1、分布式数据库管理系统 DDBMS 兴起于()				
A、 60 年代中期 B、 60 年代后期	C′	70 年代前期	D.	、70年代中期	
2、分布式数据库系统是()的数据库系统					
A、 地理和逻辑上分散	В、	地理和逻辑上集中			
C、 地理上分散和逻辑上集中	D,	地理上集中和逻辑上分散			
3、分布式数据库的主要特点是()					
A、 数据透明性和场地自治性	В、	分片透明性和通信自治性			
C、 分布透明性和设计自治性	D,	复制透明性和执行自治性			
4、分布式数据库系统()					
A、 不能提高系统性能	В、	不能降低投资成本			
C、 允许存在副本	D,	分布式数据库的安全性和完整性			
5、基于层次的 DBMS 系统结构不包括()					
A、 应用处理器 B、 通信处理器	C'	数据处理器	D,	数据库系统	
6、应用处理器包括() (按照从上到下顺序)					
A、 用户接口、语义数据控制器、全局查询处理器、全局执行监控器					
B、 语义数据控制器、用户接口、全局查询处理器、全局执行监控器					
C、 用户接口、全局查询处理器、语义数据控制器、全局执行监控器					
D、 语义数据控制器、用户接口、全局执行监控器、全局查询处理器					
7、分布式数据库系统的异构型不包括()					
A、 数据异构性	В、	数据库管理系统	异构	性	
C、平台异构性	D,	应用系统异构性			
8、分片 ()					
A、 不能减少网络传输	В、	不能增大事务处	不能增大事务处理的局部性		
C、 提高数据的可用性	D,	不能提高查询效率			
9、分片原则不包括()					
A、 可重构性 B、 完备性	C′	不相交性	D,	可重复性	
10、水平分片的关系代数表示中使用了哪些操作符()					
A、 投影 B、 选择	C′	连接	D,	投影和选择	
11、以下()不属于分布库					
A、 全分隔式分布库	В、	全复制分布库			
C、部分复制分布库	D,	集中库			
12、复制技术()					
A、 不能减少网络负载	В、	提高系统性能			
C、 能有效解决数据一致性维护问题	D,	避免了更多的数据冲突			
13、查询优化的内容不包括()	查询优化的内容不包括()				
A、 执行运算的次序	В、	执行运算的方法	去		
C、 所访问副本的场地	D,	查询请求的场边	也		
14、查询处理和查询优化的顺序,正确的是()					
A、 查询分解, 查询存取优化, 数据局部化, 局部查询优化					

- B、 查询分解,数据局部化,查询存取优化,局部查询优化
- C、 全局查询优化, 片段查询优化, 局部查询优化, 存取优化
- D、 全局查询优化, 存取优化, 片段查询优化, 局部查询优化
- 15、查询分解的步骤()
- A、 约简、规范化、分析、查询重构
- B、分析、规范化、约简、查询重构
- C、 规范化、分析、约简、查询重构
- D、 规范化、约简、分析、查询重构
- 16、关于场地描述不正确的是()
- A、 逻辑上分为查询场地、源数据场地和执行场地
- B、 查询场地可以是源数据场地
- C、查询场地不可以是执行场地
- D、 执行场地可以使源数据场地
- 17、关于查询总时间和响应时间不可能发生的是()
- A、总时间大于响应时间

B、总时间小于响应时间

C、总时间大于等于响应时间

- D、总时间不等于响应时间
- 18、假设学生选课表 SC (sno: 5B, cno: 5B, grade: 5B) 总共有 10000 条元组, 假设平均 每个学生选修 50 门课,投影出来学号和成绩两个属性之后(Sno 不用去重),问投影结果 大小约为()。
- A, 10KB B, 100KB
- C、2KB
- D₂ 20KB
- 19、假设学生选课表 SC 占用外存 10000 块 (Block), 学生表 S 占用外存 100 块 (Block), 问采用哈希连接方式(一个桶能全部装入内存缓冲区块)的代价是多少()次 IO。
- A, 30300
- В、 50500
- C, 20200 D, 40400

- 20、常见的直接连接算法不包括()
- A、归并排序连接 B、 嵌套循环连接 C、索引连接 D、 半连接
- 21、在学生选课系统中,底层数据库系统的数据模型存在四张表格,分别如下:
- (1)、学生表: Stu (Sno: 2B, Sname: 3B, Dept: 3B, Uno: 2B);
- (2)、课程表: Cou (Cno: 2B, Cmane: 3B, Dept: 3B);
- (3)、选课表: SC (Sno: 2B, Cno: 2B, Grade: 2B);
- (4)、学校表: Uni (Uno: 2B, Uname: 3B, Province: 3B)。

数据库系统分片需求:

- (1)、学生表 Stu 按照 Dept 为"CS"和"非 CS"分为两个分片 S1 和 S2, 其中 S1 分片中有 5000 条元组, 大小 50KB; S2 分片中有 15000 条元组, 大小为 150KB;
- (2)、选课表 SC 按照课程是给本学院上的还是给其他学院上的分为两个分片 SC1 和 SC2, 其中 SC1 分片中有 150000000 条元组, 大小 900MB; SC2 分片中有 1500000 条元组, 大小为 9MB, 其中不及格的选修记录占比 10%, 且 "CS" 学院学生选修"非 CS" 学院课程的选修记 录占比 10%:
- (3)、课程表 Cou 和学校表 Uni 数据较少,不分片;
- (4)、以上为1个学校的数据,共10个学校的数据,10个学校数据均匀分布。

数据库系统各分片的场地分配如下:

- (1)、场地 N1: S1、SC1、Cou、Uni;
- (2)、场地 N2: S2、SC2、Cou、Uni。

问:

- (1)、查询<mark>浙江工业大学"CS"学院学生选修"非CS"学院课程且成绩不及格(<60</mark>)的学生姓名、课程名和成绩。画出该查询的片段查询优化树。
- (2)、假设以 N1 为查询场地,以 N1 为执行场地,执行过程如下:
 - ➤ 把 SC2 中满足条件(学生选课中成绩不及格)的元组(Sno, Cno, Grade)选择出来,作为 SC2';
 - ▶ 把 SC2'传输到 N1 场地,然后和 S1、Cou 以及 Uni 进行连接得到最终结果。假设通信单位传输代价为 1,通信启动代价为 0,计算通信代价。
- (3)、假设以 N1 为查询场地,以 N2 为执行场地,执行过程如下:
 - ▶ 把 S1 中满足条件(浙江工业大学"CS"学院学生)的元组(Sno)选择出来,作为 S1':
 - ▶ 把 S1′和 SC2 进行连接,同时选择成绩不及格的元组,就找到满足条件(浙江工业大学"CS"学院学生选修"非 CS"学院课程"且成绩不及格(<60)的学生)的选课信息(Sno, Cno, Grade),作为 SC2′;
 - ➤ 把 SC2′传输到 N1 场地,然后和 S1 以及 Cou 进行连接。 假设通信单位传输代价为 1,通信启动代价为 0,计算通信代价。
- (4)、题(3)采用半连接实现查询,基于题(2)和(3)计算该半连接的收益和代价分别是多少?并判断该半连接是否是收益半连接?