MN: 专业名 DN: 系名 SPCN: 人数 ICY: 入校年份

DN: 系名 DNO: 系号 DOA: 系办公室地点 DPCN: 人数

AN: 学会名 ASY: 成立年份 AA: 地点 APCN: 人数

IAY: 入会年份

极小函数依赖集:

学生 S:

 $SNO \rightarrow SN$, $SNO \rightarrow SBD$, $SNO \rightarrow CNO$, $CNO \rightarrow DN$, $DN \rightarrow DA$

班级 C:

 $CNO \rightarrow MN$, $MN \rightarrow DN$, $CNO \rightarrow SPCN$, $CNO \rightarrow ICY$, $(MN, ICY) \rightarrow CNO$

系 D:

 ${\sf DNO} {\rightarrow} {\sf DN}, \ {\sf DNO} {\rightarrow} {\sf DOA}, \ {\sf DNO} {\rightarrow} {\sf DPCN}, \ {\sf DN} {\rightarrow} {\sf DNO}$

学会 A:

AN→ASY, AN→AA, AN→APCN

学生-学会 SA:

(SNO, AN)→IAY

是否存在传递依赖:

学生 S 中存在传递依赖:

因为 SNO→CNO 和 CNO→DN 故存在传递依赖 SNO→DN

因为 SNO→CNO、CNO→DN、DN→DA故存在传递依赖 SNO→DA

因为 CNO→DN 和 DN→DA故存在传递依赖 CNO→DA

班级 C 中存在传递依赖:

因为 CNO→MN 和 MN→DN 故存在传递依赖 CNO→DN

函数依赖左部是多属性的情况:

班级 C 中, (MN, ICY)→CNO 是完全函数依赖

学生-学会 SA 中, (SNO, AN)→IAY 是完全函数依赖

关系	候选码	外部码	全码
S	SNO	DN, CNO	无
С	CNO, (MN, ICY)	DN	无
D	DNO, DN	无	无
А	AN	无	无
SA	(SNO, AN)	SNO, AN	无

T6.6

- (1) 属性BC包含码
- (2) ACE、BCE、DCE
- (3) 因为R的所有属性都是主属性,故是3NF,又因为所有函数依赖的决定因素都不包含码,故不是BCNF

T6.7

- (1) 正确
- (2) 正确
- (3) 正确
- (4) 错误, 反例:

取R(A,B,C)为:

Α	В	С
1	2	1
2	3	1
2	3	2
2	2	1
2	2	2

则, R1(A,B)为:

Α	В
1	2
2	3
2	2

R2(A,C)为:

А	С
1	1
2	1
2	2

R1与R2的连接为:

Α	В	С
1	2	1
2	3	1
2	3	2

此时,关系R(A, B, C)等于其投影R1(A,B)和R2(A,C)的连接,但是A \rightarrow B在R上不成立。

- (5) 正确
- (6) 正确
- (7) 正确
- (8)错误, 当R.A完全依赖于R.(B,C)时, 那么R.B→R.A和R.C→R.A就必然都不满足了。

反例: SC(S#,C#,G),有(S#,C#)→G,而S#→G和C#→G都不成立。

补充作业 (第五章)

T1:

ACDEI

T2:

因为 $C \in A_{G-\{A o C\}}^+$,所以G不是最小函数依赖集

T3:

$$F_m = \{S\# \to SD, SD \to MN, (S\#, CN) \to G\}$$

T4:

不属于,因为存在主属性SN对码(S#, CN)的部分函数依赖,应分解为:

S(S#, SN) 和 SC(S#, CN, G)

R的候选码为: (CITY, ADDRESS) 和 (ZIP, ADDRESS)

R的关系只包含原子值, 故R∈1NF;

非主属性ZIP完全函数依赖于码,故R∈2NF;

不存在非主属性对码的函数依赖,故R∈3NF;

存在主属性CITY对码(CITY, ADDRESS)的传递函数依赖和部分函数依赖,故R∉BCNF。

将R规范到BCNF:

将R分解为: R1({ADDRESS, ZIP}, Ø)和 R2({ZIP, CITY}, {ZIP→CITY})

T6:

(1) (B, D)

$$\begin{array}{ccc}
B & \longrightarrow & A \\
(2) & & & \downarrow & \uparrow \\
D & \longrightarrow & C
\end{array}$$

(3) R的关系只包含原子值,故R∈1NF;

非主属性A部分函数依赖于码(B, D), 故R ∉ 2NF;

故R的范式等级为1NF

(4)

$$\rho = \{ \\ \{(A, C), A \rightarrow C, C \rightarrow A\}, \\ \{(B, A), B \rightarrow A\}, \\ \{(D, C), D \rightarrow C\}, \\ \{(B, D), \emptyset\}$$

(5)

}

① $U1 = \{A, C\}, F1 = \{A \rightarrow C, C \rightarrow A\}$ $U2 = \{A, B, D\}, F2 = \{B \rightarrow A\}$

② $U1 = \{A, C\}, F1 = \{A \rightarrow C, C \rightarrow A\}$ $U2 = \{B, A\}, F2 = \{B \rightarrow A\}$ $U3 = \{B, D\}, F3 = \emptyset$

故最终分解后的关系模式为:

 $\rho = \{ \text{ R1} < \text{U1, F1} >, \text{ R2} < \text{U2, F2} >, \text{ R3} < \text{U3, F3} > \}$