作业 5

汪思学 1300012784

R(ABCDE), $F = \{AB \rightarrow C, B \rightarrow D, CD \rightarrow E, CE \rightarrow B, AC \rightarrow B\}$

• 候选码

计算 F 的左部属性{A}, 双部属性{BCDE} 容易得到 AB 是一个候选码, 再经过替换算法, 得到全部候选码为 AB、AC

• 范式级别

默认其满足第一范式

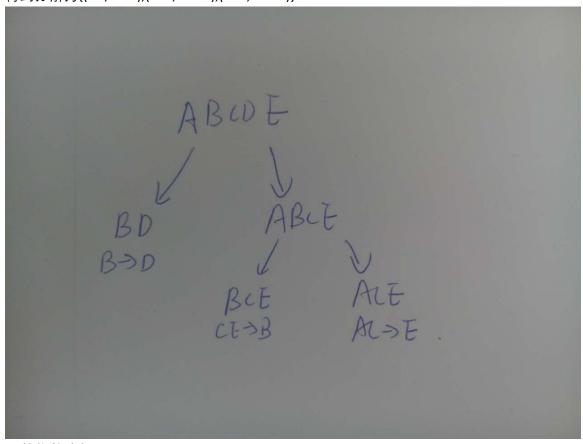
第二范式:如果主码为 AC 则满足第二范式,如果主码为 AB 则不满足第二范式,因为 D 可以部分看书依赖于 AB

第三范式:AC 也不能满足,因为 AC->B,B->D,D 推不出 AC,故不满足第三范式 更高级范式也不满足

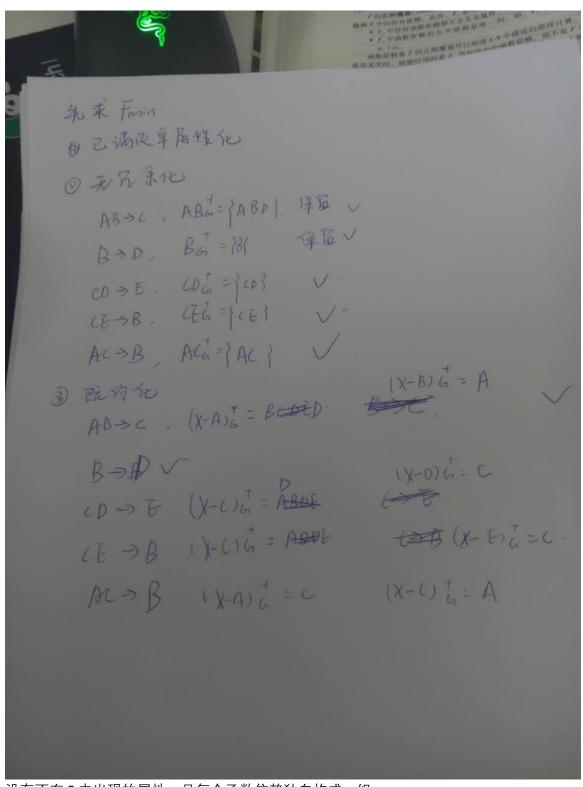
• 无损连接分解

使用 BCNF 无损分解

得到分解为{(BD,B->D),(BCE,CE->B),(ACE,AC->E)}



• 函数依赖分解 F 本事就是最小覆盖



没有不在 F 中出现的属性,且每个函数依赖独自构成一组满足函数依赖的分解为 {(ABC,{ AB-C,AC->B}), (BD,{B->D}),

```
(CDE,{CD->E, CE->D}),
(BCE,{CE->B, CE->B})
}
R{ABCDE}, 给出下面函数依赖集在 S(ABCD)上的投影。
F={AB->D,AC->E,BC->D,D->A,E->B}
{AB → D,BC → D,CD → B,D → A,AC → BD}
```

关系模式 R(BCDFGH), 其函数依赖集为{ BG \rightarrow CD, G \rightarrow F, CD \rightarrow GH, C \rightarrow FG, F \rightarrow D}, 给出其同时保持函数依赖和无损的 3NF 分解。

先求 F 的最小覆盖集

{BG->C, G->F, C->H, C->G, F->D}

```
BG DE BOOK GOF EDGG COOK TOO FOD
                                                                                            Base Ban = Bapt V.
                                                                                        Bhad Bon = Phifu X
                                                             67 F Gi = G V

(D > 4 (Di = 40HF4 X

CD > H . CDG = CD FG V

CD F CG = CG FD HX
                                                                        6-6. ch = 6 V
                                                                 F > D. F''_S = F V.
BG \Rightarrow C G \Rightarrow F CD \Rightarrow H C \Rightarrow G F \Rightarrow D 

既的地 BG \Rightarrow C B_{F}^{+} = B G_{F}^{+} = G_{F}^{+}D C \Rightarrow H 
                                                                                                                                                                                                            ( > H.
 BG>C G>F. WH LAG F-D
```

没有不在最小集中的属性,则有保持函数依赖的 3NF 分解如下 { $(BCG,(BG \to C,C \to G))$

```
(FG, G \rightarrow F )

(CH, C \rightarrow H )

(CG, C \rightarrow G )

(FD, F \rightarrow D )
```

求 R 的码:

F的左部属性有 B, 双部属性有 CDGF, 且易得 BC 是一个码

利用替换算法可得 BC、BG 为码

由于分解中子关系(BCG,(BG \rightarrow C, BC \rightarrow G)⁺)包含码,故上述分解即为所求。

R(ABC), 给出判断函数依赖 $A \rightarrow B$ 和多值依赖 $A \rightarrow B$ 是否成立的关系代数和 SQL 语句。

A->B

if exists (select * from R r1, R r2 where r1.a = r2.a and r1.b <> r2.b) print "不满足函数依赖 A->B"

A->->B

```
if exists (select * from R r1, R r2 where r1.a = r2.a and r1.c = r2.c
and r1.b <> r2.b)
print "不满足多值依赖 A->->B"
```