1、数据库系统是采用了数据库技术的计算机系统，数据库系统由（ ）构成。

A.数据库、数据库管理系统、程序系统和系统分析员

B.数据库、数据库管理系统、应用程序和程序员

C.数据库、数据库管理系统、应用系统和数据库管理员

D.数据、数据库管理系统、应用程序和操作员

答案：C

难易程度：中

答案解析：

题型：单选题

2、关系数据模型是目前最重要的一种数据模型，它的三个要素为 ( )。

A.实体完整性、参照完整性、用户自定义完整性

B.数据结构、关系操作、完整性约束

C.数据增加、数据修改、数据查询

D.外模式、模式、内模式

答案：B

难易程度：中

答案解析：

题型：单选题

3、（ ）的存取路径对用户透明，从而具有更高的数据独立性、更好的安全保密性，也简化了程序员的工作和数据库开发建立的工作。

A.网状模型

B.关系模型

C.层次模型

D.以上都有

答案：B

难易程度：中

答案解析：

题型：单选题

4、设关系R和S分别有m和n个元组，则R×S的元组个数是（ ）。

A.m

B.n

C.m+n

D.m×n

答案：D

难易程度：中

答案解析：

题型：单选题

5、关系代数运算是以（ ）为基础的运算。

A.关系运算

B.谓词演算

C.集合运算

D.代数运算

答案：C

难易程度：中

答案解析：

题型：单选题

6、若要删除数据库中已经存在的表S，可用（ ）。

A.DELETE TABLE S

B.DELETE S

C.DROP TABLE S

D.DROP S

答案：C

难易程度：中

答案解析：

题型：单选题

7、关系模式R中的属性全是主属性，则R至少达到的范式是（ ）。

A.1NF

B.2NF

C.3NF

D.BCNF

答案：C

难易程度：中

答案解析：

题型：单选题

8、在数据库设计中，将E-R图转换成关系数据模型的过程属于（ ）。

A.需求分析阶段

B.逻辑设计阶段

C.物理设计阶段

D.概念设计阶段

答案：B

难易程度：中

答案解析：

题型：单选题

9、关系数据库的规范化理论主要解决的问题是（ ）。

A.如何构造合适的数据逻辑结构

B.如何构造合适的数据物理结构

C.如何构造合适的应用程序界面

D.如何控制不同用户的数据操作权限

答案：A

难易程度：中

答案解析：

题型：单选题

10、关系数据库规范化是为了解决关系数据库中（ ）的问题而引入的。

A.查询效率

B.插入、删除、更新异常和数据冗余

C.数据的安全性和完整性

D.存储效率

答案：B

难易程度：中

答案解析：

题型：单选题

11、{

各分E-R图之间的冲突主要有三类：（ ） 、（ ）和结构冲突。

}

{

答案：

属性冲突命名冲突

}

难易程度：中

答案解析：

题型：填空题

12、{

关系代数中专门的关系运算包括：（ ）、（ ）、连接和除。

}

{

答案：

投影选择

}

难易程度：中

答案解析：

题型：填空题

13、{

存储过程是由（ ）语句书写的过程，这个过程经过编译和优化后存储在数据库服务器中。由用户自己使用过程化SQL设计定义的，与存储过程类似，但具有返回值的持久化存储模块称为（ ）。

}

{

答案：

过程化SQL语句自定义函数

}

难易程度：中

答案解析：

题型：填空题

14、{

SQL标准使用了一系列概念来描述完整性，包括关系模型的（ ）、 （ ）和 用户自定义完整性。

}

{

答案：

实体完整性参照完整性

}

难易程度：中

答案解析：

题型：填空题

15、{

关系模式的规范化过程是通过关系模式的（ ）来实现的，但在进行这种操作时必须保证操作前后的关系模式（ ）。

}

{

答案：

分解等价

}

难易程度：中

答案解析：

题型：填空题

16、数据库是存储在计算机内有组织可共享的大量的数据集合。（）

答案：T

难易程度：中

答案解析：

题型：判断题

17、在函数依赖的范畴内，最高可以达到第三范式。（）

答案：F

难易程度：中

答案解析：

题型：判断题

18、{

简述数据库系统三级模式结构与两级映象功能的内容与优点是什么？

}

{

答案：

数据库系统的三级模式结构由外模式、模式和内模式组成。（参见书上图1.29） 外模式，亦称子模式或用户模式，是数据库用户（包括应用程序员和最终用户）能够看见和使用的局部数据的逻辑结构和特征的描述，是数据库用户的数据视图，是与某一应用有关的数据的逻辑表示。 模式，亦称逻辑模式，是数据库中全体数据的逻辑结构和特性的描述，是所有用户的 公共数据视图。模式描述的是数据的全局逻辑结构。外模式涉及的是数据的局部的逻辑结构，通常是模式的子集。 内模式，亦称存储模式，是数据在数据库系统内部的表示，即对数据的物理结构和存储方式的描述。 数据库系统的三级模式是对数据的三个抽象级别，它把数据的具体组织留给DBMS管理，使用户能逻辑抽象地处理数据，而不必关心数据在计算机中的表示和存储。 为了能够在内部实现这三个抽象层次的联系和转换，数据库系统在这三级模式之间提供了两层映象：外模式／模式映象和模式／内模式映象。正是这两层映象保证了数据库系统中的数据能够具有较高的逻辑独立性和物理独立性。

}

难易程度：中

答案解析：

题型：简答题

19、{

简述关系数据模型的优缺点是什么？

}

{

答案：

关系数据模型具有下列优点： 关系模型与非关系模型不同，它是建立在严格的数学概念的基础上的。 关系模型的概念单一。无论实体还是实体之间的联系都用关系表示。操作的对象和操作的结果都是关系。所以其数据结构简单、清晰，用户易懂易用。关系模型的存取路径对用户透明，从而具有更高的数据独立性、更好的安全保密性，也简化了程序员的工作和数据库开发建立的工作。 当然，关系数据模型也有缺点，其中最主要的缺点是，由于存取路径对用户透明，查询效率往往不如非关系数据模型。因此为了提高性能，必须对用户的查询请求进行优化，增加了开发数据库管理系统软件的难度。

}

难易程度：中

答案解析：

题型：简答题

20、{

简述视图有哪些优点？

}

{

答案：

(1)视图能够简化用户的操作。 (2)视图使用户能以多种角度看待同一数据。 (3)视图对重构数据库提供了一定程度的逻辑独立性。 (4)视图能够对机密数据提供安全保护。

}

难易程度：中

答案解析：

题型：简答题

21、{

简述相关子查询的执行顺序，并举例说明。

}

{

答案：

相关子查询的执行顺序如下：（1）首先选取父查询表中的第一行记录，内部的子查询利用此行中相关的属性值进行查询。（2）然后父查询根据子查询返回的结果判断此行是否满足查询条件。如果满足条件，则把该行放入父查询的查询结果集合中。（3）重复执行这一过程，直到处理完父查询表中的每一行记录。例如，select sno, cno from sc x where grade >= (select avg(grade) from sc y where y.sno=x.sno);

}

难易程度：中

答案解析：

题型：简答题

22、{

简述数据库设计的基本步骤及每个步骤对应完成的任务。

}

{

答案：

各阶段的设计要点如下： 1) 需求分析：准确了解与分析用户需求（包括数据与处理）。 2) 概念结构设计：通过对用户需求进行综合、归纳与抽象，形成一个独立于具体DBMS的概念模型。 3) 逻辑结构设计：将概念结构转换为某个DBMS所支持的数据模型，并对其进行优化。 4) 数据库物理设计：为逻辑数据模型选取一个最适合应用环境的物理结构（包括存储结构和存取方法）。 5) 数据库实施：设计人员运用DBMS提供的数据语言、工具及宿主语言，根据逻辑设计和物理设计的结果建立数据库，编制与调试应用程序，组织数据入库，并进行试运行。 6) 数据库运行和维护：在数据库系统运行过程中对其进行评价、调整与修改。

}

难易程度：中

答案解析：

题型：简答题

23、{

F={A→B, B→A, B→C, A→C, C→A}，按照从左到右的顺序，求F的最小依赖集。(4.0分)

}

{

答案：

（1）逐一检查F中各函数依赖FDi：X→Y，若Y=A1A2 …Ak，k > 2， 则用 { X→Aj |j=1，2，…， k} 来取代X→Y ;也就是，要找出右部为不止一个属性的函数依赖，这个例子中没有这样的函数依赖存在；（2）选取函数依赖A->B，令G=F-{A->B}={B->A,B->C,A->C,C->A}，求解(A)G+ = AC ,因为B不属于AC，所以，A->B保留； F = {A->B ,B->A,B->C,A->C,C->A}F = {A->B ,B->C,A->C,C->A}选取函数依赖B->C，令G=F-{B->C}={A->B,A->C,C->A}，求解(B)G+ = B,因为C不属于B，所以，保留B->C ；F = {A->B ,B->C,A->C,C->A}选取函数依赖A->C，令G=F-{A->C}={A->B,B->C,C->A}，求解(A)G+ = ABC,因为C属于ABC，所以，去掉A->C ；F = {A->B ,B->C,C->A}选取函数依赖C->A，令G=F-{C->A}={A->B,B->C}，求解(C)G+ = C,因为A不属于C，所以，保留C->A ；F = {A->B ,B->C,C->A}(3)逐一取出F中各函数依赖FDi：X→A，设X=B1B2…Bm，逐一考查Bi （i=l，2，…，m），若A (（X-Bi ）F+ ， 则以X-Bi 取代X。所以 Fm1= {A→B, B→C, C→A}

}

难易程度：中

答案解析：

题型：简答题

24、{

考虑关系模式R（A,B,C,D），写出满足下列函数依赖时R的码，并给出R属于哪种范式。(8.0分)

1)B->D, AB->C, AB->D; (2.0分)

2)A->B,A->C,D->A; (2.0分)

3)B->C,B->D,DC->A; (2.0分)

4)ABC->D. (2.0分)

}

{

答案：

考虑关系模式R（A,B,C,D），写出满足下列函数依赖时R的码，并给出R属于哪种范式a) K=AB 1NFb) K=D 2NFc) K=B 2NFd) K=ABC BCNF

}

难易程度：中

答案解析：

题型：简答题

25、{

某商业集团数据库有三个实体集。一是“商品”实体集，属性有商品号、商品名、规格、单价等；二是“商店”实体集，属性有商店号、商店名、地址等；三是“供应商”实体集，属性有供应商编号、供应商名、地址等。供应商与商品之间存在“供应”联系，每个供应商可供应多种商品，每种商品可向多个供应商订购，每个供应商供应每种商品有月供应量；商店与商品间存在“销售”联系，每个商店可销售多种商品，每种商品可在多个商店销售，每个商店销售每种商品有月计划数。

1.画出反映上述问题的E-R图。(5.0分)

2.按照E-R图转换规则，将E-R图转换成对应的关系模型。(5.0分)

}

{

答案：

略

略

}

难易程度：中

答案解析：

题型：简答题

26、{

假设University数据库中包括6个数据表：

1.试用关系代数表示下列查询语句：(9.0分)

1)查询年龄不大于21岁的女学生的姓名和学号；

2)查询选修了“梅西”老师所授的课程名为“数据库”的学生学号和姓名；

3)查询至少选修了Tno=“045186”的老师所授全部课程的学生学号。

2.试为下列查询语句写出SQL表达式：(9.0分)

1)查询191160班所有男生的平均年龄；

2)查询所有与“梅西”老师相同职称（Ttitle）的教师的编号和姓名；

3)查询选修了“数据库”课程且成绩高于选修“高等代数”课程的学生学号和成绩。

}

{

答案：

（1）查询年龄不大于21岁的女学生的姓名和学号；πSname, Sno (σAGE≤21 ∧ sex=‘女’ (Student))（2）查询选修了“梅西”老师所授的课程名为“数据库”的学生学号和姓名；πSname, Sno (πTno(σTname=“梅西”(Teacher)) ⋈πCno(σCname =“数据库”(Course)) ⋈πCno, Tno(SC) )（3）查询至少选修了教师编号（Tno）为045186的老师所授全部课程的学生学号。πSno, Cno(SC) ÷πCno(σTno=‘045186’(Course))

（1）查询191160系所有男生的平均年龄；select aver(sage) from student where dno=‘191160’（2）查询所有与“梅西”老师相同职称的教师的编号和姓名；select tno, tname from teacher（3）查询选修了“数据库”课程且成绩高于选修“高等代数”课程的学生学号和成绩select sno, grade from sc sc1, sc sc2and sc2.cno=(select cno from course where cname=’高等代数’) and sc1.grade>sc2.grade

}

难易程度：中

答案解析：

题型：简答题