# **2020 DB Exam**

- 1. B
- 2. A
- 3. D
- 4. B
- 5. A

## 1. T

- ' '
- T
   F
- 4. TODO
- 5. F
- 6. F
- 7. F TOCHECK
- 8. T
- 9. F
- 10. T

## $\equiv$

- 1. 分别是
  - 。 外模式: 视图
  - 。 概念模式: 表
  - 。 内模式: 文件及其磁盘存储
- 2. 逻辑独立性: 数据库的概念模式做修改的时候只需要同时修改外模式/模式映像即可保持外模式不变, 使得用户程序不便, 这就保证了数据和用户程序的独立性.

# 兀

- 1. 不必. 诸如 select 等查询操作不会修改数据库的内容, 因此对数据库恢复毫无影响.
- 2. 嵌套事务的潜在问题. 若事务 A 内执行事务 B:

- 。若 B 已经提交, A 需要 rollback, 此时 B 修改的持久性已经生效, A 的 rollback 无法撤销 B 的 作用, 从而破坏了事务 A 的一致性和原子性.
- 。 若 A 和 B 都要修改同一数据, 如果采用了锁机制, 可能会导致死锁.
- 3. 朴素的 Redo 日志和 脏读有个 P 关系?

## 五

- 1. F 的最小函数依赖集
  - 1. 右边化为单属性并消去冗余:

$$F = \{A 
ightarrow B, A 
ightarrow D, BC 
ightarrow D, DCE 
ightarrow A, D 
ightarrow B, E 
ightarrow D\}$$

2. 消除冗余函数依赖:

$$F = \{A \rightarrow D, BC \rightarrow D, DCE \rightarrow A, D \rightarrow B, E \rightarrow D\}$$

3. 消除冗余左部属性:

$$F = \{A \rightarrow D, BC \rightarrow D, CE \rightarrow A, D \rightarrow B, E \rightarrow D\}$$

- 2. R 的候选码: 显然  $\{C,E\}$  是一个超码, 且 C 和 E 单独均不能成为候选码, 故候选码可以为  $\{C,E\}$
- 3. D 只依赖于 E, 因此不满足 2NF, 是 1NF
- 4. 分解:
  - 1. 保持函数依赖地分解到 3NF
    - 1. 分类: AD, BCD, ACE, BD, DE
    - 2. 去掉子集: R1(AD), R2(BCD), R3(ACE), R4(DE)
  - 2. 无损连接且保持函数依赖地分解到 3NF
    - 1. R1(AD), R2(BCD), R3(ACE), R4(DE), R5(CE) 中 R5 的属性是 R3 子集
    - 2. 故最终是 R1(AD), R2(BCD), R3(ACE), R4(DE)

# 六

```
1. select f.fname from faculty f, course c, department d where f.fid = c.fid and c.room = '3C102' and f.fname like '赵%' and f.did = d.did and d.dname = '计算机';
```

```
2. select s.sid, s.sname from student s
where not exists (
    select * from course c, faculty f, SC sc
    where c.fid = f.fid and c.cid = sc.cid and s.sid = sc.sid
        and f.fname <> '张三'
);
```

```
3. select d.dname as 'department', count(distinct sc.sid) as count
from department d, course c, SC sc
where c.cid = sc.cid and c.cname = 'DB' and sc.score is null
group by department
order by count DESC;
```

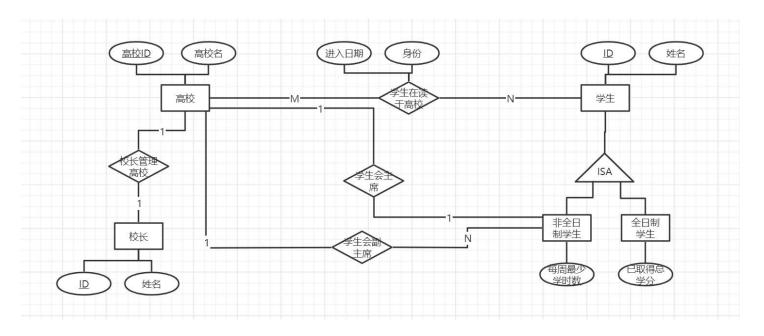
```
4. select s.sid as sid, s.sname as sname
  from student s, course ai_c, course db_c, SC ai_sc, SC db_sc
  where s.sid = ai_sc.sid and s.sid = db_sc.sid
    and ai_c.cid = ai_sc.cid and ai_c.cname = 'AI'
    and db_c.cid = db_sc.cid and db_c.cname = 'DB'
    and db_sc.score > ai_sc.score;
```

```
5. select s.sname, count(distinct c.cno) as course_count, avg(sc.score) avg_score
    from student s, course c, SC sc
    group by s.sid
    having course_count >= 4 and min(sc.score) >= 95;
```

# 七

#### 1.

#### ER 模型图如下



### 2.

#### 转化为关系模型:

- 1. 转换实体
  - 。 高校(<u>高校ID</u>, 名称)
  - 。 学生(学生ID, 姓名)

- 。 校长(校长ID, 姓名)
- 。 非全日制学生(学生ID, 姓名, 每周最少学时)
- 。全日制学生(<u>学生ID</u>, 姓名, 已取得总学分)

#### 2. 转换联系

- 。 高校:校长 (1:1): 高校(<u>高校ID</u>, 名称, 校长ID)
- 。 学生:高校 (M:N): 学生在读于高校(学生ID, 高校ID, 进入日期, 身份)
- 。 学生会主席: 非全日制学生:高校 (1:1): 学生会主席(学生ID, 高校ID)
- 。 学生会副主席: 非全日制学生:高校 (N:1): 非全日制学生(学生ID, 姓名, 每周最少学时, 高校ID)

#### 3. 从而得到:

- 。 高校(<u>高校ID</u>, 名称, 校长ID)
- 。 学生(学生ID, 姓名)
- 。 校长(<u>校长ID</u>, 姓名)
- 。非全日制学生(<u>学生ID</u>, 姓名, 每周最少学时, 高校ID)
- 。全日制学生(<u>学生ID</u>, 姓名, 已取得总学分)
- 。 学生会主席(学生ID, <u>高校ID</u>)
- 。 学生在读于高校(<u>学生ID</u>, <u>高校ID</u>, 进入日期, 身份)