## 安徽大学 2017 年硕士研究生入学考试复试试题

试题名称: 计算机专业综合(计算机组成原理. 数据库原理) 试题代码: F57 (注: 所有答案一律写在答题卡上,写在试题或草稿纸上一律无效)

### 一、填空题

1、求指令字长.

相似例题:某地址采用三地址格式指令共能完成 50 种操作,某机器可在 1K 地址范围内直接寻址,则指令字长应取 36 位,其中操作码 6 位,地址码 30 位。

- 2、平均访问时间
- 1. 相似例题:CPU 执行一段程序时, cache 完成存取的次数为 1900 次, 主存完成存取的次数 为 100 次, 已知 cache 存取周期为 50ns, 主存存取周期为 250ns, 求
- (1) cache 的命中率;
- (2) cache / 主存系统的效率;
- (3) 平均访问时间。

解:

(1) 命中率:

$$H = N_C (N_C + N_m) = 1900/(1900 + 100) = 0.95$$

(2) 访问效率:

$$e = T_c / T_a = 50 ns / 60 ns \times 100\% = 83.3\%$$

(3) 平均访问时间:

$$T_a = H \times T_c + (1 - H) \times T_m = 0.95 \times 50 ns + (1 - 0.95) \times 250 ns = 60 ns$$

3、CRC编码,求校验码。

对 4 位有效信息(1100) 求循环检验码 1100010, 选择生成多项式(1011)。

解: 有效信息 M(x)=x<sup>3</sup>+x<sup>2</sup>

由多项式 G(x)=x<sup>3</sup>+x+1

得 k+1=4

所以 k=3 ,将有效信息左移 k位后再被 G(x)模 2 除,

得 M(x) • x<sup>3</sup>=1100000=x<sup>6</sup>+x<sup>5</sup>

 $M(x) \cdot x^3/G(x)=1100000/1011=1110+010/1011$ 

所以 M(x) • x³ + R(x)=1100000 + 010 =1100010

上面循环校验码中 n=7, k=4, 称为(7, 4)码

说明:生成多项式不是随意设定的,也不是唯一的,上面例子中生成多项式使用 1011 , 也可以用 1101

大家算一下使用 1101 时, 计算出的 R(x)=?, (7, 4)码为?

R(x)=101, (7,4) 码 1100101

# 991161108

4、正溢出的符号位 01。

采用双符号位,则两个正数相加产生溢出的特征时,双符号位为01

- 5、直接地址映射。
- 一个 Cache 有  $2^{c}$ , i 是主存的块号, 主存的第 i 块映射到 Cache 的 j 块, 采用直接映射的 方

式,这关系可以定义为 j=i mod 2<sup>c</sup>

6、判断范式。

相似例题:设有关系模式 R(A,B,C),数据依赖集  $F = \{AB \rightarrow C, C \rightarrow A\}$ ,R 属于第 BCNF 范式。

7、笛卡尔积操作后元组个数。

相似例题:设关系 R 和 S 的元祖个数分别为 100 和 300,关系 T 是 R 与 S 的笛卡尔积,则 T 的元祖个数是 30000

8、判断是逻辑独立性。

在关系数据库系统中,当关系模型改变时,用户程序也可以不变,这是数据的逻辑独立性。

9、数据的完整性约束,给出一个前提,判断是参照完整性。

概念举例:参照完整性则是相关联的两个表之间的约束,具体的说,就是从表中每条记录外键的值必须是主表中存在的,因此,如果在两个表之间建立了关联关系,则对一个关系进行的操作要影响到另一个表中的记录。

例如:如果在学生表和选修课之间用学号建立关联,学生表是主表,选修课是从表,那么,在向从表中输入一条新记录时,系统要检查新记录的学号是否在主表中已存在,如果存在,则允许执行输入操作,否则拒绝输入,这就是参照完整性。

10、系统故障时数据库的恢复策略。

#### 概念:

- (1) 正像扫描日志文件,找出在故障发生前已经提交的事务,将其事务标识记入 REDO 队列,同时找出故障发生时尚未完成的事务,将其事务标识记入 UNDO 队列;
- (2) 对 UNDO 队列中的各个事务进行撤销处理;
- (3) 对 REDO 队列中的各个事务进行重做处理。
- 二、设某计算机的 cache 采用 4 路组相联映像, 己知 cache 容量为 16KB,; 主存容量为 2MB, 每个字块有 8 个字, 每个字有 32 位。请回答:
- (1)主存地址为多少位(按字节编址),各字段如何划分(各需多少位)?
- (2)设 cache 起始为空, CPU 从主存单元 0, 1, …, 100。依次读出 101 个字(主
- 存一次读出一个字),并重复按此次序数读 11 次,问命中率为多少?
- (3)若 cache 速度是主存的 5 倍,问采用 cache 与无 cache 比较速度提高多少倍?解:
- (1) ●主存容量为 2MB, 技字节编址, 所以主存地址为 21 位。
  - ●每个字块有 8 个字,每个字有 32 位(4 个字节),所以字块的大小为 8\*4=32 个字节,需要 5 位地址:
  - ●cache 采用 4 路组相联映像, 所以组内块号需要 2 位地址;
  - ●cache 容量为 16KB=2<sup>14</sup>B,每个组有 4 路×32B=2<sup>7</sup>B,2<sup>14</sup>B / 2<sup>7</sup>B=2<sup>7</sup>,所以组号地址为 7 位;
  - ●主存害量为 2MB=2<sup>21</sup>B, 2<sup>21</sup>B / 2<sup>14</sup>B=2<sup>7</sup>, 所以主存高位地址为 7位; 共地址格式如下:

20 14	13	7	6	5	4	0
主存高位地址(7位)	组号 (7	位)	组内块号	(2位)	块内地址(	(5位)

(2)由于每个字块有 8 个字, 所以 CPU 的 0, 1, ……, 100 字单元分别在字块 0—字块 11 和

字块 12 中,采用 4 路组相联映像将分别映像到第 0 组一第 12 组中,但 cache 起始为空,所以第一次读时没命中,但后面 10 次可以命中。

所以: 命中率: 10 / 11=91%

(3)设 cache 将所有数据读一次的访存时间为 T,则主存的时间为 5T。

有 cache 则访存时间: 10T+5T=15T 无 cache 则访存时间: 11×5T=55T 所以: 速度提高倍数=55 / 15=3.67 倍

- 三、某机采用微程序控制方式,水平型编码控制的微指令格式,共有微命令 30 个,构成 4 个互斥类,各包含 5 个,8 个,14 个和 3 个微命令,外部条件 3 个。
- (1) 若采用字段直接编码方式和直接控制方式,微指令的操作控制字段各取几位?
- (2) 假设微指令字长为24位,设计出微指令的具体格式。
- (3) 在(2) 的情况下,控制存储器允许的最大容量为多少?

### 解:

(1) 字段直接编码方式: 3+4+4+2=13 直接控制方式: 30

(2) 采用水平型微指令格式,控制字段 13 位,外部条件 3 个,采用断定方式需 2 位控制位,下地址字段长度为 24-13-2=9 位;

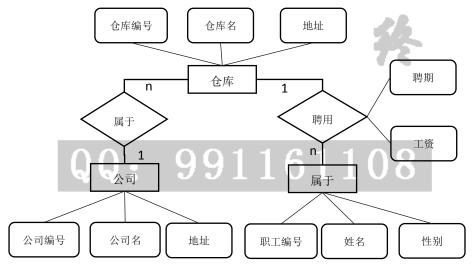
XXX	XXXX	XXXX	XX	XX	xxxxxxxx
3位	4位	4位	2位	2位	9位

(3) 控制存储器的容量为 512\*24 位。

四、画 E-R 图,求关系模式(考场原题是关于车辆、零件、部门的,逻辑与下题一样,真题与下题相似度为 99%)

类似例题: 设某商业公司数据库中有三个实体集,一是"公司"实体集,属性公司编号、公司名、地址等;二是"仓库"实体集,属性有仓库编号、仓库名、地上等,三是"职工"实体集,属性有职工编号、姓名、性别等。每个公司有干个仓库,每个仓库只能属于1个公司,每个仓库可聘用若干职工,每个职工只能在一个仓库工作、仓库聘用职工有聘期和工资等

- ① 试画出 E-R 图 (5分)
- ② 将 E-R 图转换成关系模型,并注明主码和外码(5分)



仓库(仓库编号,仓库名,地址,公司编号)

公司(公司编号,公司名,地址)

职工(职工编号,姓名,性别,仓库编号,聘期,工资)

五、SQL 语句查询。(考场原题也是关于商场、商品、销售的,逻辑与下题一样,真题与下题相似度为99%)

类似例题:假设有如下三个关系模式:

商场表:M(MNO, MNAME, CITY)

各属性含义依次为商场号、商场名和商场所在城市; 主键为商场号

商品表:P(PNO, PNAME,, CITY, COLOR)

各属性含义依次为商品号、商品名、产地和商品颜色; 主键为商品号。

销售表:S (MNO, PNO, QTY, PRICE)

各属性含义依次为商场号、商品号和销售数量,销售价格。主键为(商场号,商品号)

基于以上关系模式回答下面各题

1、试用 SQL 语句写出下列查询:

检索商场号为 M1 的商场所销售的商品的商品名称、销售数量。

SELECT MNAME, QTY

FROM M, S

WHERE M. MNO = S. MNO AND S. MNO = 'M1'

2、试用 SQL 语句写出下列查询:

检索上海市所有商店各种商品的平均销售量

SELECT PNAME, AVG(QTY)

From M, S

Where M. MNO = S. MNO AND M. CITU = '上海'

Group BY PNAME

3、试用 SQL 语句写出下列查询:

分别统计各商店销售总额

SELECT MNAME, SUM (QTY\*PRICE)

From M, S

Where M. MNO = S. MNO

GROUP BY MNAME

4、试用 SQL 语句实现下列查询:

销售了红色商品的商场号、商品号和数量。(要求用嵌套子查询完成)

SELECT MNO, PNO, QTY

FROM S

WHERE PNO IN

(SELECT PNO

FROM P

WHERE COLOR='红色')







