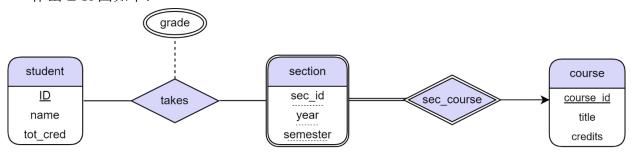
数据库原理与应用作业8

42233098 陈胤卿

题目一:考虑一个用于记录学生(student)在不同课程段(section)在不同考试中取得成绩(grade)的数据库,其中课程段属于某个课程(course)。

1.绘制 E-R 图,只用二元联系。确保能够表示一个学生在不同考试中获得的成绩, 且一个课程段可能有多次考试。(提示:使用多值属性)

作出 E-R 图如下:



其中,每个联系集只连接两个实体集,符合二元联系。grade 属性是多值属性,能够表示一个学生在一个课程的多次考试中的成绩,用双框椭圆表示。且课程段属于某个课程,所以 section 是依赖于 course 的弱实体集。

- 2.写出上面 E-R 图的关系模式 (要求注明主码)。
- student(ID, name, tot cred)
- section(course id, sec id, year, semester)
- course(course id, title, credits)
- takes(student, course id, sec id, year, semester, grade)

题目二: 如果一个关系模式中只有两个属性,证明该关系模式必定属于 BCNF。 证明: 记该关系模式为 R(A, B)

所有可能的函数依赖有: $A \rightarrow A$, $A \rightarrow B$, $B \rightarrow A$, $B \rightarrow B$, $AB \rightarrow A$, $AB \rightarrow B$, $AB \rightarrow AB$ 其中 $A \rightarrow B$, $B \rightarrow A$ 是非平凡的函数依赖

①若F+中既没有 $A \rightarrow B$ 也没有 $B \rightarrow A$,那么所有的函数依赖都是平凡的,R 属于 BCNF。

②若F⁺中有A $\rightarrow B$, 那么A 可以确定整个元组(A, B),即A 能够唯一标识一条记录,那么A 是超码,R 属于BCNF。(F⁺中有B $\rightarrow A$ 的情况同理,B 是超码) ③若F⁺中有A $\rightarrow B$ 和B $\rightarrow A$,那么A 和B都可以单独确定整个元组(A, B),A

综上所述,如果一个关系模式中只有两个属性,该关系模式必定属于 BCNF。

题目三: 考虑关系模式 r(A, B, C, D, E), 有如下函数依赖:

• $A \rightarrow BC$

和B都是超码,所以R属于BCNF。

- $BC \rightarrow E$
- $CD \rightarrow AB$

请给出一个满足 BCNF 的分解,并说明你的分解符合 BCNF。

将 r(A, B, C, D, E)分解成:

 r_1 (A, B, C)

 r_2 (A, D, E)

分解过程如下:

对于第一个非平凡函数依赖 $A \to BC$,计算 A 的闭包 $A^+ \neq = \{A, B, C, E\} \neq R$,所以 A 不是超码,违反 BCNF,将其分解为 $r_1(A, B, C)$ 和 $r_2(A, D, E)$ 。接着检查两个子关系模式,对于 $r_1(A, B, C)$,有非平凡函数依赖 $A \to BC$,其中 A 是(A, B, C)的超码,符合 BCNF;对于 $r_2(A, D, E)$,没有非平凡函数依赖,所以符合 BCNF。因此,分解结果为 $r_1(A, B, C)$ 和 $r_2(A, D, E)$ 。