1. 解决并发操作带来的数据不一致问题普遍采用\_\_技术。

A.封锁

B.存取控制

C.恢复

D.协商

（A）

难度系数：0.2

2.下列不属于并发操作带来的问题是\_\_。

A.丢失修改

B.不可重复读

C.死锁

D.脏读

（C）

3.DBMS普遍采用\_\_方法来保证调度的正确性 。

A.索引

B.授权

C.封锁

D.日志

(C)

4.在对任何数据进行读、写操作之前，事务首先要获得对该数据的封锁，在释放一个封锁之后，事务不再申请和获得任何其他封锁，这是\_\_ 。

A.一阶段封锁协议

B.二阶段封锁协议

C.三阶段封锁协议

D.零阶段封锁协议

(B)

5.如果事务T获得了数据项Q上的排他锁，则T对Q \_\_ 。

A.只能读不能写

B.只能写不能读

C.既可读又可写

D.不能读也不能写

( C )

6.设事务T1和T2，对数据库中的数据A进行操作，可能有如下几种情况，请问哪一种不会发生冲突操作\_\_ 。

A.T1正在写A，T2要读A

B.T1正在写A，T2也要写A

C.T1正在读A，T2要写A

D.T1正在读A，T2也要读A

(D)

7.如果有两个事务，同时对数据库中同一数据进行操作，不会引起冲突的操作是 \_\_ 。

A.一个是DELETE，一个是SELECT

B.一个是SELECT，一个是DELETE

C.两个都是UPDATE

D.两个都是SELECT

( D )

1. 事务T1修改某一数据，并将其写回磁盘，事务T2读取同一数据后，T1由于某种原因被撤销，这时T1已修改过的数据恢复原值，T2读到的数据就与数据库中的数据不一致，这种情况称为\_\_
2. 丢失修改
3. 不可重复读
4. 读“脏”数据
5. 幻影现象

（C）

1. 如果事务T获得了数据项Q上的共享锁，则T对Q \_\_ 。

A.只能读不能写

B.只能写不能读

C.既可读又可写

D.不能读也不能写

( A )

10. 数据库中的封锁机制是\_\_的主要方法

A．完整性 B.安全性 C．并发控制 D.恢复

( C )

11. 关于“死锁”，下列说法中正确的是\_\_

A. 死锁是操作系统中的问题，数据库操作中不存在

B. 在数据库操作中防止死锁的方法是禁止两个用户同时操作数据库

C. 当两个用户竞争相同资源时不会发生死锁

D . 只有出现并发操作时，才有可能出现死锁

( D )

12. 下面几个调度中，属于冲突可串行化调度的是\_\_

A．R3(A)W2(B)W1(A)R2(A)W3(A)W1(B)R1(A)

1. R2(A)R1(A)R3(B)R2(A)W3(A)W2(B)W1(B)
2. R1(B)R2(A)W1(A)R2(A)W3(A)W2(B)R3(B)
3. R1(A)R2(B)W1(A)R2(A)W3(A)W2(B)R3(A)

( D )

13．T1,T2两个事务并发操作顺序为R1（A）R2（A）W1（A）W2（A），该操作序列属于\_\_。

A．不存在问题 B. 有问题 ---丢失更新 C.有问题 ---读脏数据 D.有问题 ---不可重复读

（B）

14．T1,T2两个事务并发操作顺序为R1（A）W1（A）R2（A）T1 ROLLBACK，该操作序列属于\_\_。

A．不存在问题 B. 有问题 ---丢失更新 C.有问题 ---读脏数据 D.有问题 ---不可重复读

（C）

15．T1,T2两个事务并发操作顺序为R1（A）R1（B）R2（A）W2（A）R1（A）R1（B），该操作序列属于\_\_。

A．不存在问题 B. 有问题 ---丢失更新 C.有问题 ---读脏数据 D.有问题 ---不可重复读

（D）