

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 )

8. 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\_\_

A. 丢失修改  
B. 不可重复读  
C. 读“脏”数据  
D. 幻影现象

(C)

9. 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)  
B. R2(A)R1(A)R3(B)R2(A)W3(A)W2(B)W1(B)  
C. R1(B)R2(A)W1(A)R2(A)W3(A)W2(B)R3(B)  
D. 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)