沈师 PTA 数据库题目及部分解析 第六章



原创 🕶 VIP免费 SKIKO 🕔 于 2022-05-10 13:30:46 发布 💿 阅读量4.8k 🏫 收藏 35 💧 点赞数 2

分类专栏: PTA 文章标签: 数据库

判断题

- 1.已知关系模式R(L,M,N)上成立的FD集为F={L→M,N→M},设p={LM,LN},分解ρ相对于F保持函数依赖的性质。 F
- 2.任何一个二目关系是属于3NF。 T
- 3.关系模式R(A, B, C, D, E), R上的函数依赖集F={AB→E, B→C, C→D}, 则分解为R1(B,C), R2(C,D), R3(A,B,E)是无损连接的分解, 也是係
- 4.关系模式R的属性集U={A, B, C, D, E}, F={A→B, B→C, D→E}是R上的函数依赖集, ρ={R1 (A, B, C), R2 (A, D, E)}是R上的一个核 该分解不具有保持函数依赖性。F
- 5.任何一个二目关系是属于BCNF。 T
- 6.在BCNF范式中所有非主属性对每一个码都是完全函数依赖。 T
- 7.在关系模式R(U, F)中, U= (X, Y, Z), 如果F={X->Y, X->Z}, 则X为候选码。 T
- 8.关系模式R的属性集U={A, B, C, D, E}, F={A→B, B→C, D→E}是R上的函数依赖集, ρ={R1 (A, B, C), R2 (A, D, E)}是R上的一个核 该分解不具有无损连接性。F
- 9.已知关系模式R(L,M,N)上成立的FD集为F={L→M,N→M},设p={LM,LN},分解ρ相对于F具有无损连接。 T
- 10.数据库设计中,规范化程度越高模式就越好。F
- 11.关系模式R(A,B,C)上成立的FD集为F={A→B,C→B},设p={AB,AC},则该分解不具有无损连接性。F
- 12.关系模式R(U,F),其中U=(Z,V,W,X,Y),函数依赖集F={Z→X,Y→X,X→V,VW→X,WX→Z},则p={ XY,VWX,ZWX}为无损趋
- 13.关系模式R(A,B,C)上成立的FD集为F= $\{A→B,C→B\}$,设 $\rho=\{AB,AC\}$,则该分解不具有保持函数依赖性。 T
- 14.一个关系的最小函数依赖集是唯一的。 F
- 15.设R(A, B, C, D), F={A→C, D→C, BD→A}, 则ρ={AB, ACD, BCD}相对于F是有损连接。 T
- 16.若R.A→R.B, R.B→R.C, 则R.A→R.C。 T
- 17.关系模式R(U,F), 其中U=(Z,V,W,X,Y), 函数依赖集F={Z→X,Y→X,X→V,VW→X,WX→Z},则p={XY,VWX,ZWX}不具有升 性。T

冼择题

- 1.有关系模式A(C, T, H, R, S), 基中各属性的含义是: C: 课程T: 教员H: 上课时间R: 教室S: 学生。函数依赖集: F={C→T, (H, R)→(T) →R, (H, S) →R}, 关系模式A是几范式。 B
- A.1NF
- B.2NF
- C.3NF
- D.BCNF
- 2.X->Y,Y->X,则称为(A)。
- A.互相函数依赖
- B.完全函数依赖
- C.平凡函数依赖
- D.传递函数依赖
- 3.关系模式R(U,F),其中U={A,B,C,D,E},F={A→D,E→D,D→B,BC→D,DC→A},R的候选码是。A
- A.EC
- B.AE
- C.BD
- D AR
- 4.关系模式R(U,F),其中U={A,B,C,D,E},F={A→D,E→D,D→B,BC→D,DC→A},R分解为3NF的结果是。D
- A.R={AD, BCD, DCA, EC}
- B.R={DB, BCD, BDA, EC}
- C.R={DC, BCD, BEA, EC}
- D.R={ED, BCD, DCA, EC}
- 5.已知有关系模式R (A, B, C, D) 其函数依赖集是F={A->B, B->CD, A->D}, 则下列函数依赖不成立的是 (C)。
- A.A->BCD
- B.AB->D
- C.B->ACD
- 6.关系数据库规范化是为了解决关系数据库中()的问题而引入的。 B
- A.提高查询速度
- B.插入、删除异常和数据冗余
- C.保证数据的安全性
- D.保证数据的完整性

7.伪传递规则是指(A)。

A.由X→Y, WY→Z, 有XW→Z

B.若X→Y及Y→Z为F所蕴含,则X→Z为F所蕴含

C.由X→Y, X→Z, 有X→YZ

D.由X→Y及 Z是Y的真子集Y, 有X→Z

8.一个二目关系最高可达到? A

A.BCNF

B.1NF

C.2NF

D.3NF

9.在关系模式R(U)中,如果X→Y,Y→Z,且Y不是X的真子集,Y不能确定X,则称Z(D)X。

A.完全函数依赖

B.互相函数依赖

C.平凡函数依赖

D.传递函数依赖

10.下列关于函数依赖的叙述中不正确的是(D)。

A.若X->Y, X->Z, 则X->YZ

B.若X->Y, Y->Z, 则X->Z

C.若X->Y, Y'是Y的真子集,则X->Y'

D.若XY->Z,则X->Z,Y->Z

11.数据依赖描述的是下列哪种关系? D

A.以上都不对

B.关系与属性之间的关系

C.关系与关系之间的约束关系

D.一个关系内部属性与属性之间的约束关系

12.关系模式中如果X->Y,它的含义是(A)。

A.任意元组在X上的属性值相等,则在Y上的属性值也相等

B.任意元组在X上的属性值不相等,则在Y上的属性值也不相

C.任意元组在X上的属性值不相等,则在Y上的属性值相等

D.任意元组在Y上的属性值相等,则在X上的属性值也相等

13.设有关系模式R (A, B, C, D) , 其数据依赖集: F={ (A, B) → C, C→D}, 则关系模式R的规范化程度最高达到(A)。

A.2NF

B.BCNF

C.1NF

D.3NF

14.有关系模式A(C, T, H, R, S),基中各属性的含义是: C:课程T:教员H:上课时间R:教室S:学生。函数依赖集: F={C→T, (H, R) − T)→R, (H, S)→R},若将关系模式A分解为两个关系模式A1(C, T),A2(H, R, S),则其中A1的规范化程度达到。 A

A.BCNF

B.2NF

C.1NF

D.3NF

15.关系模式R(A,B,C,D,E), R中的属性均不可再分解,函数依赖集F={CD→A,CD→B,AB→E},若只基于函数依赖进行讨论,R的码是。◎

A.BC

B.ABCD

C.CD

D.AB

16.有关系模式A(C, T, H, R, S), 基中各属性的含义是: C: 课程T: 教员H: 上课时间R: 教室S: 学生。函数依赖集: F={C→T, (H, R) − T) →R, (H, S) →R}, 关系模式A的码是? D

A.HT

B.C

C.HR

D.HS

17.函数依赖集F满足下列()条件,则称F为一个极小函数依赖集。亦称为最小依赖集或最小覆盖。D

A.F中任一函数依赖的右部仅含有一个属性

B.F中不存在这样的函数依赖 $X \rightarrow A$, X有真子集Z使得 $F-\{X \rightarrow A\} \cup \{Z \rightarrow A\}$ 与F等价

C.F中不存在这样的函数依赖 $X \rightarrow A$, 使得 $F \rightarrow F - \{X \rightarrow A\}$ 等价

D.三者都是

18.消除了部分函数依赖的1NF的关系模式,必定是(B)。

A.1NF

B.2NF

```
2024/6/20 22:45
            沈师 PTA 数据库题目及部分解析 第六章_在一个关系模式r(a,b,c,d)中,若各个属性间没有任何函数依赖关系,则该模式的主属性-C...
C.BCNF
D.3NF
19.增广律 (Augmentation): 是指(C)。
A.若Y是X的真子集,且X 是 U的真子集,则X →Y为F所蕴含
B.由X→Y, WY→Z, 有XW→Z
C.若X→Y为F所蕴含,且Z是U的真子集 ,则XZ→YZ为F所蕴含
D.若X→Y及Y→Z为F所蕴含,则X→Z为F所蕴含
20.关系模式中,满足2NF的模式。 D
A.必定是BCNF
B.必定是3NF
C.可能是1NF
D.必定是1NF
21.关系模式R中的属性全是主属性,则R的最高范式必定是(A)。
A.3NF
B.1NF
C.2NF
D.BCNF
22.关系模式 R 中属性或属性组X 并非R的码,但 X 是另一个关系模式的码,则称 X 是R 的( D)。
A.主码
B.主属性
C.候选码
D.外码
23.关系模式中,满足2NF的模式(B)。
A.必定是BCNF
B.必定是1NF
C.可能是1NF
D.必定是3NF
24.设关系模式R(A,B,C,D,E),R中的属性均不可再分解,函数依赖集F={CD→A,CD→B,AB→E},若只基于函数依赖进行讨论,R最高属于几剂
A.3NF
B.BCNF
C.2NF
D.1NF
25.学生表(id, name, sex, age, depart_id, depart_name),存在的函数依赖是id→{name, sex, age, depart_id}; depart_id→depart_name,
C)。
A.3NF
B.BCNF
C.2NF
26.设有关系模式R(S, D, M), 其函数依赖集: F={S→D, D→M},则关系模式R的规范化程度最高达到(B)。
A.1NF
B.2NF
C.3NF
27.在关系模式R<U, F>中为F所逻辑蕴含的函数依赖的全体叫作F的(D)。
A.最小覆盖
B.等价
C.蕴含
D.闭包
28.在一个关系模式R(A, B, C, D)中, 若各个属性间没有任何函数依赖关系, 则该模式的主属性是 (A)。
A.A, B, C, D
B.A. B
C.R, A
D.R, A, B, C, D
29.在 2NF的基础上, 消除了传递函数依赖的关系模式, 必定是。D
A.2NF
B.BCNF
C.4NF
```

30.设有关系模型R(A,B,C,D,E),F是R上成立的函数依赖集,F={ABC→DE,BC→D,D→E}, 试问R达到第几范式? A

D.3NF

A.1NF

```
2024/6/20 22:45
            沈师 PTA 数据库题目及部分解析 第六章_在一个关系模式r(a,b,c,d)中,若各个属性间没有任何函数依赖关系,则该模式的主属性-C...
B BCNF
C.3NF
D.2NF
31.关系模式R(A,B,C,D,E),R上的函数依赖集F={AB→E,B→C,C→D},则R是几范式。B
A.2NF
B.1NF
C.3NF
D.BCNF
32.设有关系模式R(A,B,C,D,E),R中的属性均不可再分解,函数依赖集F={CD→A,CD→B,AB→E},若只基于函数依赖进行讨论,R最高属于
A.2NF
B.3NF
C.BCNF
D.1NF
33.规范化的关系模式中,所有属性都必须是一个不可分的数据项,这样的关系模式属于。 C
A.2NF
B.BCNF
C.1NF
D.3NF
34.如果X→Y, 并且对于X的任何一个真子集X', 都有X'不能确定Y,则称(B)。
A.传递函数依赖
B.完全函数依赖
C.平凡函数依赖
D.互相函数依赖
35.关系模式R(A, B, C, D, E), R上的函数依赖集F={AB→E, B→C, C→D}, 则R的候选码是。 B
A.BC
B.AB
C.AE
D.AC
36.合并规则是指(C)。
A.由X→Y及 Z是Y的真子集Y,有X→Z
B.若X→Y及Y→Z为F所蕴含,则X→Z为F所蕴含
C.由X→Y, X→Z, 有X→YZ
D.由X→Y, WY→Z, 有XW→Z
37.设K为关系模式R<U,F>中的属性或属性组,若K完全函数确定U,则K称为R的一个(B)。
A.主码
B.候选码
C.外码
D.主属性
38.传递律 (Transitivity) : 是指(B)。
A.若X→Y为F所蕴含,且Z是U的真子集,则XZ→YZ为F所蕴含
B.若X→Y及Y→Z为F所蕴含,则X→Z为F所蕴含
C.由X→Y, WY→Z, 有XW→Z
D.若Y是X的真子集,且X 是 U的真子集,则X →Y为F所蕴含
39.设有关系模型R(A,B,C,D,E),F是R上成立的函数依赖集,F={ABC→DE,BC→D,D→E}, 试问R达到第几范式。 A
A.1NF
B.2NF
C.3NF
D.BCNF
40.自反律 (Reflexivity): 是指(A)。
A.若Y是X的真子集, 且X 是 U的真子集, 则X →Y为F所蕴含
B.若X→Y为F所蕴含,且Z是U的真子集,则XZ→YZ为F所蕴含
C.由X \rightarrow Y, WY \rightarrow Z, 有XW \rightarrow Z
D.若X→Y及Y→Z为F所蕴含,则X→Z为F所蕴含
41.设在关系模式在R(A, B, C, D, E, F, G)中,根据语义有如下函数依赖集F={A->B, C->D, C->F, (A, D)->E, (E, F)->G}。关系模式R的码是
A.(A, D)
B.(E, F)
C.(A, C)
D.(A, B)
42.设有关系模型R(A, B, C, D, E), F是R上成立的函数依赖集, F={ABC→DE, BC→D, D→E}, 试问R的候选码是。 C
```

D.3NF

47.规范化过程主要是为克服数据库逻辑结构中的插入异常,删除异常和什么缺陷? A

A.冗余度大

B.结构不合理

C.数据丢失

D.数据的不一致性

48.下列函数中, (A) 是平凡的函数依赖

A.AB->A

B.AB->BC

C.AB->CD

D.AB->D

49.关系规范化中的删除操作异常是指。 B

A.应该删除的数据未被删除

B.不该删除的数据被删除

C.不该插入的数据被插入

D.应该插入的数据未被插入

50.分解规则是指(B)。

 $A.由X \rightarrow Y$, $X \rightarrow Z$, 有 $X \rightarrow YZ$

B.由X→Y及Z是Y的真子集Y,有X→Z

C.若X→YDY→Z为F所蕴含,则X→Z为F所蕴含

D.由 $X \rightarrow Y$, $WY \rightarrow Z$,有 $XW \rightarrow Z$