1,	分有	5式事务除	了要考虑对数	据的存取操	作序列	之外,还	需要考虑	()		
	A,	通信原语	В,	控制报文	C.	通信原i	吾和控制报	文		D, 5	无
2,	分有	可式事务的等	实现模型包括	()							
	A,	进程模型和	和服务器模型	[B、进	呈模型和	主从控制模	型			
	C,	服务器模型	型和三角控制	模型	D、主	从控制模	型和三角控	制棒	莫型		
3,	对于	产进程模型和	和服务器模型	, 描述正确	的是()					
	A,	进程模型口	中进程可以为	多个事务进	行服务	-					
	В,	服务器模型	型中进程可以	为多个事务	进行服	务					
	С,	进程模型见	只需要少量的	进程							
	D,	服务器模型	型需要大量进	程							
4,	分有	5式事务管理	里的目标不包	括()							
	A,	高效的事象	 各执行效率	B、系统可	丁靠性	C, 3	系统可用性		D、 🖠	数据依	赖性
5、	关于	一分布式事务	各执行的控制	模型,描述	不正确	的是()				
	A,	主要分为	三种控制模型								
	В、	主从控制机	莫型不允许任	意两个从节	点之间	进行通讯					
	С,	三角控制植	莫型就是 P2P	模型							
	D,	层次控制框	莫型扩展性好	,但是实现	上更加	复杂					
6,	关于	CAP, ACII	D、BASE 描述	,不正确的	是()					
	A,	ACID和B	ASE 是 CAP 玛	里论的两个分	支						
	В,	CAP 不能	同时满足一致	女性、可用性	和分区	区容错性					
	С,	ACID 要求	於同时满足原	子性、一致怕	生、隔	离性和持	久性				
	D,	BASE 要求	於同时满足基	本可用、软料	犬态、	强一致性					
7、	关于	一弱事务型数	数据库和强事	务型数据库	,描述	不正确的)是()				
	A,	前者强调可	可用性和分区	容错性,后	者强调	一致性					
	В,	前者复杂性	生高扩展性低								
	С,	后者数据第	完整性和实效	性较高							
	D,	前者基本不	下支持跨行跨	表事务							
8,	关于	古故障描述正	E确的是()							
	A,	软故障是可	可预期故障			B、硬故	[障也可以自	∄行	恢复		
	С,	分布式数据	居库系统中存	在通信故障		D、通信	故障即是网	74	分割さ	汝障	
9,	故障	章恢复模型ス	下需要()							
	A,	数据	B、日2	志文件	C, I	Redo 恢复	策略	D,	Undo	恢复第	策略
10.		志文件中,)							
			B、事			命令日志		D,	检查,	点日志	•
11.			新策略描述)					
			更新策略需		<u>[</u>						
		_	ush 更新策略								
		_	lush 更新策								
	D,	non_fix/n	o_flush 更新	f策略需要 r	edo 处	理和 undo) 处理				

12,	关于两阶段提交协议的终结协议(场地故障时使用)描述正确的是()							
	A、参与者等待协调者的最终决定 B、协调者重新发消息给参与者							
	C、参与者会访问其他参与者的状态再做最终决定 D、终结即全局废弃							
13,	关于大数据库系统的故障检测技术描述,不正确的是()							
	A、自适应故障检测有利于提高系统容错性能							
	B、租约机制故障检测中监控进程会定期想被监控进程发放租约							
	C、Gossip 协议是强一致性协议							
	D、大数据库系统故障恢复策略会与多副本管理策略相结合							
14、	并发控制是不能保证()							
	A、事务的一致性 B、事务的隔离性 C、数据的一致性 D、数据的持久性							
15、	有如下四个历程 H1、H2、H3:							
	H1: R1(x)R1(y)W1(x)W1(y)R2(x)R2(y)W2(x)W2(y)							
	H2: R1(x)R1(y)W1(x)R2(x)W1(y)R2(y)W2(x)W2(y)							
	H3: R1(x)R1(y)W1(x)R2(x)R2(y)W1(y)W2(x)W2(y)							
	H4: R1(x)W1(x)R2(x)W2(x)R1(y)W1(y)R2(y)W2(y)							
	请问以下错误的是()							
	A、H1 是串行历程, 其余三个是并行历程 B、H2 与 H1 等价							
	C、H3 与 H1 等价 D、H4 与 H1 等价							
16、	以下关于加锁描述,不正确的是()							
	A、锁粒度可以大到整个数据库,也可以小到属性和字段							
	B、锁可以分为排他锁和共享锁							
	C、锁可以分为显示锁和隐式锁							
	D、锁粒度越小,系统开销越小,但提高了并发度							
17、	以下关于基本的两段封锁协议和严格的两段封锁协议的描述,不正确的是()							
	A、基本的两段封锁协议可以避免丢失修改错误							
	B、基本的两段封锁协议可以避免不能重复读错误							
	C、两者最大的不同点在于解锁时刻不同							
	D、两者都不能保证事务更新数据的永久性							
18,	关于基于锁的并发控制方法的实现方法,描述不正确的是()							
	A、集中式实现方式简单,方便管理							
	B、分布式实现方式可以避免中心场地负载重和单点失效							
	C、集中式和分布式实现方式都需要多个 2PL 调度器							
	D、对复制数据的封锁可以采用基于特定副本的封锁方法和基于投票的封锁方法							
19、	关于分布式死锁管理描述,不正确的是()							
	A、死锁等待图有局部等待图 LWEG 和全局等待图 GWFG							
	B、无论是局部等待图还是全局等待图,哪一个有回路都代表有死锁							
	C、集中式死锁检测和层次死锁检测均需要多个死锁检测程序							
	D、分布式死锁检测由各场地共同完成,每个场地对等							
20,	关于大数据库并发控制技术描述,不正确的是()							

- A、部分大数据库系统为提高系统性能,抛弃了事务的概念
- B、大数据库系统中读事务通常可以采用最新读、快照读、非一致性读
- C、大数据库系统中读模式三种均可以读到未提交事务的数据
- D、写事务模式采用了 Paxos 一致性协议完成写日志
- 21、如果分布式数据库系统总共有 5 个节点/场地,其中 1 号场地为协调者, 2、3、4、5 号场地为四个参与者,且任意节点之间传输消息平均时间为 3ms。针对两阶段提交协议 2PC(决定阶段和执行阶段),请回答以下问题:
 - 1) 请描述在两阶段中第一阶段(决定阶段)中协调者节点1需要做哪些动作?
 - 2) 如果采用集中式 2PC 实现,问传递消息总数为多少?传输消息总用时为多少?
 - 3) 如果采用分布式 2PC 实现,问传递消息总数为多少?传递消息总用时为多少?
 - 4) 如果采用分层式 2PC 实现,问传递消息总数为多少?传递消息总用时最短为多少? 最长为多少?
 - 5) 如果采用线性 2PC 实现,问传递消息总数最少为多少?最多为多少?传递消息总用时最短为多少?最长为多少?
- 22、利用两阶段段提交协议,场地故障发生在不同点,采用不同的恢复策略。



1) 如果某部分用户的事务均落在协调者场地 C 上, 当协调者场地 C 出现故障, 读取日志文件, 获取如下日志序列:

 $\{B_1,\ D_1{}^1,\ B_2,\ D_1{}^2,\ D_2{}^1,\ K,\ D_1{}^3,\ B_3,\ C_1,\ D_2{}^2,\ B_4,\ D_3{}^1,\ A_2,\ C_3,\ D_4{}^1\}$

其中 B 代表事务开始,下角标代表事务编号,D 代表数据操作,上角标代表事务内操作编号,C 代表事务提交,K 代表检查点、A 代表事务废弃。请描述恢复过程(即初始化 redo 和 undo 表,到最终的 redo 和 undo 表的变化过程)。

- 2) 如果故障点发生在第一参与者场地 P,且在参与者 P 写 R/A 记录之前出现错误,会出现什么现象?采取什么样的恢复策略?
- 3) 如果故障点发生在第二个协调者场地 C,协调者在写 P 记录之后,写 C/A 记录之前 出错,出错时协调者已将 P 命令发送给参与者,会出现什么现象?采取什么样的恢复策略?
- 4) 如果在协调者和参与者进行通信过程中,丢失了 R/A 应答报文,会做如何处理以实现恢复?
- 23、假设分布式数据库系统共有三个场地 N1、N2、N3 上,每个场地上存在如下事务以及事务依赖关系:

N1: $\{T1, T4, T7\}\{T1 \rightarrow T5, T4 \rightarrow T1, T7 \rightarrow T2\}$

N2: $\{T2, T5, T8\}\{T2 \rightarrow T3, T5 \rightarrow T9, T8 \rightarrow T3\}$

N3: $\{T3, T6, T9\}\{T6 \rightarrow T1, T9 \rightarrow T6\}$

同时,假设在 T1 事务执行之前 X 值为 3, 节点 N1 上的 T1 和 T7 两个事务(其中 B 代表

事务开始, C 代表事务提交, R 代表读 X 操作, W 代表更新 X 操作, 下角标代表事务编号, 上角标代表事务内操作编号)可能执行情况如下:

时间	t1	t2	t3	t4	t5	t6	t7	t8	t9
事务 T1	B ₁	R_1^1			R_1^2		R_1^3	C_1	
事务 T7		B ₇	R_7^1	W_7^1		R_7^2			C ₇

请回答以下问题:

- 1) 假如分布式数据库系统采用基于加锁的方式进行并发控制,请画出 N1、N2 和 N3 三个场地的全局死锁等待图,并根据此图判断是否存在死锁?如果存在死锁,可以采用哪两种方法解决?是否可以预防死锁?
- 2)假如分布式数据库系统采用多版本时间戳算法进行并发控制,针对 N1 场地上的 T1 和 T7 两个事务执行情况如上表所示,事务 T1 和 T7 的时间戳(开始时间)分别是 t1 和 t2,那么 R_1^2 和 R_7^2 两个操作的时间戳是多少?如果 W_7^1 操作把 X 更新为 5,那么 R_1^1 、 R_7^2 和 R_1^3 结果分别是多少?除了多版本时间戳算法之外,还有哪些基于时间戳的并发控制方法?
- 3) 基于锁的并发控制方法和基于时间戳的并发控制方法分别是通过事务的什么来维护和实现并发事务的可串行化的?