数据库理论作业Page60

曹广杰

15352015 数据科学与计算机

授课教师: 刘玉葆

2017/10/15

[8.2]举出如下关系满足的所有函数依赖:

| Α | В | С |
|-------|-------|-------|
| a_1 | b_1 | c_1 |
| a_1 | b_1 | c_2 |
| a_2 | b_1 | c_1 |
| a_2 | b_1 | c_3 |

函数依赖: $(t_1[a] = t_2[a]) \rightarrow (t_1[b] = t_2[b])$;

所以有一些nontrivial依赖,是从A到B,从C到B的依赖,由以上的依赖,可以得出依赖AC到B;

$$egin{aligned} A &
ightarrow B \ C &
ightarrow B \ AC &
ightarrow B \end{aligned}$$

[8.3]解释如何使用函数依赖说明:

- 实体集student到instructor之间的一对一联系集
- 实体集student到instructor之间的多对一联系集

题意分析:

实现一对一与多对一的操作,不应该使用对于键的约束操作。约束操作很难达到相应的目的,这里应该使用主键实现唯一性的属性。

一对一联系集: $PK(student) \rightarrow PK(instructor)$ 而且 $PK(instructor) \rightarrow PK(student)$;

多对一联系集: $PK(student) \rightarrow PK(instructor)$ 即可;

[8.4]使用Amstrong公理证明合并律

合并律:

$$if((a
ightarrow b)(a
ightarrow r)) \ => a
ightarrow br$$

推理过程如下:

$$egin{array}{lll} egin{array}{lll} egin{array} egin{array}{lll} egin{array}{lll} egin{array}{lll} egin{array}{lll} egin{array}{lll} egin{array}{lll} egin{array}{l$$

打完收工。

[8.5]用Amstrong公理证明伪传递律的正确性

伪传递律:

$$if((a
ightarrow b)(rb
ightarrow \delta)) \ then => ar
ightarrow \delta$$

证明:

$$egin{aligned} a & o b \ ar & o rb \end{aligned} \qquad$$
增补律 $cdots rb & o \delta \ ar & o \delta \end{aligned}$

[8.6]计算关系模式r(A, B, C, D, E)用如下函数依赖集的闭包,列出R的候选码

函数依赖集F:

$$A o BC$$
 $CD o E$
 $B o D$
 $E o A$

计算该函数依赖集的闭包,由于数据量比较大,故不能将函数依赖集的闭包完全表示出来,这里笔者表示两种算法:

```
1 F+ = F
2 repeat
3 for each f belongs to F+
4 自反律与增补律,将结果增加到F+中;
5 for each 函数依赖 f1=>f2
6 传递律,将结果增加到F+中;
7 until F+不变
```

这种算法F+的数量不断增加,使用自反律、增补律以及传递律实现F+的拓展;

```
1
属性集result: =a;

2
repeat

3
for each 函数依赖b->r in F do

4
begin

5
if(b belongs to result)

6
result = result + r;

7
end

8
until result never changed
```

函数依赖包含了自反律、增补律以及传递律。该算法找到了当前联系集合的属性集合。

筛选候选码:

候选码是关系中的一个属性或属性组的值能够唯一地标识一个元组, 且其真子集不能唯一标识一个元组。

所以在该问题中,一个候选码就是指能够与关系r(A, B, C, D, E)形成函数依赖的属性。即可用就决定ABCDE五个属性。

通过以上每一个依赖集的使用,可用得到对应的候选码为: A, BC, CD, E