1.	解决并发操作带来的数据 A. 封锁	TONREGISTERED
	B. 存取控制	Created by Unregistered Version
	C. 恢复	Created by Office Stored Version
	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	, , , _ , <u>_</u> ,
	B. 不可重复读	
	C. 死锁	
	D. 脏读	
	(C)	UNREGISTERED
3. DBMS 普遍采用方法来保证 调度的正确性registered Version		
	A. 索引	
	B. 授权	
	C. 封锁	
	D. 日志	
	(C)	
		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	
_ 4	(B)	
5. 如果事务 T 获得了数据项 Q 上的排他锁,则 T 对 Q 。		上的排他钡,则 I 刈 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 i	、	TINEE CISTERED 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 。 Created by Unregistered Version		
//_	A. T1 正在写 A,T2 要	
	B. T1 正在写 A, T2 也	
	C. T1 正在读 A, T2 要	
	D. T1 正在读 A,T2 也	
	(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regTste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

UNREGISTERED

B. 只能写不能读 C. 既可读又可写

Created by Unregistered Version

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,RE(A) (2) (RWLD) W2 (A), 该操作序列属于

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

UNREGISTERED

Created by Unregistered Version

UNREGISTERED

Created by Unregistered Version

UNREGISTERED

Created by Unregistered Version