一手资源 持续更新 认准淘宝旺旺ID: 蔚然科技学堂 或者: 君学赢精品课堂 如在其他店购买请差评或退款, 他们断更新且残缺。可找我店免费领完整新资料

7.8 本节真题

1、19年第46题

以下关于最小函数依赖集的说法中,不正确的是(D)

A. 不含传递依赖

B. 不含部分依赖

C. 每个函数依赖的右部都是单属性

D. 每个函数依赖的左部都是单属性

2、19年第47题

对于关系模式R(X,Y,Z,W),下面有关函数依赖的结论中错误的是(B)

A. 若X→Y,WY→Z,则WX→Z

B. 若XY→Z,则X→Z

C. 若X→Y, Y→Z, 则X→Z

D. 若X→YZ,则X→Z

3、19年第48、49题

关系模式R<{A,B,C}{AC→B,B→C}>的候选码之一是(B);由于该模式存在主属性对码的部分函数依赖,其规范化程序最高属于(C)

A. A

B.AB

C. ABC

D.以上都不是

A. 1NF

B.2NF

C. 3NF

D. BCNF

4、19年第50题

将一个关系R分解成两个关系R1和R2,再将分解之后的两个关系R1和R2进行自然连接,得到的结果如果比原关系R记录多,则 称这种分解为(D)

A. 保持函数依赖的分解

B. 不保持函数依赖的分解

C. 无损连接的分解

D. 有损连接的分解

5、18年第46题

将满足 3NF 的关系 (C)后,可将其规范化为 BCNF。

A. 消除非主属性对码的部分函数依赖

B.消除非主属性对码的传递函数依赖

C. 消除主属性对码的部分和传递函数依赖

D.消除非平凡且非函数依赖的多值依赖

6、18年第47题

设学生关系模型 Stu(学号,姓名,性别,学院)的主码是学号,成绩关系模型 SC(学号,课程号,成绩)的主码为(学号,课程号),若关系模型 R(学号,姓名,性别,学院,课程号,成绩)的主码为(学号,课程号),则 R 满足(A)。

A. 1NF

B.2NF

C.3NF

D.BCNF

7、18年第48、49题

关系模型 SC(学号,姓名,学院,学院领导,课程号,课程名,成绩),函数依赖集 $F = \{ \ \ \ \ \} \rightarrow$ (姓名,学院,学院领导),学院→学院领导,课程号→课程名,(学号,课程号)→成绩 $\}$,则关系系 SC 中(D),要满足第二范式,应将 SC 分解为(D)。

(48)A. 只存在部分依赖

B. 只存在传递依赖

C. 只存在多值依赖

- D. 存在部分依赖和传递依赖
- (49)A.S(学号,姓名,学院,学院领导),C(课程号,课程名,成绩)
 - B.S(学号,姓名),D(学院,学院领导),C(课程号,课程名,成绩)
 - C.S(学号,姓名),D(学院,学院领导),C(课程号,课程名),SC(学号,课程名,成绩)
 - D.S(学号,姓名,学院,学院领导),C(课程号,课程名),SC(学号,课程号,成绩)

8、18年第50题

下列关于函数依赖的叙述中,错误的是(D)

A. 若 A→B,B→C,则 A→C

B. 若 A→B,B→C,则 A→BC

C. 若 A→BC,则 A→B,A→C

D. 若 A→BC,则 A→B,B→C

9、17年第31题

给定关系模式R<U,F>,其中U为关系R的属性集,F是U上的一组函数依赖,X、Y、Z、W是U上的属性组。下列结论正确的是(C)。

A. 若WX →Y , Y →Z成立, 则X →Z成立

C. 若X→Y,WY→Z成立,则XW→Z成立

B. 若WX→Y,Y→Z成立,则W→Z成立

D. 若X→Y,Z⊆ U成立,则X→YZ成立

10、17年第34、35题

给定关系模式R<U,F>, U={A,B,C,D,E}, F= {B→A,D→A,A→E,AC→B },则 R 的候选关键字为(A), 分解ρ= { R1(ABCE),R2(CD)} (D)。

A. CD

B. ABD

C. ACD

D. ADE

- A. 具有无损连接性, 且保持函数依赖
- B. 不具有无损连接性, 但保持函数依赖
- C. 具有无损连接性, 但不保持函数依赖
- D. 不具有无损连接性, 也不保持函数依赖

11、17年第45、46题

某企业的信息系统管理数据库中的员工关系模式为Emp(员工号, 姓名, 部门号, 岗位, 联系地址, 薪资), 函数依赖集 F={员工号→(姓名, 部门号, 岗位, 联系地址), 岗位→薪资}。Emp 关系的主键为(A), 函数依赖集F(B)。

- (45)A. 员工号, Emp 存在冗余以及插入异常和删除异常的问题
 - B. 员工号, Emp 不存在冗余以及插入异常和删除异常的问题
 - C. (员工号,岗位), Emp 存在冗余以及插入异常和删除异常的问题
 - D. (员工号,岗位), Emp 不存在冗余以及插入异常和删除异常的问题
- (46)A. 存在传递依赖, 故关系模式 Emp 最高达到1NF
 - B. 存在传递依赖,故关系模式 Emp 最高达到2NF
 - C. 不存在传递依赖, 故关系模式 Emp 最高达到3NF
 - D. 不存在传递依赖,故关系模式Emp最高达到4NF

12、17年第47题

满足BCNF范式的关系(C)。

- A. 允许属性对主键的部分依赖
- C. 没有传递函数依赖

- B.能够保证关系的实体完整性
- D.可包含组合属性

13、17年第55题

给定关系模式R<U, F>, 其中属性集 U={A, B, C, D, E, G, H} 函数依赖集F= {A→B, AE→H, BG→DC, E→C, H→E }, 下列函数依赖不成立的是(D)

A. A→AB

B. H→C

C. AEB→C

D. A→BH

14、16年第30题

对于关系模式R(X,Y,Z),下列结论错误的是(C)。

A. 若X→Y,Y→Z,则X→Z

B. 若X→Z,则XY→Z

C. 若XY→Z,则X→Z,Y→Z

D. 若X→Y,X→Z,则X→YZ

15、16年第33题

若给定的关系模式为R<U, F>, U={A, B, C}, F={ AB→C, C→B }, 则关系R(B)。

- A. 有2个候选关键字AC和BC,并且有3个主属性
- B. 有2个候选关键字AC和AB,并且有3个主属性
- C. 只有1个候选关键字AC, 并且有1个非主属性和2个主属性
- D. 只有1个候选关键字AB,并且有1个非主属性和2个主属性

16、16年第34题

设关系模式R<U,F>,其中U为属性集,F是U上的一组函数依赖,那么Armstrong公理系统的伪传递律是指(C)。

- A. 若X→Y, Y→Z为F所蕴涵,则X→Z为F所蕴涵
- B. 若X→Y, X→Z,则X→YZ为F所蕴涵
- C. 若X→Y,WY→Z,则XW→Z为F所蕴涵
- D. 若X→Y为F所蕴涵,且Z⊆ U,则XZ→YZ为F所蕴涵

17、16年第38题

关系R(A₁,A₂,A₃)上的函数依赖集F={A₁A₃→A₂,A₁A₂→A₃},若R上的一个分解为ρ={(A₁,A₂),(A₁,A₃)},则分解ρ(C)。

- A. 是无损联接的
- C. 是有损联接的

- B. 是保持函数依赖的
- D. 无法确定是否保持函数依赖

18、16年第43~45题

某公司数据库中的元件关系模式为P(元件号,元件名称,供应商,供应商所在地,库存量),函数依赖集F如下所示: F={元件号→元件名称,(元件号,供应商)→库存量,供应商→供应商所在地} 元件关系的主键为(B),该关系存在冗余以及插入异常和删除异常等问题。为了解决这一问题需要将元件关系分解为(C),分解后的关系模式最高可以达到(D)。

(43)A. (元件号,元件名称)

B. (元件号, 供应商)

C. (元件号: 供应商所在地)

D. (供应商,供应商所在地)

(44)A. 元件1(元件号,元件名称,供应商,供应商所在地,库存量)

B. 元件1(元件号,元件名称)、元件2(供应商,供应商所在地,库存量)

C. 元件1(元件号,元件名称)、元件2(元件号,供应商,库存量)、元件3(供应商,供应商所在地)

D. 元件1(元件号,元件名称)、元件2(元件号,库存量)、元件3(供应商,供应商所在地)、元件4(供应商所在地,库存量)

(45)A.1NF

B.2NF

C.3NF

D.BCNF

19、16年第39题

假设关系R(A_1 , A_2 , A_3)上的函数依赖集 $F=\{A_1 \rightarrow A_2$, $A_1 \rightarrow A_3$, $A_2 \rightarrow A_3\}$, 则函数依赖(B)。

A.A₁→A₂是冗余的 C.A₂→A₃是冗余的 B.A₁→A₃是冗余的

 $D.A_1 \rightarrow A_2$, $A_1 \rightarrow A_3$, $A_2 \rightarrow A_3$ 都不是冗余的

20、15年第35、36题

给定关系模式R(A₁,A₂,A₃,A₄),R上的函数依赖集F= {A₁A₃ \rightarrow A₂,A₂ \rightarrow A₃},R(C)。若将R分解为p={(A₁,A₂,A₄),(A₁,A₃)}. 那么该分解是(D)的。

- (35) A.有一个候选关键字A₁A₃ C.有二个候选关键字A₁A₃A₄和A₁A₂A₄
- (36) A.无损联接 C.保持函数依赖

- B.有一个候选关键字A₁A₂A₃
- D.有三个候选关键字 A_1A_2 , A_1A_3 和 A_1A_4
- B.无损联接且保持函数依赖
- D.有损联接且不保持函数依赖

21、15年第58、59题

给定关系模式R<U, F>, 其中U= {A, B, C, D, E}, F={AB→DE, AC→E, AD→B, B→C, C→D}, 则R的所有候选码为(D),关系R属于(C)。

(58)A.AB、AC

B.AB、AD

C.AC, AD

D.AB, AC, AD

(59)A.1NF

B.2NF

C.3NF

D.BCNF

22、15年第60、61题

下图所示的E-R图中,应作为派生属性的是(B):该E-R图应转换的关系模式为(D),其中各关系模式均满足4NF。

(60)A.出生日期

B.年龄

C.电话

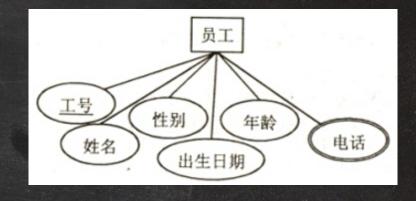
D.工号

(61)A.员工(工号,姓名,性别,出生日期,年龄。电话)

B.员工(工号,姓名,性别,出生日期,电话)

C.员工(工号,姓名,性别,出生日期,年龄)员工电话(工号,电话)

D.员工(工号,姓名,性别,出生日期)员工电话(工号,电话)



23、14年第33~35题

给定关系模式R(U, F),U={A, B, C, D}, 函数依赖集F={AB→C, CD→B}。关系模式R(C),

且分别有(A)。若将R分解成p={R1(A,B,C),R2(C,D,B)},则分解p(C)。

(33)A.只有1个候选关键字ACB

C.有2个候选关键字ACD和ABD

(34)A.0个非主属性和4个主属性

C.2个非主属性和2个主属性

(35)A.具有无损连接性、保持函数依赖

C.不具有无损连接性、保持函数依赖

B.只有1个候选关键字BCD

D.有2个候选关键字ACB和BCD

B.1个非主属性和3个主属性

D.3个非主属性和1个主属性

B.具有无损连接性、不保持函数依赖

D.不具有无损连接性、不保持函数依赖

24、14年第56题

两个函数依赖集F和G等价是指(B)。

A.F = G

 $B.F^{+} = G^{+}$

 $C.F \rightarrow G$

 $D.G \rightarrow F$

25、14年第57题

通过反复使用保证无损连接性,又保持函数依赖的分解,能保证分解之后的关系模式至少达到(C)。

A.1NF

B.2NF

C.3NF

D.BCNF

26、14年第60题

某企业的E-R图中,职工实体的属性有:职工号、姓名、性别,出生日期,电话和所在部门,其中职工号为实体标识符,电话为 多值属性,离退休职工所在部门为离退办。在逻辑设计阶段。应将职工号和电话单独构造一个关系模式。该关系模式为(D)

A.1NF

B.2NF

C.3NF

D.4NF

27、13年第36~38题

给定关系模式R(U,F),其中:属性集U={A,B,C,D,E,G},函数依赖集F={A→B,A→C,C→D,AE→G}。因为(D)=U, 且满足最小性,所以其为R的候选码;关系模式R属于(A),因为它存在非主属性对码的部分函数依赖;若将R分解为如下两 个关系模式(B),则分解后的关系模式保持函数依赖。

(36) A.A+_F

B.(AC)+_F

C.(AD)+_F

D.(AE)+_F

(37) A.INF

B.2NF

C.3NF

D.BCNF

(38) A.R1 (A, B, C) 和R2 (D, E, G) B.R1 (A, B, C, D) 和R2 (A, E, G)

C.R1 (B, C, D) 和R2 (A, E, G) D.R1 (B, C, D, E) 和R2 (A, E, G)

28、13年第51题

下列描述中,不属于最小函数依赖集应满足的条件是(B)。

- A. 不含传递依赖
- C. 不含部分依赖
- 29、13年第52题

下列关于函数依赖的描述,错误的是(D)。

- A. 若A→B,B→C,则A→C
- C. 若B→A, C→A, 则BC→A

- B. 每个函数依赖的左部都是单属性
- D. 每个函数依赖的右部都是单属性
- B.若A→B,A→C,则A→BC
- D.若BC→A,则B→A,C→A

30、12年第29题

给定关系模式销售排名(员工号,商品号,排名),若每一名员工每种商品有一定的排名,每种商品每一排名只有一名员工,则以下叙述中错误的是(C)。

- A.关系模式销售排名属于3NF
- B.关系模式销售排名属于BCNF
- C.只有(员工号,商品号)能作为候选键
- D. (员工号, 商品号)和(商品号, 排名)都可以作为候选键

31、12年第34、35题

某销售公司数据库的零件关系P(零件号,零件名称,供应商,供应商所在地,库存量),函数依赖集F={零件号→零件名称,(零件号,供应商)→库存量,供应商→供应商所在地}。零件关系P的主键为(C),该关系模式属于(A)。

(34)A.零件号,零件名称

B.零件号, 供应商所在地

C.零件号, 供应商

D.供应商, 供应商所在地

(35)A.1NF

B.2NF

C.3NF

D.4NF

32、12年第57~59题

假设某企业职工实体有属性:职工号、职工姓名、性别、出生日期;部门实体有属性:部门号、部门名称、电话,一个部门可以有多部电话。一个部门有多个职工,职工可以在部门之间调动,要求记录职工每次调动时的调入时间和调出时间。则职工和部门之间的联系属于(D),该联系具有的属性是(B),设计的一组满足4NF的关系模式为(C)。

(57)A. 1:1联系

B.1:N 联系

C.N:1联系

D.M:N 联系

(58)A. 工作时间

B.调入时间、调出时间

C.调出时间

D.没有属性

(59)A. 职工(职工号,职工姓名,性别,出生日期)

部门(部门号,部门名称,电话)工作(职工号,部门号,工作时间)

B. 职工(职工号,职工姓名,性别,出生日期) 部门(部门号,部门名称,电话) 工作(职工号,部门号,调入时间,调出时间)

C. 职工(职工号,职工姓名,性别,出生日期) 部门(部门号,部门名称) 部门电话(部门号,电话) 工作(职工号,部门号,调入时间,调出时间)

D. 职工(职工号,职工姓名,性别,出生日期)部门(部门号,部门名称)部门电话(部门号,电话)工作(职工号,部门号,工作时间)

33、12年第60、61题

给定关系模式R<U, F>, U={A,B,C,D}, F={A→B, BC→D}, 则关系R的候选键为(B)。对关系R分解为R1(A, B, C)和R2(A, C, D),则该分解(C)。

(60) A.(AB)

B.(AC)

C.(BC)

D.(BD)

- (61) A.有无损连接性,保持函数依赖
 - B.不具有无损连接性,保持函数依赖
 - C.具有无损连接性,不保持函数依赖
 - D.不具有无损连接性,不保持函数依赖

34、11年第34~36题

设有员工实体Employee (员工号,姓名,性别,年龄,电话,家庭住址,家庭成员,关系,联系电话)。其中,"家庭住址"包括邮编、省、市、街道信息;"家庭成员,关系,联系电话"分别记录了员工亲属的姓名、与员工的关系以及联系电话,且一个员工允许有多个家庭成员。

员工实体Employee的主键为(B);"家庭住址"是一个(C)属性;该关系属于(D);为使数据库模式设计更合理,对于员工关系模式Employee(D)。

(33) A.员工号

B.员工号,家庭成员

C.姓名

D.姓名,家庭成员

(34) A.简单

B.多值

C.复合

D.派生

(35) A.2NF, 无冗余, 无插入异常和删除异常

B.2NF,无冗余,但存在插入异常和删除异常

C.1NF,存在冗余,但不存在修改操作的不一致

D.非1NF,且存在冗余和修改操作的不一致,以及插入异常和删除异常

(36) A. 只允许记录一个亲属的姓名、与员工的关系以及联系电话

B.可以不作任何处理,因为该关系模式达到了3NF

C.增加多个家庭成员、关系及联系电话字段

D.应该将家庭成员、关系及联系电话加上员工号作为一个独立的模式

35、11年第44、45题

给定关系模式R<U, F>, U = {A, B, C}, U={A, B, C}, F={AB→C, C→B}。关系R(D)且分别有(C)。

- (44) A.只有1个候选关键字AC C.有2个候选关键字AC和BC
- (45) A.1个非主属性和2个主属性 C.0个非主属性和3个主属性

- B.只有1个候选关键字AB
- D.有2个候选关键字AC和AB
- B.2个非主属性和1个主属性
- D.3个非主属性和0个主属性

36、11年第60、61题

E-R图转换为关系模型时,对实体中的多值属性采用的方法是(A),得到的关系模式属于(D)。

- (60) A.将实体的码分别和每个多值属性独立构成一个关系模式
 - B.将多值属性和其他属性一起构成该实体对应的关系模式
 - C.多值属性不在关系中出现
 - D.所有多值属性组成一个关系模式

(61) A.2NF

B.3NF

C.BCNF

D.4NF

1、20年第46~47题

关系模式R<{A, B, C, D}, $\{A \rightarrow B, A \rightarrow D, D \rightarrow A, B \rightarrow C\}$ >最高属于(), 原因是该模式存在()。

A.1NF B.2NF C.3NF D.BCNF

- A. 主属性码的部分函数依赖
- B. 非主属性对码的部分函数依赖
- C. 主属性对码的传递函数依赖
- D. 非主属性对码的传递函数依赖

2、20年第48题

关系模式R<U,D>中,D为R的函数依赖和多值依赖的集合。将R分解为两个关系模式R1<U1,D1>和R2<U2,D2>,则以下说法中错误的是()。

- A. 如果U1 ∩ U2→U1-U2成立,那么此分解具有无损连接性
- B. 如果U1 ∩ U2→→U1-U2成立,那么此分解具有无损连接性
- C. 如果U1 ∩ U2→U1-U2不成立,那么此分解不具有无损连接性
- D. 如果U1 ∩ U2→→U1-U2不成立,那么此分解不具有无损连接性

3、20年第49题

下列关于BCNF的描述,正确的是()。

- A.BCNF不满足列的原子性
- B.BCNF中存在非主属性对码的部分依赖
- C.BCNF中存在非主属性对码的传递依赖
- D.BCNF中每个函数依赖左部都包含码

4、20年第50题

关系模式R<U>中,X、Y、Z是U的子集。下列关于多值依赖描述中正确的是()。

- A.若X→→Y为平凡的多值依赖,则U-X-Y为空集
- B.若X→→Y为平凡的多值依赖,则Y是X的子集
- C.若X→→Y且Y→→Z,则X→→Z
- D.若X→→Y,则X→Y

5、20年第67题

通过将一个关系拆分成两个更小的关系来使其满足范式时,必须()来保持数据的完整性约束。

- A.用相同的属性使两个子关系互相关联
- B.移除两个子关系中所有的函数依赖
- C.封锁机制
- D.事务机制

【21年第38题】

某公司开发系统记录员工基本信息。假设每个员工只在一个部门工作;每个员工必须提供工作和家庭两部电话号码。() 不满足1NF。

- A. R1(员工编号,姓名,性别)
- B. R2(员工编号,姓名,家庭电话,工作电话)
- C. R3(员工编号,姓名,部门)
- D. R4(员工编号,姓名,电话{家庭电话,工作电话})

【21年第46~48题】

设有关系模式:选课(学号,课程号,课程名,成绩),其函数依赖集为 {课程号→课程名,课程名→课程号,(学号,课 程号)→成绩}。则关于该关系模式,以下说法错误的是()。将"选课"分解为两个关系模式:SC(学号,课程号,成绩)和 C(课程号,课程名),则SC和C最高分别属于()。对于关系模式"选课"来说,(学号,课程号)→→课程号是特殊的多值 依赖,本质上是()。

- (46) A. 每个非平凡函数依赖的决定因素都包含码
 - B. 不存在非函数依赖的多值依赖
 - C. 不存在非主属性对码的部分函数依赖
 - D. 不存在非主属性对码的传递函数依赖
 - (47) A.3NF和 3NF

B. BCNF和3NF

C.3NF和 BCNF

D. BCNF 和 BCNF

- (48) A.非函数依赖的多值依赖
 - B.平凡的多值依赖
 - C.非平凡的函数依赖 D.平凡的函数依赖

【21年第50题】

关于模式分解, () 不是分解前后模式等价性的准则。

- A.分解后关系模式要达到最高范式
- B.分解具有无损连接性
- C.分解要保持函数依赖
- D.分解既要保持函数依赖,又要具有无损连接性

【21年第51题】

关系模式R(U,F)中,属性集U=(A,B,C,D,E),函数依赖集F=A→BC,C→D,BD→A,AD→E,BD→E。则(CE)F+=

A.CE B.BCE C.CED D.BCED

【21年第64题】

()要求关系模式的属性之间不允许有非平凡且非函数依赖的多值依赖。

A.1NF B. 2NF C. 3NF D. 4NF

【22年第46~48题】

在关系模式"学生(学号,姓名,性别,年龄,系号,系名)"中,一个学生只能属于一个系,"系名"对于码"学号"的数据依赖是()。该关系模式最高属于属于()。将"学生"分为两个关系模式:S(学号,姓名,性别,年龄,系号)和D(系号,系名),此分解()。

- (46) A.平凡函数依赖
 - B.部分函数依赖
 - C.传递函数依赖
 - D.多值依赖
- (47) A.2NF B. 3NF C.4NF D. BCNF
- (48) A.具有无损连接性, 保持函数依赖
 - B.具有无损连接性,不保持函数依赖
 - C.不具有无损连接性,保持函数依赖
 - D.不具有无损连接性,不保持函数依赖

【22年第49题】

关系模式R(U,F)中,U是属性集,F是函数依赖集,X、Y是U的子集。若Y<u>C</u>XF+()。 A.Y→X B.X→Y C.Y→→X D.X→→Y

【22年第50题】

为了把一个满足BCNF的关系模式规范化为4NF,需要()。

- A.消除决定因素非码的非平凡函数依赖
- B.消除主属性对码的部分和传递函数依赖
- C.消除非平凡的多值依赖
- D.消除非平凡且非函数依赖的多值依赖