### 2011 年全国硕士研究生入学统一考试

### 计算机科学与技术学科联考

**计算机学科专业基础综合试题**

一、单项选择题：**1～40** 小题，每小题 **2** 分，共 **80** 分。下列每小题给出的四个选项中，只有一项符合题目要求。（请在答题卡上将所选项的字母涂黑。）

**1**．设 **n** 是描述问题规模的非负整数，下面程序片段的时间复杂度是 。

x=2； while(x<n/2)

x=2\*x；

**A**．**O(log2n) B**．**O(n) C**．**O(nlog2n) D**．**O(n2)**

**2**．元素 **a**，**b**，**c**，**d**，**e** 依次进入初始为空的栈中，若元素进栈后可停留、可出栈，直到所有元素都出栈，则在所有可能的出栈序列中，以元素 **d** 开头的序列个数是 。

**A**．**3 B**．**4 C**．**5 D**．**6**

**3**．已知循环队列存储在一维数组 **A[0...n**-**1]**中，且队列非空时 **front** 和 **rear** 分别指向队头元素和队尾元素。若初始时队列为空，且要求第 **1** 个进入队列的元素存储在 **A[0]**处，则初始时 **front** 和 **rear** 的值分别是 。

**A**．**0**，**0 B**．**0**，**n**-**1 C**．**n**-**1**，**0 D**．**n**-**1**，**n**-**1**

**4**．若一棵完全二叉树有 **768** 个结点，则该二叉树中叶结点的个数是

**A**．**257 B**．**258 C**．**384 D**．**385**

**5**．若一棵二叉树的前序遍历序列和后序遍历序列分别为 **1**，**2**，**3**，**4** 和 **4**，**3**，**2**，**1**，则该二叉树的中序遍历序列不会是 。

**A**．**1**，**2**，**3**，**4 B**．**2**，**3**，**4**，**1 C**．**3**，**2**，**4**，**1 D**．**4**，**3**，**2**，**1**

**6**．已知一棵有 **2011** 个结点的树，其叶结点个数为 **116**，该树对应的二叉树中无右孩子的结点个数是 。

**A**．**115 B**．**116 C**．**1895 D**．**1896**

**7**．对于下列关键字序列，不可能构成某二叉排序树中一条查找路径的序列是 。**A**．**95**，**22**，**91**，**24**，**94**，**71 B**．**92**，**20**，**91**，**34**，**88**，**35 C**．**21**，**89**，**77**，**29**，**36**，**38 D**．**12**，**25**，**71**，**68**，**33**，**34**

**8**．下列关于图的叙述中，正确的是 。

Ⅰ．回路是简单路径

Ⅱ．存储稀疏图，用邻接矩阵比邻接表更省空间

Ⅲ．若有向图中存在拓扑序列，则该图不存在回路

**A**．仅Ⅱ **B**．仅Ⅰ、Ⅱ **C**．仅Ⅲ **D**．仅Ⅰ、Ⅲ

**9**．为提高散列（**Hash**）表的查找效率，可以采取的正确措施是 。

Ⅰ．增大装填（载）因子

Ⅱ．设计冲突（碰撞）少的散列函数

Ⅲ．处理冲突（碰撞）时避免产生聚集（堆积）现象

**A**．仅Ⅰ **B**．仅Ⅱ **C**．仅Ⅰ、Ⅱ **D**．仅Ⅱ、Ⅲ

**10**．为实现快速排序算法，待排序序列宜采用的存储方式是 。

**A**．顺序存储 **B**．散列存储 **C**．链式存储 **D**．索引存储

**11**．已知序列 **25**，**13**，**10**，**12**，**9** 是大根堆，在序列尾部插入新元素 **18**，将其再调整为大根堆，调整过程中元素之间进行的比较次数是 。

**A**．**1 B**．**2 C**．**4 D**．**5**

**12**．下列选项中，描述浮点数操作速度指标的是 。

**A**．**MIPS B**．**CPI C**．**IPC D**．**MFLOPS**

**13**．**float** 型数据通常用 **IEEE 754** 单精度浮点数格式表示。若编译器将 **float** 型变量 **x** 分配到一个 **32**

位浮点寄存器 **FR1** 中，且 **x=**-**8.25**，则 **FR1** 的内容是 。

**A**．**C104 0000H B**．**C242 0000H C**．**C184 0000H D**．**C1C2 0000H**

**14**．下列各类存储器中，不采用随机存取方式的是 。

**A**．**EPROM B**．**CDROM C**．**DRAM D**．**SRAM**

**15**．某计算机存储器按字节编址，主存地址空间大小为 **64MB**，现用 **4MB×8** 位的 **RAM** 芯片组成 **32MB**

的主存储器，则存储器地址寄存器 **MAR** 的位数至少是 。

**A**．**22** 位 **B**．**23** 位 **C**．**25** 位 **D**．**26** 位

**16**．偏移寻址通过将某个寄存器内容与一个形式地址相加而生成有效地址。下列寻址方式中， 不．属于偏移寻址方式的是 。

**A**．间接寻址 **B**．基址寻址 **C**．相对寻址 **D**．变址寻址

**17**．某机器有一个标志寄存器，其中有进位**/**借位标志 **CF**、零标志 **ZF**、符号标志 **SF** 和溢出标志 **OF**， 条件转移指令 **bgt**（无符号整数比较大于时转移）的转移条件是 。

**A**． **CF**  **OF**  **1**

**B**． **SF**  **ZF**  **1**

**C**． **CF****ZF**  **1**

**D**． **CF****SF**  **1**

**18**．下列给出的指令系统特点中，有利于实现指令流水线的是 。

Ⅰ．指令格式规整且长度一致 Ⅱ．指令和数据按边界对齐存放

Ⅲ．只有 **Load/Store** 指令才能对操作数进行存储访问

**A**．仅Ⅰ、Ⅱ **B**．仅Ⅱ、Ⅲ **C**．仅Ⅰ、Ⅲ **D**．Ⅰ、Ⅱ、Ⅲ

**19**．假定不采用 **Cache** 和指令预取技术，且机器处于“开中断”状态，则在下列有关指令执行的叙述中，错．误．的是 。

**A**．每个指令周期中 **CPU** 都至少访问内存一次

**B**．每个指令周期一定大于或等于一个 **CPU** 时钟周期

**C**．空操作指令的指令周期中任何寄存器的内容都不会被改变

**D**．当前程序在每条指令执行结束时都可能被外部中断打断

**20**．在系统总线的数据线上，不．可能传输的是 。

**A**．指令 **B**．操作数

**C**．握手（应答）信号 **D**．中断类型号

**21**．某计算机有五级中断 **L4**～**L0**，中断屏蔽字为 **M4M3M2M1M0**，**Mi=1**（**0**≤**i**≤**4**）表示对 **Li** 级中断进行屏蔽。若中断响应优先级从高到低的顺序是 **L4**→**L0**→**L2**→**L1**→**L3**，则 **L1** 的中断处理程序中设置的中断屏蔽字是 。

**A**．**11110 B**．**01101 C**．**00011 D**．**01010**

**22**．某计算机处理器主频为 **50MHz**，采用定时查询方式控制设备 **A** 的 **I/O**，查询程序运行一次所用的时钟周期数至少为 **500**。在设备 **A** 工作期间，为保证数据不丢失，每秒需对其查询至少 **200** 次，则 **CPU** 用于设备 **A** 的 **I/O** 的时间占整个 **CPU** 时间的百分比至少是 。

**A**．**0.02% B**．**0.05% C**．**0.20% D**．**0.50%**

**23**．下列选项中，满足短任务优先且不会发生饥饿现象的调度算法是 。

**A**．先来先服务 **B**．高响应比优先

**C**．时间片轮转 **D**．非抢占式短任务优先

**24**．下列选项中，在用户态执行的是 。

**A**．命令解释程序 **B**．缺页处理程序

**C**．进程调度程序 **D**．时钟中断处理程序

**25**．在支持多线程的系统中，进程 **P** 创建的若干个线程不能共享的是 。

**A**．进程 **P** 的代码段 **B**．进程 **P** 中打开的文件

**C**．进程 **P** 的全局变量 **D**．进程 **P** 中某线程的栈指针

**26**．用户程序发出磁盘 **I/O** 请求后，系统的正确处理流程是 。

**A**．用户程序→系统调用处理程序→中断处理程序→设备驱动程序

**B**．用户程序→系统调用处理程序→设备驱动程序→中断处理程序

**C**．用户程序→设备驱动程序→系统调用处理程序→中断处理程序

**D**．用户程序→设备驱动程序→中断处理程序→系统调用处理程序

**27**．某时刻进程的资源使用情况如下表所示。

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 进程 | 已分配资源 | | | 尚需分配 | | | 可用资源 | | |
| **R1** | **R2** | **R3** | **R1** | **R2** | **R3** | **R1** | **R2** | **R3** |
| **P1** | **2** | **0** | **0** | **0** | **0** | **1** | **0** | **2** | **1** |
| **P2** | **1** | **2** | **0** | **1** | **3** | **2** |
| **P3** | **0** | **1** | **1** | **1** | **3** | **1** |
| **P4** | **0** | **0** | **1** | **2** | **0** | **0** |

此时的安全序列是 。

**A**．**P1**，**P2**，**P3**，**P4 B**．**P1**，**P3**，**P2**，**P4**

**C**．**P1**，**P4**，**P3**，**P2 D**．不存在的

**28**．在缺页处理过程中，操作系统执行的操作可能是 。

Ⅰ．修改页表 Ⅱ．磁盘 **I/O** Ⅲ．分配页框

**A**．仅Ⅰ、Ⅱ **B**．仅Ⅱ **C**．仅Ⅲ **D**．Ⅰ、Ⅱ和Ⅲ

**29**．当系统发生抖动（**thrashing**）时，可以采取的有效措施是 。

Ⅰ．撤销部分进程 Ⅱ．增加磁盘交换区的容量

Ⅲ．提高用户进程的优先级

**A**．仅Ⅰ **B**．仅Ⅱ **C**．仅Ⅲ **D**．仅Ⅰ、Ⅱ

**30**．在虚拟内存管理中，地址变换机构将逻辑地址变换为物理地址，形成该逻辑地址的阶段是 。

**A**．编辑 **B**．编译 **C**．链接 **D**．装载

**31**．某文件占 **10** 个磁盘块，现要把该文件磁盘块逐个读入主存缓冲区，并送用户区进行分析，假设一个缓冲区与一个磁盘块大小相同， 把一个磁盘块读入缓冲区的时间为 **100****s**，将缓冲区的数据传送到用户区的时间是 **50****s**，**CPU** 对一块数据进行分析的时间为 **50****s**。在单缓冲区和双缓冲区结构下，读入并分析完该文件的时间分别是 。

**A**．**1500****s**、**1000****s B**．**1550****s**、**1100****s**

**C**．**1550****s**、**1550****s D**．**2000****s**、**2000****s**

**32**．有两个并发执行的进程 **P1** 和 **P2**，共享初值为 **1** 的变量 **x**。**P1** 对 **x** 加 **1**，**P2** 对 **x** 减 **1**。加 **1** 和减 **1** 操作的指令序列分别如下所示。

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| //加 1 操作 |  | //减 1 操作 |
| load R1,x inc R1 | //取 x 到寄存器 R1 中 | load R2，x  dec R2 |
| store x,R1 | //将 R1 的内容存入 x | store x,R2 |

两个操作完成后， **x** 的值 。

**A**．可能为-**1** 或 **3 B**．只能为 **1**

**C**．可能为 **0**、**1** 或 **2 D**．可能为-**1**、**0**、**1** 或 **2**

**33**．**TCP/IP** 参考模型的网络层提供的是 。

**A**．无连接不可靠的数据报服务 **B**．无连接可靠的数据报服务

**C**．有连接不可靠的虚电路服务 **D**．有连接可靠的虚电路服务

**34**．若某通信链路的数据传输速率为 **2400bit/s**，采用 **4** 相位调制，则该链路的波特率是 。

**A**．**600** 波特 **B**．**1200** 波特 **C**．**4800** 波特 **D**．**9600** 波特

**35**．数据链路层采用选择重传协议（**SR**）传输数据，发送方已发送了 **0**～**3** 号数据帧，现已收到 **1**

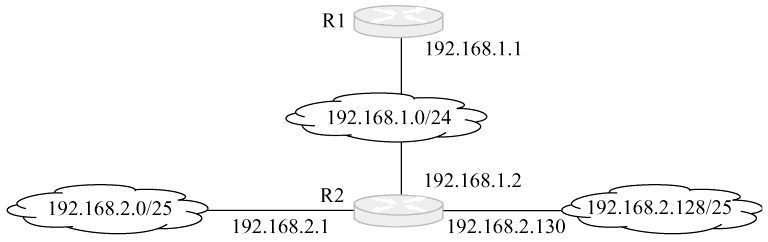
号帧的确认，而 **0**、**2** 号帧依次超时，则此时需要重传的帧数是 。

**A**．**1 B**．**2 C**．**3 D**．**4**

**36**．下列选项中，对正确接收到的数据帧进行确认的 **MAC** 协议是 。

**A**．**CSMA B**．**CDMA C**．**CSMA/CD D**．**CSMA/CA**

**37**．某网络拓扑如下图所示，路由器 **R1** 只有到达子网 **192.168.1.0/24** 的路由。为使 **R1** 可以将 **IP** 分组正确地路由到图中所有的子网， 则在 **R1** 中需要增加的一条路由（ 目的网络，子网掩码， 下一跳） 是 。



|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| **A**．**192.168.2.0** | **255.255.255.128** | **192.168.1.1** |
| **B**．**192.168.2.0** | **255.255.255.0** | **192.168.1.1** |
| **C**．**192.168.2.0** | **255.255.255.128** | **192.168.1.2** |
| **D**．**192.168.2.0** | **255.255.255.0** | **192.168.1.2** |

**38**．在子网 **192.168.4.0/30** 中，能接收目的地址为 **192.168.4.3** 的 **IP** 分组的最大主机数是 。

**A**．**0 B**．**1 C**．**2 D**．**4**

**39**．主机甲向主机乙发送一个（**SYN=1**，**seq=11220**）的 **TCP** 段，期望与主机乙建立 **TCP** 连接，若主机乙接受该连接请求，则主机乙向主机甲发送的正确的 **TCP** 段可能是 。

**A**．（**SYN=0**，**ACK=0**，**seq=11221**，**ack=11221**） **B**．（**SYN=1**，**ACK=1**，**seq=11220**，**ack=11220**） **C**．（**SYN=1**，**ACK=1**，**seq=11221**，**ack=11221**） **D**．（**SYN=0**，**ACK=0**，**seq=11220**，**ack=11220**）

**40**．主机甲与主机乙之间已建立一个 **TCP** 连接，主机甲向主机乙发送了 **3** 个连续的 **TCP** 段，分别包含 **300B**、**400B** 和 **500B** 的有效载荷，第 **3** 个段的序号为 **900**。若主机乙仅正确接收到第 **1** 和第 **3** 个段， 则主机乙发送给主机甲的确认序号是 。

**A**．**300 B**．**500 C**．**1200 D**．**1400**

二、综合应用题：**41～47** 小题，共 **70** 分。请将答案写在答题纸指定位置上。

**41**．（**8** 分）已知有 **6** 个顶点（顶点编号为 **0**～**5**）的有向带权图 **G**，其邻接矩阵 ***A*** 为上三角矩阵，按行为主序（行优先）保存在如下的一维数组中。

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| **4** | **6** | ∞ | ∞ | ∞ | **5** | ∞ | ∞ | ∞ | **4** | **3** | ∞ | ∞ | **3** | **3** |

要求：

（**1**）写出图 **G** 的邻接矩阵 ***A***。

（**2**）画出有向带权图 **G**。

（**3**）求图 **G** 的关键路径，并计算该关键路径的长度。

**42**．（**15** 分）一个长度为 **L**（**L**≥**1**）的升序序列 **S**，处在第 **L/2** 个位置的数称为 **S** 的中位数。例如，若序列 **S1=**（**11**，**13**，**15**，**17**，**19**），则 **S1** 的中位数是 **15**，两个序列的中位数是含它们所有元素的升序序列的中位数。例如，若 **S2=**（**2**，**4**，**6**，**8**，**20**），则 **S1** 和 **S2** 的中位数是 **11**。现在有两个等长升序序列 **A** 和 **B**，试设计一个在时间和空间两方面都尽可能高效的算法，找出两个序列 **A** 和 **B** 的中位数。要求：

（**1**）给出算法的基本设计思想。

（**2**）根据设计思想，采用 **C** 或 **C++**或 **JAVA** 语言描述算法，关键之处给出注释。

（**3**）说明你所设计算法的时间复杂度和空间复杂度。

**43**．（**11** 分）假定在一个 **8** 位字长的计算机中运行如下 **C** 程序段：

unsigned int x=134; unsigned int y=246; int m=x;

int n=y;

unsigned int z1=x-y; unsigned int z2=x+y; int k1=m-n;

int k2=m+n;

若编译器编译时将 **8** 个 **8** 位寄存器 **R1**～**R8** 分别分配给变量 **x**、**y**、**m**、**n**、**z1**、**z2**、**k1** 和 **k2**。请回答下列问题。（提示：带符号整数用补码表示。）

（**1**）执行上述程序段后，寄存器 **R1**、**R5** 和 **R6** 的内容分别是什么（用十六进制表示）？

（**2**）执行上述程序段后，变量 **m** 和 **k1** 的值分别是多少（用十进制表示）？

（**3**）上述程序段涉及带符号整数加**/**减、无符号整数加**/**减运算，这四种运算能否利用同一个加法器 辅助电路实现？简述理由。

（**4**）计算机内部如何判断带符号整数加**/**减运算的结果是否发生溢出？上述程序段中，哪些带符号整 数运算语句的执行结果会发生溢出？

**44**．（**12** 分）某计算机存储器按字节编址，虚拟（逻辑）地址空间大小为 **16MB**，主存（物理）地址空间大小为 **1MB**，页面大小为 **4KB**；**Cache** 采用直接映射方式，共 **8** 行；主存与 **Cache** 之间交换的块大小为 **32B**。系统运行到某一时刻时，页表的部分内容和 **Cache** 的部分内容分别如题 **44-a** 图、题 **44-b** 图所示，图中页框号及标记字段的内容为十六进制形式。

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 虚页号 | 有效位 | 页框号 |  | 行号 | 有效位 | 标记 |  |
| **0** | **1** | **06** |  | **0** | **1** | **020** |  |
| **1** | **1** | **04** |  | **1** | **0** | — |  |
| **2** | **1** | **15** |  | **2** | **1** | **01D** |  |
| **3** | **1** | **02** |  | **3** | **1** | **105** |  |
| **4** | **0** | — |  | **4** | **1** | **064** |  |
| **5** | **1** | **2B** |  | **5** | **1** | **14D** |  |
| **6** | **0** | — |  | **6** | **0** | — |  |
| **7** | **1** | **32** |  | **7** | **1** | **27A** |  |

题 **44-a** 图 页表的部分内容 题 **44-b** 图 **Cache** 的部分内容请回答下列问题。

（**1**）虚拟地址共有几位，哪几位表示虚页号？物理地址共有几位，哪几位表示页框号（物理页号）？

（**2**）使用物理地址访问 **Cache** 时，物理地址应划分成哪几个字段？要求说明每个字段的位数及在物理地址中的位置。

（**3**）虚拟地址 **001C60H** 所在的页面是否在主存中？若在主存中，则该虚拟地址对应的物理地址是什么？访问该地址时是否 **Cache** 命中？要求说明理由。

（**4**）假定为该机配置一个 **4** 路组相联的 **TLB** 共可存放 **8** 个页表项，若其当前内容（十六进制）如题

* 1. 图所示，则此时虚拟地址 **024BACH** 所在的页面是否存在主存中？要求说明理由。

组号 有效位 标记 页框号 有效位 标记 页框号 有效位 标记 页框号 有效位 标记 页框号

**0**

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| **0** | — | — |  | **1** | **001** | **15** |  | **0** | — | — |  | **1** | **012** | **1F** |
| **1** | **013** | **2D** | **0** | — | — | **1** | **008** | **7E** | **0** | — | — |

**1**

题 **44-c** 图 **TLB** 的部分内容

**45**．（**8** 分）某银行提供 **1** 个服务窗口和 **10** 个供顾客等待的座位。顾客到达银行时，若有空座位，则到取号机上领取一个号，等待叫号。取号机每次仅允许一位顾客使用。当营业员空闲时，通过叫号选 取一位顾客，并为其服务。顾客和营业员的活动过程描述如下：

cobegin

{

process 顾 客 i

{

从取号机获取一个号码； 等待叫号；

获取服务；

}

process 营业员

{

while（TRUE）

{

}

}

}coend

叫号；

为客户服务；

请添加必要的信号量和 **P**、**V**（或 **wait()**、**signal()**）操作，实现上述过程中的互斥与同步。要求写出完整的过程，说明信号量的含义并赋初值。

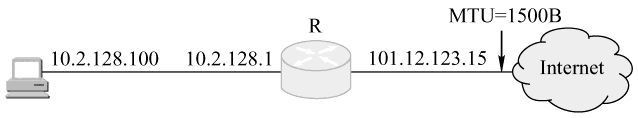
**46**．（**7** 分）某文件系统为一级目录结构，文件的数据一次性写入磁盘，已写入的文件不可修改，但可多次创建新文件。请回答如下问题。

（**1**）在连续、链式、索引三种文件的数据块组织方式中，哪种更合适？要求说明理由。为定位文件 数据块，需要 **FCB** 中设计哪些相关描述字段？

（**2**）为快速找到文件，对于 **FCB**，是集中存储好，还是与对应的文件数据块连续存储好？要求说明理由。

**47**．（**9** 分）某主机的 **MAC** 地址为 **00-15-C5-C1-5E-28**，**IP** 地址为 **10.2.128.100**（私有地址）。题 **47-a**

图是网络拓扑，题 **47-b** 图是该主机进行 **Web** 请求的 **1** 个以太网数据帧前 **80B** 的十六进制及 **ASCII** 码内容。



题 **47-a** 图 网络拓扑

|  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 0000 | 00 21 27 21 51 ee 00 | 15 | c5 c1 5e 28 08 00 45 | 00 | .!|!Q... ..^(..E. |
| 0010 | 01 ef 11 3b 40 00 80 | 06 | ba 9d 0a 02 80 64 40 | aa | ...:@... .....d@. |
| 0020 | 62 20 04 ff 00 50 e0 | e2 | 00 fa 7b f9 f8 05 50 | 18 | b ...P.. ..{...P. |
| 0030 | fa f0 1a c4 00 00 47 | 45 | 54 20 2f 72 66 63 2e | 68 | ......GE T /rfc.h |
| 0040 | 74 6d 6c 20 48 54 54 | 50 | 2f 31 2e 31 0d 0a 41 | 63 | tml HTTP /1.1..Ac |

题 **47-b** 图 以太网数据帧（前 **80B**）

请参考图中的数据回答以下问题。

* + 1. **Web** 服务器的 **IP** 地址是什么？该主机的默认网关的 **MAC** 地址是什么？

（**2**）该主机在构造题 **47-b** 图的数据帧时，使用什么协议确定目的 **MAC** 地址？封装该协议请求报文的以太网帧的目的 **MAC** 地址是什么？

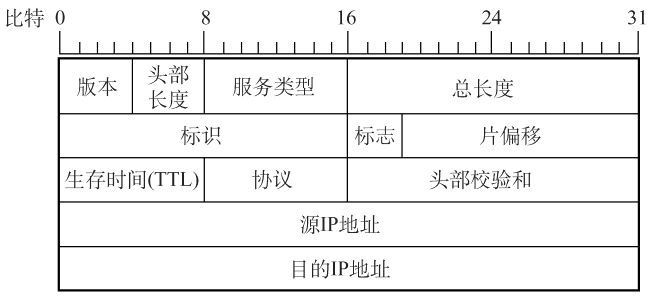
（**3**）假设 **HTTP/1.1** 协议以持续的非流水线方式工作，一次请求—响应时间为 **RTT**，**rfc.html** 页面引用了 **5** 个 **JPEG** 小图像，则从发出题 **47-b** 图中的 **Web** 请求开始到浏览器收到全部内容为止，需要多少个**RTT**？

（**4**）该帧所封装的 **IP** 分组经过路由器 **R** 转发时，需修改 **IP** 分组头中的哪些字段？ **注：**以太网数据帧结构和 **IP** 分组头结构分别如题 **47-c** 图、题 **47-d** 图所示。

**6B 6B 2B 46-1500B 4B**

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| 目的 **MAC** 地址 | 源 **MAC** 地址 | 类型 | 数 据 | **CRC** |

题 **47-c** 图 以太网帧结构



题 **47-d IP** 分组头结构

### 2012 年全国硕士研究生入学统一考试计算机科学与技术学科联考

**计算机学科专业基础综合试题**

一、单项选择题：第 **1～40** 小题，每小题 **2** 分，共 **80** 分。下列每题给出的四个选项中，只有一个选项最符合试题要求。

**1**．求整数 n(n≥0)阶乘的算法如下，其时间复杂度是 。

int fact(int n){

if (n<=1) return 1; return n\*fact(n-1);

}

* + - 1. **O(log2n) B. O(n) C. O(nlog2n) D. O(n2)**

**2**．已知操作符包括„+‟、„**-**‟、„\*‟、„/‟、„(‟和„)‟。将中缀表达式 **a+b-a\*((c+d)/e-f)+g** 转换为等价的后缀表达式 **ab+acd+e/f-\*-g+**时，用栈来存放暂时还不能确定运算次序的操作符，若栈初始时为空，则转换过程中同时保存在栈中的操作符的最大个数是 。

**A**．**5 B**．**7 C**．**8 D**．**11**

**3**．若一棵二叉树的前序遍历序列为 **a, e, b, d, c**，后序遍历序列为 **b, c, d, e, a**，则根结点的孩子结点 。

**A.** 只有 **e B.** 有 **e** 、**b C.** 有 **e** 、**c D.** 无法确定

**4**． 若平衡二叉树的高度为 **6**， 且所有非叶结点的平衡因子均为 **1**， 则该平衡二叉树的结点总数为 。

**A. 10 B. 20 C. 32 D. 33**

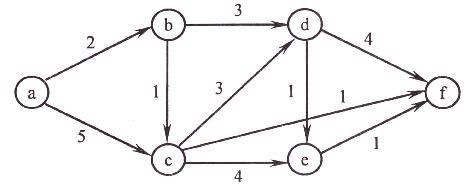
**5**．对有 **n** 个结点、**e** 条边且使用邻接表存储的有向图进行广度优先遍历，其算法时间复杂度是 。

**A**．**O(n) B**．**O(e) C**．**O(n+e) D**．**O(n\*e)**

**6**． 若用邻接矩阵存储有向图， 矩阵中主对角线以下的元素均为零， 则关于该图拓扑序列的结论是 。

**A**．存在，且唯一 **B**．存在，且不唯一

**C**．存在，可能不唯一 **D**．无法确定是否存在

**7**．对如下有向带权图，若采用迪杰斯特拉（ **Dijkstra**）算法求从源点 **a** 到其他各顶点的最短路径， 则得到的第一条最短路径的目标顶点是 **b**，第二条最短路径的目标顶点是 **c**，后续得到的其余各最短路径的目标顶点依次是 。

**A**．**d,e,f B**．**e,d,f C**．**f,d,e D**．**f,e,d**

**8**．下列关于最小生成树的叙述中，正确的是 。

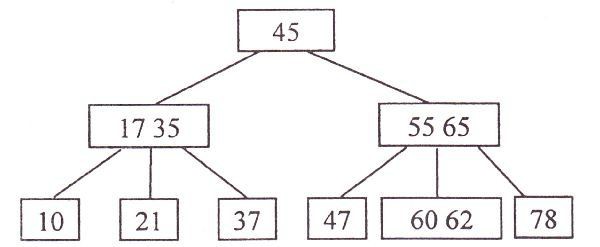
Ⅰ．最小生成树的代价唯一

Ⅱ．所有权值最小的边一定会出现在所有的最小生成树中

Ⅲ．使用普里姆（**Prim**）算法从不同顶点开始得到的最小生成树一定相同

Ⅳ．使用普里姆算法和克鲁斯卡尔（**Kruskal**）算法得到的最小生成树总不相同

**A**．仅Ⅰ **B**．仅Ⅱ **C**．仅Ⅰ、Ⅲ **D**．仅Ⅱ、Ⅳ

**9**．已知一棵 **3** 阶 **B-**树，如下图所示。删除关键字 **78** 得到一棵新 **B-**树，其最右叶结点中的关键字是 。

**A**．**60 B**．**60, 62 C**．**62, 65 D**．**65**

**10**．在内部排序过程中，对尚未确定最终位置的所有元素进行一遍处理称为一趟排序。下列排序方 法中，每一趟排序结束都至少能够确定一个元素最终位置的方法是

Ⅰ．简单选择排序 Ⅱ．希尔排序 Ⅲ．快速排序

Ⅳ．堆排序 Ⅴ．二路归并排序

**A**．仅Ⅰ、Ⅲ、Ⅳ **B**．仅Ⅰ、Ⅲ、Ⅴ

**C**．仅Ⅱ、Ⅲ、Ⅳ **D**．仅Ⅲ、Ⅳ、Ⅴ

**11**．对一待排序序列分别进行折半插入排序和直接插入排序，两者之间可能的不同之处是 。

**A**．排序的总趟数 **B**．元素的移动次数

**C**．使用辅助空间的数量 **D**．元素之间的比较次数

**12**．假定基准程序 **A** 在某计算机上的运行时间为 **100** 秒，其中 **90** 秒为 **CPU** 时间，其余为 **I/O** 时间。若 **CPU** 速度提高 **50%**，**I/O** 速度不变，则运行基准程序 **A** 所耗费的时间是 。

**A**．**55** 秒 **B**．**60** 秒 **C**．**65** 秒 **D**．**70** 秒

**13**．假定编译器规定 **int** 和 **short** 型长度分别为 **32** 位和 **16** 位，执行下列 **C** 语言语句：

unsigned short x=65530; unsigned int y=x;

得到 **y** 的机器数为 。

**A**．**0000 7FFAH B**．**0000 FFFAH C**．**FFFF 7FFAH D**．**FFFF FFFAH**

**14**．**float** 类型（即 **IEEE754** 单精度浮点数格式）能表示的最大正整数是 。

**A**．**2126-2103 B**．**2127-2104 C**．**2127-2103 D**．**2128-2104**

**15**．某计算机存储器按字节编址，采用小端方式存放数据。假定编译器规定 **int** 型和 **short** 型长度分别为 **32** 位和 **16** 位，并且数据按边界对齐存储。某 **C** 语言程序段如下：

struct{

int a;

char b; short c;

} record; record.a=273;

若 **record** 变量的首地址为 **0xC008**，则地址 **0xC008** 中内容及 **record.c** 的地址分别为 。

**A. 0x00**、**0xC00D B. 0x00**、**0xC00E**

**C. 0x11**、**0xC00D D. 0x11**、**0xC00E**

**16**．下列关于闪存（**Flash Memory**）的叙述中，错误的是 。

**A**．信息可读可写，并且读、写速度一样快

**B**．存储元由 **MOS** 管组成，是一种半导体存储器

**C**．掉电后信息不丢失，是一种非易失性存储器

**D**．采用随机访问方式，可替代计算机外部存储器

**17**．假设某计算机按字编址，**Cache** 有 **4** 个行，**Cache** 和主存之间交换的块大小为 **1** 个字。若 **Cache** 的内容初始为空，采用 **2** 路组相联映射方式和 **LRU** 替换策略。访问的主存地址依次为 **0,4,8,2,0,6,8,6,4,8** 时，命中 **Cache** 的次数是 。

**A. 1 B. 2 C. 3 D. 4**

**18**．某计算机的控制器采用微程序控制方式，微指令中的操作控制字段采用字段直接编码法，共有

**33** 个微命令，构成 **5** 个互斥类，分别包含 **7**、**3**、**12**、**5** 和 **6** 个微命令，则操作控制字段至少有 。

1. **5** 位 **B. 6** 位 **C. 15** 位 **D. 33** 位

**19**．某同步总线的时钟频率为 **100MHz**，宽度为 **32** 位，地址**/**数据线复用，每传输一个地址或数据占用一个时钟周期。若该总线支持突发（猝发）传输方式，则一次“主存写”总线事务传输 **128** 位数据所需要的时间至少是 。

**A. 20ns B. 40ns C. 50ns D.80ns**

**20**．下列关于 **USB** 总线特性的描述中，错误的是 。

1. 可实现外设的即插即用和热拔插
2. 可通过级联方式连接多台外设
3. 是一种通信总线，连接不同外设
4. 同时可传输 **2** 位数据，数据传输率高

**21**．下列选项中，在 **I/O** 总线的数据线上传输的信息包括 。

Ⅰ．**I/O** 接口中的命令字 Ⅱ．**I/O** 接口中的状态字 Ⅲ．中断类型号

**A**．仅Ⅰ、Ⅱ **B**．仅Ⅰ、Ⅲ **C**．仅Ⅱ、Ⅲ **D**．Ⅰ、Ⅱ、Ⅲ

**22**．响应外部中断的过程中，中断隐指令完成的操作，除保护断点外，还包括 。

Ⅰ．关中断 Ⅱ．保存通用寄存器的内容 Ⅲ．形成中断服务程序入口地址并送 **PC**

**A**．仅Ⅰ、Ⅱ **B**．仅Ⅰ、Ⅲ **C**．仅Ⅱ、Ⅲ **D**．Ⅰ、Ⅱ、Ⅲ

**23**．下列选项中，不可能在用户态发生的事件是 。

**A**．系统调用 **B**．外部中断 **C**．进程切换 **D**．缺页

**24**．中断处理和子程序调用都需要压栈以保护现场，中断处理一定会保存而子程序调用不需要保存 其内容的是 。

**A**．程序计数器 **B**．程序状态字寄存器

**C**．通用数据寄存器 **D**．通用地址寄存器

**25**．下列关于虚拟存储器的叙述中，正确的是 。

**A**．虚拟存储只能基于连续分配技术 **B**．虚拟存储只能基于非连续分配技术

**C**．虚拟存储容量只受外存容量的限制 **D**．虚拟存储容量只受内存容量的限制

**26**．操作系统的 **I/O** 子系统通常由四个层次组成，每一层明确定义了与邻近层次的接口。其合理的层次组织排列顺序是 。

**A**．用户级 **I/O** 软件、设备无关软件、设备驱动程序、中断处理程序

**B**．用户级 **I/O** 软件、设备无关软件、中断处理程序、设备驱动程序

**C**．用户级 **I/O** 软件、设备驱动程序、设备无关软件、中断处理程序

**D**．用户级 **I/O** 软件、中断处理程序、设备无关软件、设备驱动程序

**27**．假设 **5** 个进程 **P0**、**P1**、**P2**、**P3**、**P4** 共享三类资源 **R1**、**R2**、**R3**，这些资源总数分别为 **18**、**6**、

**22**。**T0** 时刻的资源分配情况如下表所示，此时存在的一个安全序列是 。

|  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 进程 | 已分配资源 | | | 资源最大需求 | | |
| **R1** | **R2** | **R3** | **R1** | **R2** | **R3** |
| **P0** | **3** | **2** | **3** | **5** | **5** | **10** |
| **P1** | **4** | **0** | **3** | **5** | **3** | **6** |
| **P2** | **4** | **0** | **5** | **4** | **0** | **11** |
| **P3** | **2** | **0** | **4** | **4** | **2** | **5** |
| **P4** | **3** | **1** | **4** | **4** | **2** | **4** |

**A. P0, P2, P4, P1, P3 B. P1, P0, P3, P4, P2**

**C. P2, P1, P0, P3, P4 D. P3, P4, P2, P1, P0**

**28**．若一个用户进程通过 **read** 系统调用读取一个磁盘文件中的数据，则下列关于此过程的叙述中， 正确的是 。

Ⅰ．若该文件的数据不在内存，则该进程进入睡眠等待状态

Ⅱ．请求 **read** 系统调用会导致 **CPU** 从用户态切换到核心态

Ⅲ．**read** 系统调用的参数应包含文件的名称

**A.** 仅Ⅰ、Ⅱ **B.** 仅Ⅰ、Ⅲ **C.** 仅Ⅱ、Ⅲ **D.** Ⅰ、Ⅱ和Ⅲ

**29**．一个多道批处理系统中仅有 **P1** 和 **P2** 两个作业，**P2** 比 **P1** 晚 **5ms** 到达，它们的计算和 **I/O** 操作顺序如下：

**P1**：计算 **60ms**，**I/O 80ms**，计算 **20ms**

**P2**：计算 **120ms**，**I/O 40ms**，计算 **40ms**

若不考虑调度和切换时间，则完成两个作业需要的时间最少是 。

**A**．**240ms B**．**260ms C**．**340ms D**．**360ms**

**30** ． 若某单处理器多进程系统中有多个就绪态进程， 则下列关于处理机调度的叙述中， 错误的是 。

**A**．在进程结束时能进行处理机调度

**B**．创建新进程后能进行处理机调度

**C**．在进程处于临界区时不能进行处理机调度

**D**．在系统调用完成并返回用户态时能进行处理机调度

**31**．下列关于进程和线程的叙述中，正确的是 。

**A**．不管系统是否支持线程，进程都是资源分配的基本单位

**B**．线程是资源分配的基本单位，进程是调度的基本单位

**C**．系统级线程和用户级线程的切换都需要内核的支持

**D**．同一进程中的各个线程拥有各自不同的地址空间

**32**．下列选项中，不能改善磁盘设备 **I/O** 性能的是 。

**A**．重排 **I/O** 请求次序 **B**．在一个磁盘上设置多个分区

**C**．预读和滞后写 **D**．优化文件物理块的分布

**33**．在 **TCP/IP** 体系结构中，直接为 **ICMP** 提供服务的协议是 。

**A**．**PPP B**．**IP C**．**UDP D**．**TCP**

**34**．在物理层接口特性中，用于描述完成每种功能的事件发生顺序的是 。

**A**．机械特性 **B**．功能特性 **C**．过程特性 **D**．电气特性

**35**．以太网的 **MAC** 协议提供的是 。

**A**．无连接不可靠服务 **B**．无连接可靠服务

**C**．有连接不可靠服务 **D**．有连接可靠服务

**36**．两台主机之间的数据链路层采用后退 **N** 帧协议（**GBN**）传输数据，数据传输速率为 **16 kbps**，

单向传播时延为 **270ms**，数据帧长度范围是 **128~512** 字节，接收方总是以与数据帧等长的帧进行确认。为使信道利用率达到最高，帧序号的比特数至少为 。

**A**．**5 B**．**4 C**．**3 D**．**2**

**37**．下列关于 **IP** 路由器功能的描述中，正确的是 。

Ⅰ．运行路由协议，设备路由表

Ⅱ．监测到拥塞时，合理丢弃 **IP** 分组

Ⅲ．对收到的 **IP** 分组头进行差错校验，确保传输的 **IP** 分组不丢失

Ⅳ．根据收到的 **IP** 分组的目的 **IP** 地址，将其转发到合适的输出线路上

**A**．仅Ⅲ、Ⅳ **B**．仅Ⅰ、Ⅱ、Ⅲ

**C**．仅Ⅰ、Ⅱ、Ⅳ **D**．Ⅰ、Ⅱ、Ⅲ、Ⅳ **38**． **ARP** 协议的功能是 。

**A**．根据 **IP** 地址查询 **MAC** 地址 **B**．根据 **MAC** 地址查询 **IP** 地址

**C**．根据域名查询 **IP** 地址 **D**．根据 **IP** 地址查询域名

**39**．某主机的 **IP** 地址为 **180.80.77.55**，子网掩码为 **255.255.252.0**。若该主机向其所在子网发送广播分组，则目的地址可以是 。

**A**．**180.80.76.0 B**．**180.80.76.255 C**．**180.80.77.255 D**．**180.80.79.255**

**40**．若用户 **1** 与用户 **2** 之间发送和接收电子邮件的过程如下图所示，则图中①、②、③阶段分别使用的应用层协议可以是 。

**用户1**

**用户1的邮件服务器**

**用户2的**

**邮件服务器 用户2**

① ② ③



**A**．**SMTP**、**SMTP**、**SMTP B**．**POP3**、**SMTP**、**POP3**

**C**．**POP3**、**SMTP**、**SMTP D**．**SMTP**、**SMTP**、**POP3**

二、综合应用题：第 **41～47** 题，共 **70** 分。

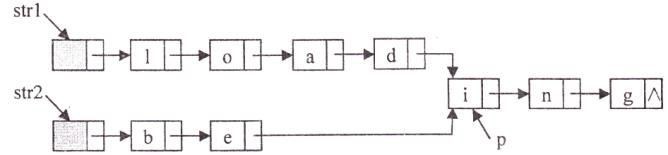
**41**．设有 **6** 个有序表 **A**、**B**、**C**、**D**、**E**、**F**，分别含有 **10**、**35**、**40**、**50**、**60** 和 **200** 个数据元素，各表中元素按升序排列。要求通过 **5** 次两两合并，将 **6** 个表最终合并成 **1** 个升序表，并在最坏情况下比较的总次数达到最小。请问答下列问题。

**1**）给出完整的合并过程，并求出最坏情况下比较的总次数。

**2**）根据你的合并过程，描述 **N**（**N**≥**2**）个不等长升序表的合并策略，并说明理由。

**42**．假定采用带头结点的单链表保存单词，当两个单词有相同的后缀时，则可共享相同的后缀存储 空间，例如，“loading”和“being”的存储映像如下图所示。

设 **str1** 和 **str2** 分别指向两个单词所在单链表的头结点，链表结点结构为 ，请设计一个时间上尽可能高效的算法，找出由 **str1** 和 **str2** 所指向两个链表共同后缀的起始位置（如图中字符 **i** 所在结点的位置 **p**）。要求：



**1**）给出算法的基本设计思想。

**2**）根据设计思想，采用 **C** 或 **C++**或 **JAVA** 语音描述算法，关键之处给出注释。

**3**）说明你所设计算法的时间复杂度。

**43**．假定某计算机的 **CPU** 主频为 **80MHz**，**CPI** 为 **4**，平均每条指令访存 **1.5** 次，主存与 **Cache** 之间

交换的块大小为 **16B**，**Cache** 的命中率为 **99%**，存储器总线宽带为 **32** 位。请回答下列问题。

**1**）该计算机的 **MIPS** 数是多少？平均每秒 **Cache** 缺失的次数是多少？在不考虑 **DMA** 传送的情况下，主存带宽至少达到多少才能满足 **CPU** 的访存要求？

**2**）假定在 **Cache** 缺失的情况下访问主存时，存在 **0.0005%**的缺页率，则 **CPU** 平均每秒产生多少次缺页异常？若页面大小为 **4KB**，每次缺页都需要访问磁盘，访问磁盘时 **DMA** 传送采用周期挪用方式， 磁盘 **I/O** 接口的数据缓冲寄存器为 **32** 位，则磁盘 **I/O** 接口平均每秒发出的 **DMA** 请求次数至少是多少？

**3**）**CPU** 和 **DMA** 控制器同时要求使用存储器总线时，哪个优先级更高？为什么？

**4**）为了提高性能，主存采用 **4** 体低位交叉存储模式，工作时每 **1/4** 个存储周期启动一个体。若每个体的存储周期为 **50ns**，则该主存能提供的最大带宽是多少？

**44**．某 **16** 位计算机中，带符号整数用补码表示，数据 **Cache** 和指令 **Cache** 分离。题 **44** 表给出了指令系统中部分指令格式，其中 **Rs** 和 **Rd** 表示寄存器，**mem** 表示存储单元地址，（**x**）表示寄存器 **x** 或存储单元 **x** 的内容。

表 指令系统中部分指令格式

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| 名称 | 指令的汇编格式 | 指令功能 |
| 加法指令 | **ADD Rs**，**Rd** | **(Rs)+(Rd)->Rd** |
| 算术**/**逻辑左移 | **SHL Rd** | **2\*(Rd)->Rd** |
| 算术右移 | **SHR Rd** | **(Rd)/2->Rd** |
| 取数指令 | **LOAD Rd, mem** | **(mem)->Rd** |
| 存数指令 | **STORE Rs, mem** | **(Rs)->mem** |

该计算机采用 **5** 段流水方式执行指令，各流水段分别是取指（**IF**）、译码**/**读寄存器（**ID**）、执行**/**计算有效地址（**EX**）、访问存储器（**M**）和结果写回寄存器（**WB**），流水线采用“按序发射，按序完成”方式，没有采用转发技术处理数据相关，并且同一个寄存器的读和写操作不能在同一个时钟周期内进行。 请回答下列问题：

**1**）若 **int** 型变量 **x** 的值为**-513**，存放在寄存器 **R1** 中，则执行指令“SHL R1”后，**R1** 的内容是多少？

（用十六进制表示）

**2**）若某个时间段中，有连续的 **4** 条指令进入流水线，在其执行过程中没有发生任何阻塞，则执行

这 **4** 条指令所需的时钟周期数为多少？

**3**）若高级语言程序中某赋值语句为 **x=a+b**，**x**、**a** 和 **b** 均为 **int** 型变量，它们的存储单元地址分别表示为**[x]**、**[a]**和**[b]**。该语句对应的指令序列及其在指令流水线中的执行过程如下图所示。

**I1 LOAD R1**，**[a]**

**I2 LOAD R2**，**[b]**

**I3 ADD R1**，**R2 I4 STORE R2**，**[x]**

图 指令序列及其执行过程示意图

则这 **4** 条指令执行过程中，**I3** 的 **ID** 段和 **I4** 的 **IF** 段被阻塞的原因各是什么？

**4**）若高级语言程序中某赋值语句为 **x=x\*2+a**，**x** 和 **a** 均为 **unsigned int** 类型变量，它们的存储单元

地址分别表示为**[x]**、**[a]**，则执行这条语句至少需要多少个时钟周期？要求模仿题 **44** 图画出这条语句对应的指令序列及其在流水线中的执行过程示意图。

**45**．某请求分页系统的局部页面置换策略如下：

系统从 0 时刻开始扫描，每隔 5 个时间单位扫描一轮驻留集（扫描时间忽略不计），本轮没有被访问过的页框将被系统回收，并放入到空闲页框链尾，其中内容在下一次分配之前不被清空。当发生缺页 时，如果该页曾被使用过且还在空闲页链表中，则重新放回进程的驻留集中；否则，从空闲页框链表头 部取出一个页框。

假设不考虑其它进程的影响和系统开销。初始时进程驻留集为空。目前系统空闲页框链表中页框号 依次为 **32**、**15**、**21**、**41**。进程 **P** 依次访问的**<**虚拟页号，访问时刻**>**是：**<1,1>**、**<3,2>**、**<0,4>**、**<0,6>**、

**<1,11>**、**<0,13>**、**<2,14>**。请回答下列问题。

**1**）访问**<0,4>**时，对应的页框号是什么？

**2**）访问**<1,11>**时，对应的页框号是什么？说明理由。

**3**）访问**<2,14>**时，对应的页框号是什么？说明理由。

**4**）该策略是否适合于时间局部性好的程序？说明理由。

**46**．某文件系统空间的最大容量为 **4TB**（**1TB=240**），以磁盘块为基本分配单位。磁盘块大小为 **1KB**。文件控制块（**FCB**）包含一个 **512B** 的索引表区。请回答下列问题。

**1**）假设索引表区仅采用直接索引结构，索引表区存放文件占用的磁盘块号，索引表项中块号最少占 多少字节？可支持的单个文件最大长度是多少字节？

**2**）假设索引表区采用如下结构：第 **0~7** 字节采用**<**起始块号，块数**>**格式表示文件创建时预分配的连续存储空间，其中起始块号占 **6B**，块数占 **2B**；剩余 **504** 字节采用直接索引结构，一个索引项占 **6B**， 则可支持的单个文件最大长度是多少字节？为了使单个文件的长度达到最大，请指出起始块号和块数分 别所占字节数的合理值并说明理由。

**47**．主机 **H** 通过快速以太网连接 **Internet**，**IP** 地址为 **192.168.0.8**，服务器 **S** 的 **IP** 地址为 **211.68.71.80**。

**H** 与 **S** 使用 **TCP** 通信时，在 **H** 上捕获的其中 **5** 个 **IP** 分组如 题 **47-a** 表所示。

题 **47-a** 表

|  |  |
| --- | --- |
| 编号 | **IP** 分组的前 **40** 字节内容（十六进制） |
| **1** | **45 00 00 30 01 9b 40 00 80 06 1d e8 c0 a8 00 08 d3 44 47 50**  **0b d9 13 88 84 6b 41 c5 00 00 00 00 70 02 43 80 5d b0 00 00** |
| **2** | **43 00 00 30 00 00 40 00 31 06 6e 83 d3 44 47 50 c0 a8 00 08**  **13 88 0b d9 e0 59 9f ef 84 6b 41 c6 70 12 16 d0 37 e1 00 00** |
| **3** | **45 00 00 28 01 9c 40 00 80 06 1d ef c0 a8 00 08 d3 44 47 50**  **0b d9 13 88 84 6b 41 c6 e0 59 9f f0 50 f0 43 80 2b 32 00 00** |
| **4** | **45 00 00 38 01 9d 40 00 80 06 1d de c0 a8 00 08 d3 44 47 50**  **0b d9 13 88 84 6b 41 c6 e0 59 9f f0 50 18 43 80 e6 55 00 00** |
| **5** | **45 00 00 28 68 11 40 00 31 06 06 7a d3 44 47 50 c0 a8 00 08**  **13 88 0b d9 e0 59 9f f0 84 6b 41 d6 50 10 16 d0 57 d2 00 00** |

回答下列问题。

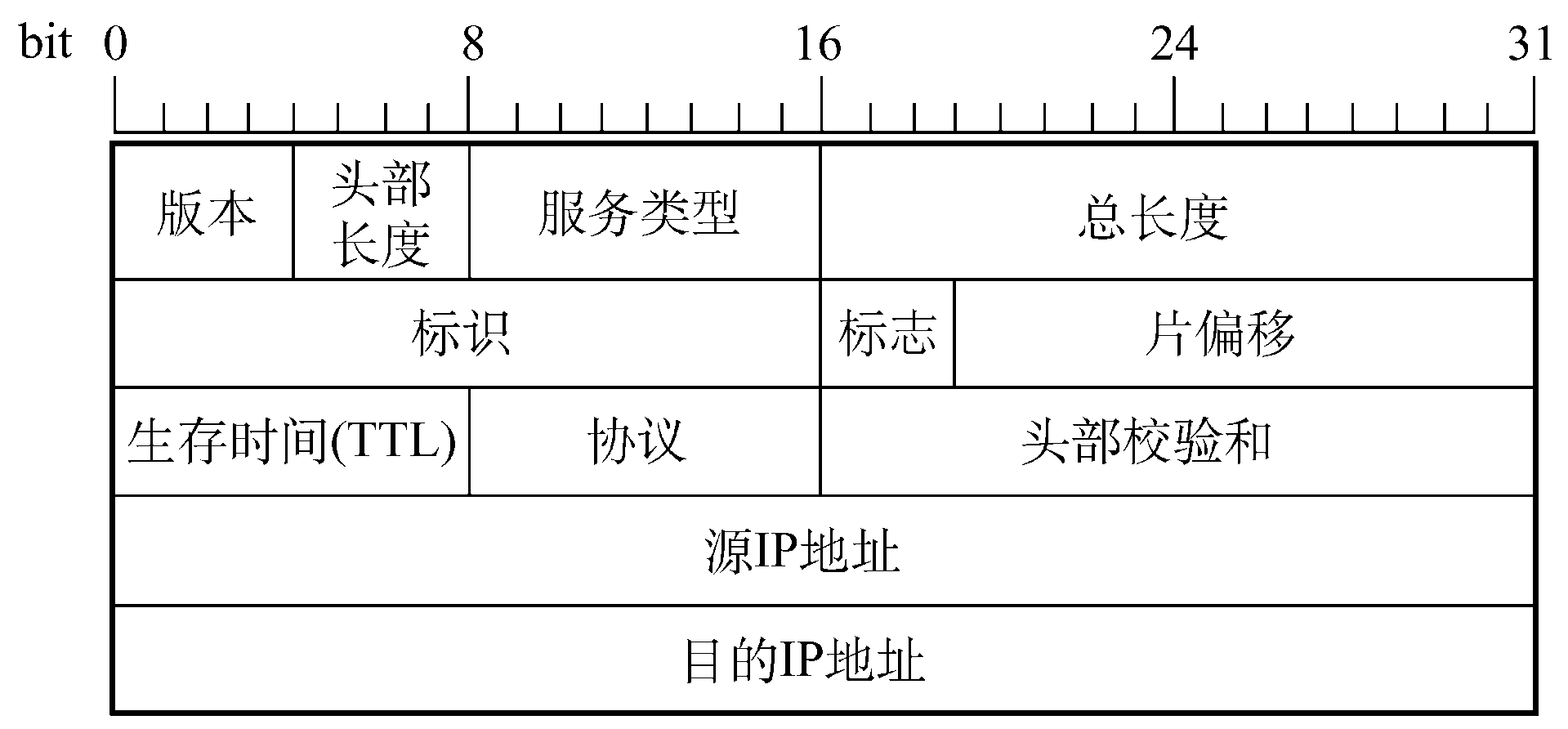
**1**）题 **47-a** 表中的 **IP** 分组中，哪几个是由 **H** 发送的？哪几个完成了 **TCP** 连接建立过程？哪几个在通过快速以太网传输时进行了填充？

**2**）根据题 **47-a** 表中的 **IP** 分组，分析 **S** 已经收到的应用层数据字节数是多少？

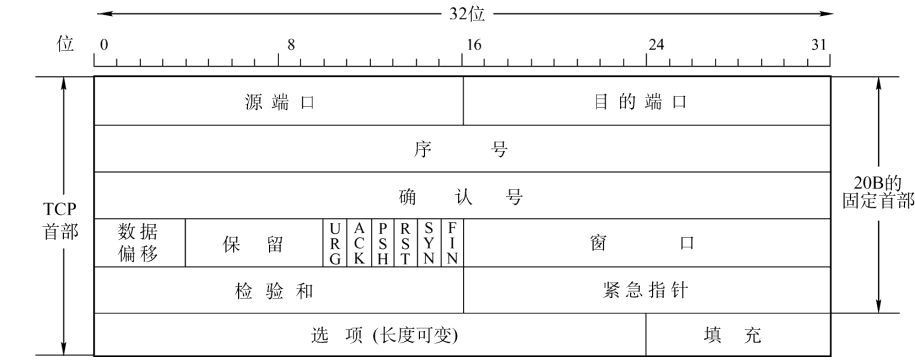
**3**）若题 **47-a** 表中的某个 **IP** 分组在 **S** 发出时的前 **40** 字节如题 **47-b** 表所示，则该 **IP** 分组到达 **H** 时经过了多少个路由器？

题 **47-b** 表

|  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 来自 **S** | 的分组 | **45 00 00 28**  **13 88 a1 08** | **68 11 40 00**  **e0 59 9f f0** | **40 06 ec ad**  **84 6b 41 d6** | **d3 44 47 50**  **50 10 16 d0** | **ca 76 01 06**  **b7 d6 00 00** |

*注：****IP*** *分组头和* ***TCP*** *段头结构分别如题* ***47-a*** *图，题* ***47-b*** *图所示。*

题 **47-a** 图 **IP** 分组头结构



### 2009 年全国硕士研究生入学统一考试计算机科学与技术学科联考

**计算机学科专业基础综合试题**

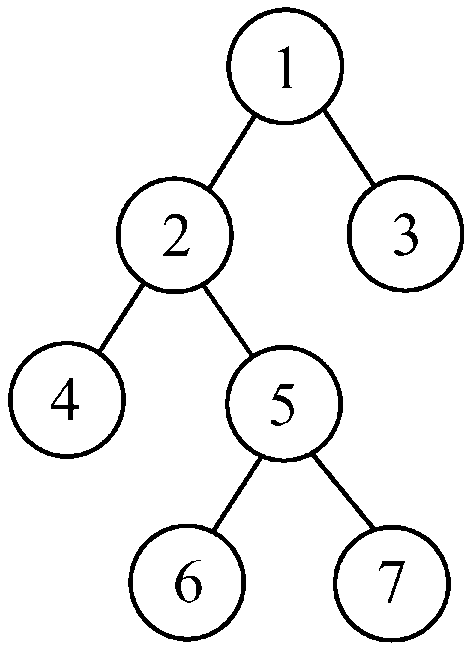
一、单项选择题：第 **1～40** 小题，每小题 **2** 分，共 **80** 分。下列每题给出的四个选项中，只有一个选项最符合试题要求。

**1**．为解决计算机主机与打印机之间速度不匹配问题，通常设置一个打印数据缓冲区，主机将要输出

的数据依次写入该缓冲区，而打印机则依次从该缓冲区中取出数据。该缓冲区的逻辑结构应该是 。

**A**．栈 **B**．队列 **C**．树 **D**．图

**2**．设栈 **S** 和队列 **Q** 的初始状态均为空，元素 **a**，**b**，**c**，**d**，**e**，**f**，**g** 依次进入栈

**S**。若每个元素出栈后立即进入队列 **Q**，且 **7** 个元素出队的顺序是 **b**，**d**，**c**，**f**，**e**，**a**，

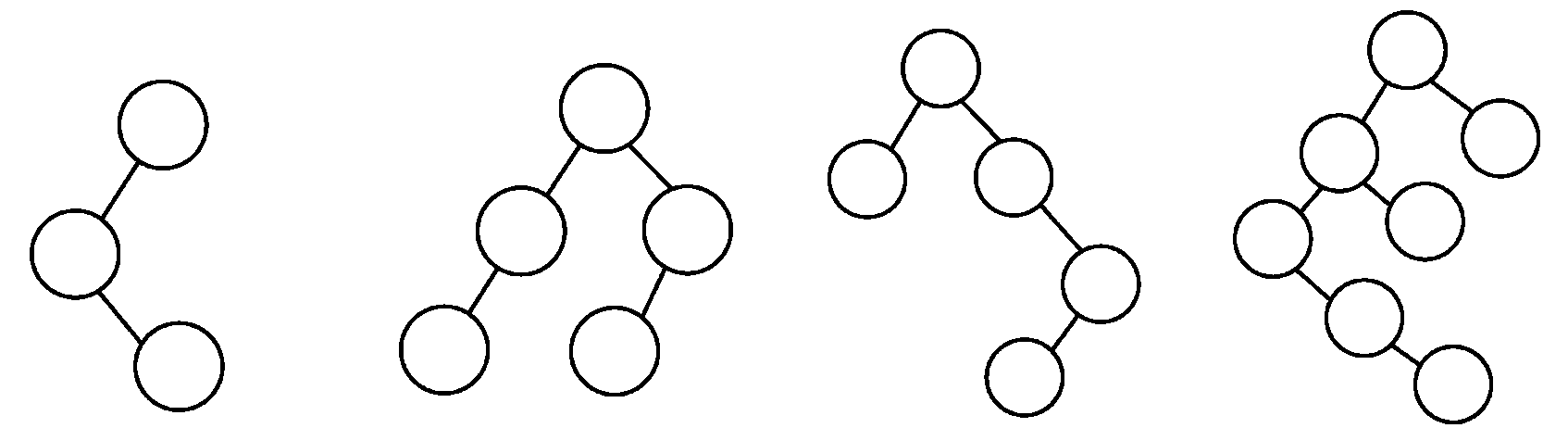
**g**，则栈 **S** 的容量至少是 。

**A**．**1 B**．**2 C**．**3 D**．**4**

**3**．给定二叉树如图 **A-1** 所示。设 **N** 代表二叉树的根，**L** 代表根结点的左子树，

**R** 代表根结点的右子树。若遍历后的结点序列是 **3**，**1**，**7**，**5**，**6**，**2**，**4**，则其遍历方式是 。

**A**．**LRN B**．**NRL C**．**RLN D**．**RNL** 图 **A-1**

**4**．下列二叉排序树中，满足平衡二叉树定义的是 。

**A**． **B**． **C**． **D**．

**5**．已知一棵完全二叉树的第 **6** 层（设根为第 **1** 层）有 **8** 个叶结点，则该完全二叉树的结点个数最多是 。

**A**．**39 B**．**52 C**．**111 D**．**119**

**6**．将森林转换为对应的二叉树，若在二叉树中，结点 **u** 是结点 **v** 的父结点的父结点，则在原来的森林中，**u** 和 **v** 可能具有的关系是 。

Ⅰ．父子关系 Ⅱ．兄弟关系

Ⅲ．**u** 的父结点与 **v** 的父结点是兄弟关系

**A**．只有Ⅱ **B**．Ⅰ和Ⅱ **C**．Ⅰ和Ⅲ **D**．Ⅰ、Ⅱ和Ⅲ

**7**．下列关于无向连通图特性的叙述中，正确的是 。

Ⅰ．所有顶点的度之和为偶数

Ⅱ．边数大于顶点个数减 **1**

Ⅲ．至少有一个顶点的度为 **1**

**A**．只有Ⅰ **B**．只有Ⅱ **C**．Ⅰ和Ⅱ **D**．Ⅰ和Ⅲ

**8**．下列叙述中，不．符合 **m** 阶 **B** 树定义要求的是 。

**A**．根结点最多有 **m** 棵子树 **B**．所有叶结点都在同一层上

**C**．各结点内关键字均升序或降序排列 **D**．叶结点之间通过指针链接

**9**．已知关键字序列 **5**，**8**，**12**，**19**，**28**，**20**，**15**，**22** 是小根堆（最小堆），插入关键字 **3**，调整后得到的小根堆是 。

**A**．**3**，**5**，**12**，**8**，**28**，**20**，**15**，**22**，**19**

**B**．**3**，**5**，**12**，**19**，**20**，**15**，**22**，**8**，**28 C**．**3**，**8**，**12**，**5**，**20**，**15**，**22**，**28**，**19 D**．**3**，**12**，**5**，**8**，**28**，**20**，**15**，**22**，**19**

**10**．若数据元素序列 **11**，**12**，**13**，**7**，**8**，**9**，**23**，**4**，**5** 是采用下列排序方法之一得到的第二趟排序后的结果，则该排序算法只能是 。

**A**．冒泡排序 **B**．插入排序 **C**．选择排序 **D**．二路归并排序

**11** ． 冯· 诺依曼计算机中指令和数据均以二进制形式存放在存储器中， **CPU** 区分它们的依据是 。

**A**．指令操作码的译码结果 **B**．指令和数据的寻址方式

**C**．指令周期的不同阶段 **D**．指令和数据所在的存储单元

**12**．一个 **C** 语言程序在一台 **32** 位机器上运行。程序中定义了三个变量 **x**、**y** 和 **z**，其中 **x** 和 **z** 为 **int**

型，**y** 为 **short** 型。当 **x=127**，**y=**-**9** 时，执行赋值语句 **z=x+y** 后，**x**、**y** 和 **z** 的值分别是 。

**A**．**x=0000007FH**，**y=FFF9H**，**z=00000076H B**．**x=0000007FH**，**y=FFF9H**，**z=FFFF0076H C**．**x=0000007FH**，**y=FFF7H**，**z=FFFF0076H D**．**x=0000007FH**，**y=FFF7H**，**z=00000076H**

**13**．浮点数加、减运算过程一般包括对阶、尾数运算、规格化、舍入和判溢出等步骤。设浮点数的 阶码和尾数均采用补码表示，且位数分别为 **5** 位和 **7** 位（均含 **2** 位符号位）。若有两个数 **X=27×29/32**，

**Y=25×5/8**，则用浮点加法计算 **X+Y** 的最终结果是 。

**A**．**00111 1100010 B**．**00111 0100010**

**C**．**01000 0010001 D**．发生溢出

**14**．某计算机的 **Cache** 共有 **16** 块，采用 **2** 路组相联映射方式（即每组 **2** 块）。每个主存块大小为 **32B**， 按字节编址。主存 **129** 号单元所在主存块应装入到的 **Cache** 组号是 。

**A**．**0 B**．**1 C**．**4 D**．**6**

**15**．某计算机主存容量为 **64KB**，其中 **ROM** 区为 **4KB**，其余为 **RAM** 区，按字节编址。现要用 **2K×8** 位的 **ROM** 芯片和 **4K×4** 位的 **RAM** 芯片来设计该存储器，则需要上述规格的 **ROM** 芯片数和 **RAM** 芯片数分别是 。

**A**．**1**、**15 B**．**2**、**15 C**．**1**、**30 D**．**2**、**30**

**16**．某机器字长为 **16** 位，主存按字节编址，转移指令采用相对寻址，由两个字节组成，第一字节为操作码字段，第二字节为相对位移量字段。假定取指令时，每取一个字节 **PC** 自动加 **1**。若某转移指令所在主存地址为 **2000H**，相对位移量字段的内容为 **06H**，则该转移指令成功转移后的目标地址是 。

**A**．**2006H B**．**2007H C**．**2008H D**．**2009H**

**17**．下列关于 **RISC** 的叙述中，错误的是 。

**A**．**RISC** 普遍采用微程序控制器

**B**．**RISC** 大多数指令在一个时钟周期内完成

**C**．**RISC** 的内部通用寄存器数量相对 **CISC** 多

**D**．**RISC** 的指令数、寻址方式和指令格式种类相对 **CISC** 少

**18**．某计算机的指令流水线由四个功能段组成，指令流经各功能段的时间（忽略各功能段之间的缓 存时间）分别为 **90ns**、**80ns**、**70ns**、和 **60ns**，则该计算机的 **CPU** 时钟周期至少是 。

**A**．**90ns B**．**80ns C**．**70ns D**．**60ns**

**19**．相对于微程序控制器，硬布线控制器的特点是 。

**A**．指令执行速度慢，指令功能的修改和扩展容易

**B**．指令执行速度慢，指令功能的修改和扩展难

**C**．指令执行速度快，指令功能的修改和扩展容易

**D**．指令执行速度快，指令功能的修改和扩展难

**20**．假设某系统总线在一个总线周期中并行传输 **4B** 信息，一个总线周期占用 **2** 个时钟周期，总线时钟频率为 **10MHz**，则总线带宽是 。

**A**．**10MB/s B**．**20MB/s C**．**40MB/s D**．**80MB/s**

**21**．假设某计算机的存储系统由 **Cache** 和主存组成，某程序执行过程中访存 **1000** 次，其中访问 **Cache**

缺失（未命中）**50** 次，则 **Cache** 的命中率是 。

**A**．**5% B**．**9.5% C**．**50% D**．**95%**

**22**．下列选项中，能引起外部中断的事件是 。

**A**．键盘输入 **B**．除数为 **0**

**C**．浮点运算下溢 **D**．访存缺页

**23**．单处理机系统中，可并行的是 。

Ⅰ进程与进程 Ⅱ处理机与设备 Ⅲ处理机与通道 Ⅳ设备与设备

**A**．Ⅰ、Ⅱ和Ⅲ **B**．Ⅰ、Ⅱ和Ⅳ

**C**．Ⅰ、Ⅲ和Ⅳ **D**．Ⅱ、Ⅲ和Ⅳ

**24**．下列进程调度算法中，综合考虑进程等待时间和执行时间的是 。

**A**．时间片轮转调度算法 **B**．短进程优先调度算法

**C**．先来先服务调度算法 **D**．高响应比优先调度算法

**25**．某计算机系统中有 **8** 台打印机，由 **K** 个进程竞争使用，每个进程最多需要 **3** 台打印机。该系统可能会发生死锁的 **K** 的最小值是 。

**A**．**2 B**．**3 C**．**4 D**．**5**

**26**．分区分配内存管理方式的主要保护措施是 。

**A**．界地址保护 **B**．程序代码保护 **C**．数据保护 **D**．栈保护

**27**．一个分段存储管理系统中，地址长度为 **32** 位，其中段号占 **8** 位，则最大段长是 。

**A**．**28B B**．**216B C**．**224B D**．**232B**

**28**．下列文件物理结构中，适合随机访问且易于文件扩展的是 。

**A**．连续结构 **B**．索引结构

**C**．链式结构且磁盘块定长 **D**．链式结构且磁盘块变长

**29**．假设磁头当前位于第 **105** 道，正在向磁道序号增加的方向移动。现有一个磁道访问请求序列为

**35**，**45**，**12**，**68**，**110**，**180**，**170**，**195**，采用 **SCAN** 调度（电梯调度）算法得到的磁道访问序列是 。**A**．**110**，**170**，**180**，**195**，**68**，**45**，**35**，**12 B**．**110**，**68**，**45**，**35**，**12**，**170**，**180**，**195 C**．**110**，**170**，**180**，**195**，**12**，**35**，**45**，**68 D**．**12**，**35**，**45**，**68**，**110**，**170**，**180**，**195**

**30**．文件系统中，文件访问控制信息存储的合理位置是 。

**A**．文件控制块 **B**．文件分配表 **C**．用户口令表 **D**．系统注册表

**31**．设文件 **F1** 的当前引用计数值为 **1**，先建立 **F1** 的符号链接（软链接）文件 **F2**，再建立 **F1** 的硬链接文件 **F3**，然后删除 **F1**。此时，**F2** 和 **F3** 的引用计数值分别是 。

**A**．**0**、**1 B**．**1**、**1 C**．**1**、**2 D**．**2**、**1**

**32**．程序员利用系统调用打开 **I/O** 设备时，通常使用的设备标识是 。

**A**．逻辑设备名 **B**．物理设备名

**C**．主设备号 **D**．从设备号

**33**．在 **OSI** 参考模型中，自下而上第一个提供端到端服务的层次是 。

**A**．数据链路层 **B**．传输层 **C**．会话层 **D**．应用层

**34**．在无噪声情况下，若某通信链路的带宽为 **3kHz**，采用 **4** 个相位，每个相位具有 **4** 种振幅的 **QAM**

调制技术，则该通信链路的最大数据传输速率是 。

**A**．**12kbit/s B**．**24kbit/s C**．**48kbit/s D**．**96kbit/s**

**35**．数据链路层采用后退 **N** 帧（**GBN**）协议，发送方已经发送了编号为 **0**～**7** 的帧。当计时器超时时，若发送方只收到 **0**、**2**、**3** 号帧的确认，则发送方需要重发的帧数是 。

**A**．**2 B**．**3 C**．**4 D**．**5**

**36**．以太网交换机进行转发决策时使用的 **PDU** 地址是 。

**A**．目的物理地址 **B**．目的 **IP** 地址

**C**．源物理地址 **D**．源 **IP** 地址

**37**．在一个采用 **CSMA/CD** 协议的网络中，传输介质是一根完整的电缆，传输速率为 **1Gbit/s**，电缆中的信号传播速度为 **200 000km/s**。若最小数据帧长度减少 **800bit**，则最远的两个站点之间的距离至少需要 。

**A**．增加 **160m B**．增加 **80m**

**C**．减少 **160m D**．减少 **80m**

**38**．主机甲与主机乙之间已建立一个 **TCP** 连接，主机甲向主机乙发送了两个连续的 **TCP** 段，分别包含 **300B** 和 **500B** 的有效载荷，第一个段的序列号为 **200**，主机乙正确接收到两个段后，发送给主机甲的确认序列号是 。

**A**．**500 B**．**700 C**．**800 D**．**1000**

**39**．一个 **TCP** 连接总是以 **1KB** 的最大段长发送 **TCP** 段，发送方有足够多的数据要发送。当拥塞窗口为 **16KB** 时发生了超时，如果接下来的 **4** 个 **RTT**（往返时间）时间内的 **TCP** 段的传输都是成功的，那么当第 **4** 个 **RTT** 时间内发送的所有 **TCP** 段都得到肯定应答时，拥塞窗口大小是 。

**A**．**7KB B**．**8KB C**．**9KB D**．**16KB**

**40**．**FTP** 客户和服务器间传递 **FTP** 命令时，使用的连接是 。

**A**．建立在 **TCP** 之上的控制连接 **B**．建立在 **TCP** 之上的数据连接

**C**．建立在 **UDP** 之上的控制连接 **D**．建立在 **UDP** 之上的数据连接

二、综合应用题：第 **41～47** 题，共 **70** 分。

**41**．（**10** 分）带权图（权值非负，表示边连接的两顶点间的距离）的最短路径问题是找出从初始顶点到目标顶点之间的一条最短路径。假设从初始顶点到目标顶点之间存在路径，现有一种解决该问题的 方法：

① 设最短路径初始时仅包含初始顶点，令当前顶点 **u** 为初始顶点；

② 选择离 **u** 最近且尚未在最短路径中的一个顶点 **v**，加入到最短路径中，修改当前顶点 **u=v**；

③ 重复步骤②，直到 **u** 是目标顶点时为止。

请问上述方法能否求得最短路径？若该方法可行，请证明之；否则，请举例说明。

**42**．（**15** 分）已知一个带有表头结点的单链表，结点结构为：

**data**

**link**

假设该链表只给出了头指针 **list**。在不改变链表的前提下，请设计一个尽可能高效的算法，查找链表中倒数第 **k** 个位置上的结点（**k** 为正整数）。若查找成功，算法输出该结点的 **data** 域的值，并返回 **1**； 否则，只返回 **0**。要求：

**1**）描述算法的基本设计思想。

**2**）描述算法的详细实现步骤。

**3**）根据设计思想和实现步骤，采用程序设计语言描述算法（使用 **C**、**C++**或 **Java** 语言实现），关键之处请给出简要注释。

**43**．（**8** 分）某计算机的 **CPU** 主频为 **500MHz**，**CPI** 为 **5**（即执行每条指令平均需 **5** 个时钟周期）。假定某外设的数据传输率为 **0.5MB/s**，采用中断方式与主机进行数据传送，以 **32** 位为传输单位，对应的中断服务程序包含 **18** 条指令，中断服务的其他开销相当于 **2** 条指令的执行时间。请回答下列问题，要求给

出计算过程。

**1**）在中断方式下，**CPU** 用于该外设 **I/O** 的时间占整个 **CPU** 时间的百分比是多少？

**2**）当该外设的数据传输率达到 **5MB/s** 时，改用 **DMA** 方式传送数据。假定每次 **DMA** 传送块大小为

**5000B**，且 **DMA** 预处理和后处理的总开销为 **500** 个时钟周期，则 **CPU** 用于该外设 **I/O** 的时间占整个 **CPU**

时间的百分比是多少？（假设 **DMA** 与 **CPU** 之间没有访存冲突）

**44**．（**13** 分）某计算机字长为 **16** 位，采用 **16** 位定长指令字结构，部分数据通路结构如图 **A-2** 所示，图中所有控制信号为 **1** 时表示有效、为 **0** 时表示无效。例如，控制信号 **MDRinE** 为 **1** 表示允许数据从

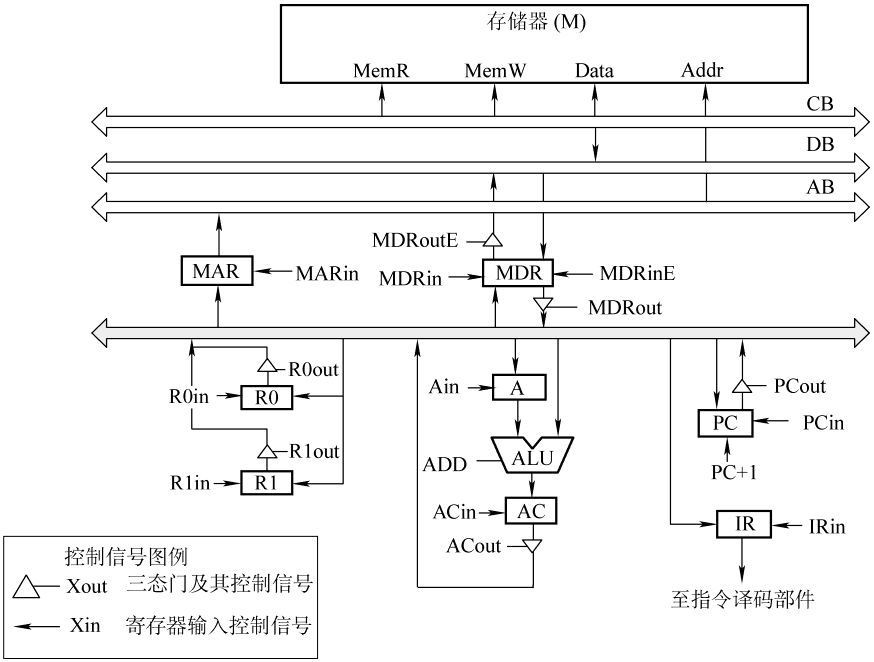
**DB** 打入 **MDR**，**MDRin** 为 **1** 表示允许数据从内总线打入 **MDR**。假设 **MAR** 的输出一直处于使能状态。加法指令“**ADD (R1)**，**R0**”的功能为**(R0)+((R1))**→**(R1)**，即将 **R0** 中的数据与 **R1** 的内容所指主存单元的数据相加，并将结果送入 **R1** 的内容所指主存单元中保存。

图 **A-2**

表 **A-1** 给出了上述指令取指和译码阶段每个节拍（时钟周期）的功能和有效控制信号，请按表中描述方式用表．格．列出指．令．执．行．阶．段．每个节拍的功能和有效控制信号。

表 **A-1**

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| 时钟 | 功能 | 有效控制信号 |
| **C1** | **MAR**←**(PC)** | **PCout, MARin** |
| **C2** | **MDR**←**M(MDR) PC**←**(PC)+1** | **MemR, MDRinE, PC+1** |
| **C3** | **IR**←**(MDR)** | **MDRout, IRin** |
| **C4** | 指令译码 | 无 |

**45**．（**7** 分）三个进程 **P1**、**P2**、**P3** 互斥使用一个包含 **N**（**N>0**）个单元的缓冲区。**P1** 每次用 **produce()**

生成一个正整数并用 **put()**送入缓冲区某一空单元中；**P2** 每次用 **getodd()**从该缓冲区中取出一个奇数并用

**countodd()**统计奇数个数；**P3** 每次用 **geteven()**从该缓冲区中取出一个偶数并用 **counteven()**统计偶数个数。请用信号量机制实现这三个进程的同步与互斥活动，并说明所定义信号量的含义。要求用伪代码描述。

**46**．（**8** 分）请求分页管理系统中，假设某进程的页表内容见表 **A-2**。

表 **A-2**

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| 页号 | 页框（**Page Frame**）号 | 有效位（存在位） |
| **0** | **101H** | **1** |
| **1** |  | **0** |
| **2** | **254H** | **1** |

页面大小为 **4KB**，一次内存的访问时间为 **100ns**，一次快表（**TLB**）的访问时间为 **10ns**，处理一次缺页的平均时间为 **108ns**（已含更新 **TLB** 和页表的时间），进程的驻留集大小固定为 **2**，采用最近最少使用置换算法（**LRU**）和局部淘汰策略。假设①**TLB** 初始为空；②地址转换时先访问 **TLB**，若 **TLB** 未命中，再访问页表（忽略访问页表之后的 **TLB** 更新时间）；③有效位为 **0** 表示页面不在内存，产生缺页中断，缺页中断处理后，返回到产生缺页中断的指令处重新执行。设有虚地址访问序列 **2362H**、**1565H**、

**25A5H**，请问：

**1**）依次访问上述三个虚地址，各需多少时间？给出计算过程。

**2**）基于上述访问序列，虚地址 **1565H** 的物理地址是多少？请说明理由。

**47**．（**9** 分）某网络拓扑如图 **A-3** 所示，路由器 **R1** 通过接口 **E1**、**E2** 分别连接局域网 **1**、局域网 **2**，通过接口 **L0** 连接路由器 **R2**，并通过路由器 **R2** 连接域名服务器与互联网。**R1** 的 **L0** 接口的 **IP** 地址是

**202.118.2.1**，**R2** 的 **L0** 接口的 **IP** 地址是 **202.118.2.2**，**L1** 接口的 **IP** 地址是 **130.11.120.1**，**E0** 接口的 **IP** 地

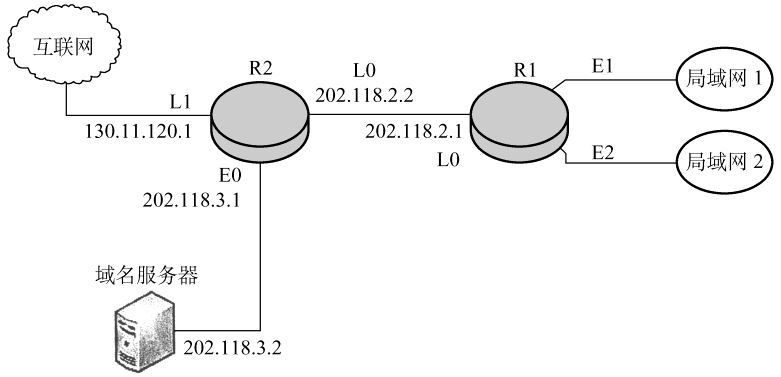
址是 **202.118.3.1**，域名服务器的 **IP** 地址是 **202.118.3.2**。

图 **A-3**

**R1** 和 **R2** 的路由表结构为：

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| 目的网络 **IP** 地址 | 子网掩码 | 下一跳 **IP** 地址 | 接口 |

**1**）将 **IP** 地址空间 **202.118.1.0/24** 划分为 **2** 个子网，分别分配给局域网 **1**、局域网 **2**，每个局域网需分配的 **IP** 地址数不少于 **120** 个。请给出子网划分结果，说明理由或给出必要的计算过程。

**2**）请给出 **R1** 的路由表，使其明确包括到局域网 **1** 的路由、局域网 **2** 的路由、域名服务器的主机路由和互联网的路由。

**3**）请采用路由聚合技术，给出 **R2** 到局域网 **1** 和局域网 **2** 的路由。

### 2010 年全国硕士研究生入学统一考试计算机科学与技术学科联考

**计算机学科专业基础综合试题**

一、单项选择题：第 **1～40** 小题，每小题 **2** 分，共 **80** 分。下列每题给出的四个选项中，只有一个选项最符合试题要求。

**1**．若元素 **a**、**b**、**c**、**d**、**e**、**f** 依次进栈，允许进栈、退栈操作交替进行，但不允许连续三次进行退

栈操作，则不．可能得到的出栈序列是 。

**A**．**d c e b f a B**．**c b d a e f**

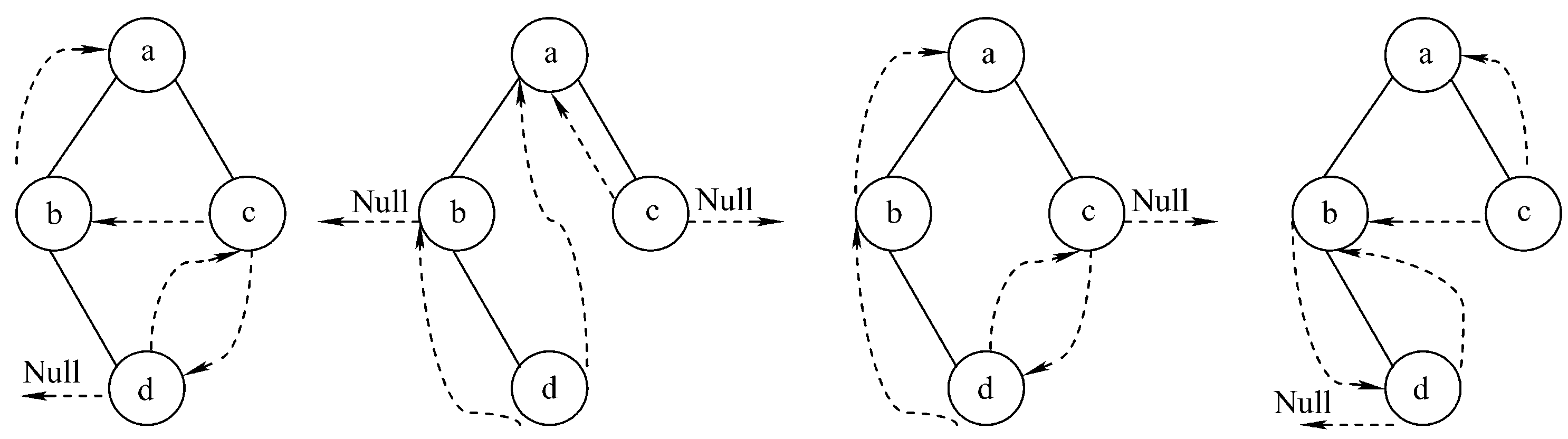
**C**．**b c a e f d D**．**a f e d c b**

**2**．某队列允许在其两端进行入队操作，但仅允许在一端进行出队操作。若元素 **a**、**b**、**c**、**d**、**e** 依次入此队列后再进行出队操作，则不．可能得到的出队序列是 。

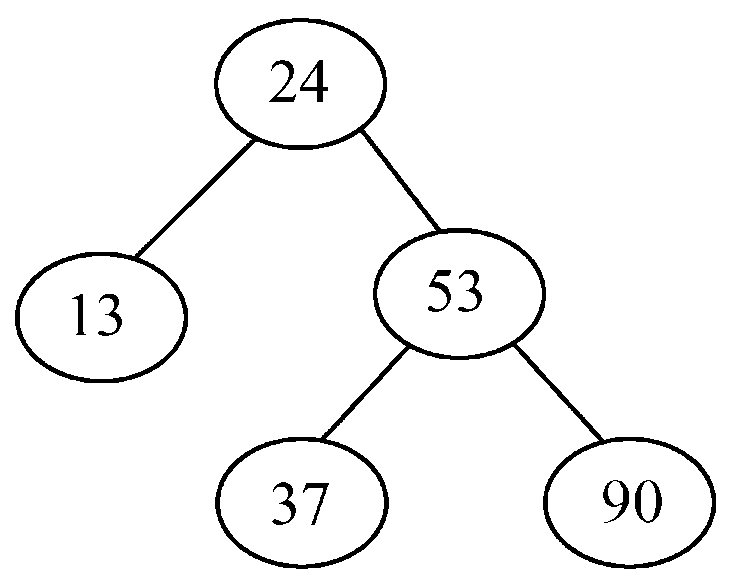
**A**．**b a c d e B**．**d b a c e**

**C**．**d b c a e D**．**e c b a d**

**3**．下列线索二叉树中（用虚线表示线索），符合后序线索树定义的是 。



**A**． **B**． **C**． **D**．

**4**．在图 **B-1** 所示的平衡二叉树中，插入关键字 **48** 后得到一棵新平衡二叉树。在新平衡二叉树中，关键字 **37** 所在结点的左、右子结点中保存的关键字分别是 。

**A**．**13**，**48 B**．**24**，**48**

**C**．**24**，**53 D**．**24**，**90**

**5**．在一棵度为 **4** 的树 **T** 中，若有 **20** 个度为 **4** 的结点，**10** 个度为 **3** 的结

点，**1** 个度为 **2** 的结点，**10** 个度为 **1** 的结点，则树 **T** 的叶结点个数是 。

**A**．**41 B**．**82 C**．**113 D**．**122**

图 **B-1**

**6**．对 **n**（**n**≥**2**）个权值均不相同的字符构造成赫夫曼树。下列关于该赫夫曼树的叙述中，错．误．的是 。

**A**．该树一定是一棵完全二叉树

**B**．树中一定没有度为 **1** 的结点

**C**．树中两个权值最小的结点一定是兄弟结点

**D**．树中任一非叶结点的权值一定不小于下一层任一结点的权值

**7**．若无向图 **G=(V, E)**中含有 **7** 个顶点，要保证图 **G** 在任何情况下都是连通的，则需要的边数最少是 。

**A**．**6 B**．**15 C**．**16 D**．**21**

**8** ． 对图 **B-2** 进行拓扑排序， 可以得到不同的拓扑序列的个数是 。

**A**．**4 B**．**3 C**．**2 D**．**1**

**9**．已知一个长度为 **16** 的顺序表 **L**，其元素按关键字有序排列。若采用折半查找法查找一个 **L** 中不存在的元素，则关键字的比较次数最多的是 。

**A**．**4 B**．**5 C**．**6 D**．**7**

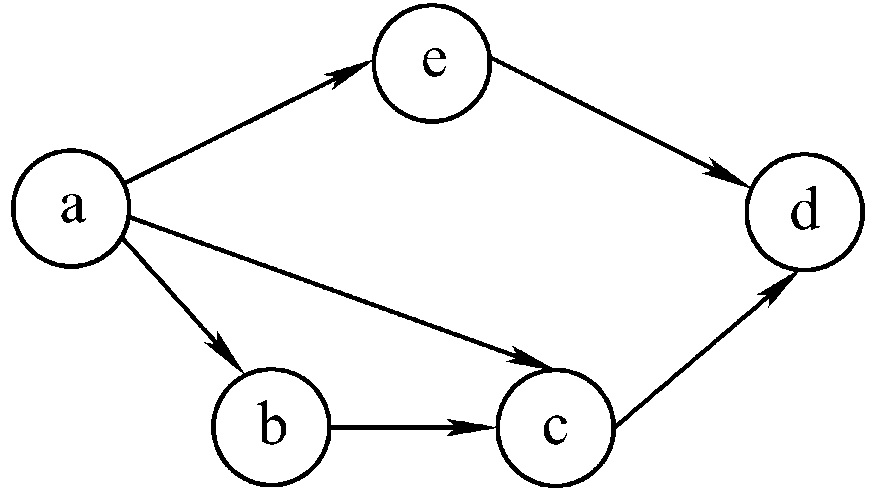


图 **B-2**

**10**．采用递归方式对顺序表进行快速排序。下列关于递归次数的叙述中，正确的是 。

**A**．递归次数与初始数据的排列次序无关

**B**．每次划分后，先处理较长的分区可以减少递归次数

**C**．每次划分后，先处理较短的分区可以减少递归次数

**D**．递归次数与每次划分后得到的分区的处理顺序无关

**11**．对一组数据（**2**，**12**，**16**，**88**，**5**，**10**）进行排序，若前三趟排序结果如下： 第一趟排序结果：**2**，**12**，**16**，**5**，**10**，**88**

第二趟排序结果：**2**，**12**，**5**，**10**，**16**，**88** 第三趟排序结果：**2**，**5**，**10**，**12**，**16**，**88** 则采用的排序方法可能是 。

**A**．冒泡排序 **B**．希尔排序 **C**．归并排序 **D**．基数排序

**12**．下列选项中，能缩短程序执行时间的措施是 。

Ⅰ．提高 **CPU** 时钟频率 Ⅱ．优化数据通路结构

Ⅲ．对程序进行编译优化

**A**．仅Ⅰ和Ⅱ **B**．仅Ⅰ和Ⅲ **C**．仅Ⅱ和Ⅲ **D**．Ⅰ、Ⅱ和Ⅲ

**13**．假定有 **4** 个整数用 **8** 位补码分别表示 **r1=FEH**，**r2=F2H**，**r3=90H**，**r4=F8H**，若将运算结果存放在一个 **8** 位寄存器中，则下列运算中会发生溢出的是 。

**A**．**r1×r2 B**．**r2×r3**

**C**．**r1×r4 D**．**r2×r4**

**14**．假定变量 **i**、**f** 和 **d** 的数据类型分别为 **int**、**float** 和 **double**（**int** 用补码表示，**float** 和 **double** 分别用 **IEEE754** 单精度和双精度浮点数格式表示），已知 **i=785**，**f=1.5678e3**，**d=1.5e100**。若在 **32** 位机器中执行下列关系表达式，则结果为“真”的是 。

Ⅰ．**i==(int)(float)i** Ⅱ．**f==(float)(int)f**

Ⅲ．**f==(float)(double)f** Ⅳ．**(d+f)**-**d==f**

**A**．仅Ⅰ和Ⅱ **B**．仅Ⅰ和Ⅲ **C**．仅Ⅱ和Ⅲ **D**．仅Ⅲ和Ⅳ

**15**．假定用若干个 **2K×4** 位的芯片组成一个 **8K×8** 位的存储器，则地址 **0B1FH** 所在芯片的最小地址是 。

**A**．**0000H B**．**0600H C**．**0700H D**．**0800H**

**16**．下列有关 **RAM** 和 **ROM** 的叙述中，正确的是 。

Ⅰ．**RAM** 是易失性存储器，**ROM** 是非易失性存储器

Ⅱ．**RAM** 和 **ROM** 都采用随机存取方式进行信息访问

Ⅲ．**RAM** 和 **ROM** 都可用作 **Cache**

Ⅳ．**RAM** 和 **ROM** 都需要进行刷新

**A**．仅Ⅰ和Ⅱ **B**．仅Ⅱ和Ⅲ

**C**．仅Ⅰ、Ⅱ和Ⅳ **D**．仅Ⅱ、Ⅲ和Ⅳ

**17**．下列命中组合情况中，一次访存过程中不．可能发生的是 。

**A**．**TLB** 未命中，**Cache** 未命中，**Page** 未命中

**B**．**TLB** 未命中，**Cache** 命中，**Page** 命中

**C**．**TLB** 命中，**Cache** 未命中，**Page** 命中

**D**．**TLB** 命中，**Cache** 命中，**Page** 未命中

**18**．下列寄存器中，汇编语言程序员可见的是 。

**A**．存储器地址寄存器（**MAR**） **B**．程序计数器（**PC**）

**C**．存储器数据寄存器（**MDR**） **D**．指令寄存器（**IR**）

**19**．下列选项中，不．会引起指令流水线阻塞的是 。

**A**．数据旁路（转发） **B**．数据相关

**C**．条件转移 **D**．资源冲突

**20**．下列选项中的英文缩写均为总线标准的是 。

**A**．**PCI**、**CRT**、**USB**、**EISA**

**B**．**ISA**、**CPI**、**VESA**、**EISA**

**C**．**ISA**、**SCSI**、**RAM**、**MIPS**

**D**．**ISA**、**EISA**、**PCI**、**PCI-Express**

**21**．单级中断系统中，中断服务程序内的执行顺序是 。

Ⅰ．保护现场 Ⅱ．开中断 Ⅲ．关中断 Ⅳ．保存断点

Ⅴ．中断事件处理 Ⅵ．恢复现场 Ⅶ．中断返回

**A**．Ⅰ**->**Ⅴ**->**Ⅵ**->**Ⅱ**->**Ⅶ **B**．Ⅲ**->**Ⅰ**->**Ⅴ**->**Ⅶ

**C**．Ⅲ**->**Ⅳ**->**Ⅴ**->**Ⅵ**->**Ⅶ **D**．Ⅳ**->**Ⅰ**->**Ⅴ**->**Ⅵ**->**Ⅶ

**22**．假定一台计算机的显示存储器用 **DRAM** 芯片实现，若要求显示分辨率为 **1600×1200**，颜色深度为 **24** 位，帧频为 **85Hz**，显存总带宽的 **50%**用来刷新屏幕，则需要的显存总带宽至少约为 。

**A**．**245Mbit/s B**．**979Mbit/s**

**C**．**1 958Mbit/s D**．**7 834Mbit/s**

**23**．下列选项中，操作系统提供给应用程序的接口是 。

**A**．系统调用 **B**．中断

**C**．库函数 **D**．原语

**24**．下列选项中，导致创建新进程的操作是 。

Ⅰ．用户登录成功 Ⅱ．设备分配 Ⅲ．启动程序执行

**A**．仅Ⅰ和Ⅱ **B**．仅Ⅱ和Ⅲ **C**．仅Ⅰ和Ⅲ **D**．Ⅰ、Ⅱ和Ⅲ

**25**．设与某资源关联的信号量初值为 **3**，当前值为 **1**。若 **M** 表示该资源的可用个数， **N** 表示等待该资源的进程数，则 **M**、**N** 分别是 。

**A**．**0**、**1 B**．**1**、**0 C**．**1**、**2 D**．**2**、**0**

**26**．下列选项中，降低进程优先级的合理时机是 。

**A**．进程的时间片用完

**B**．进程刚完成 **I/O**，进入就绪列队

**C**．进程长期处于就绪列队中

**D**．进程从就绪状态转为运行状态

**27**．进程 **P0** 和 **P1** 的共享变量定义及其初值为：

**boolean flag[2]**； **int turn=0**；

**flag[0]=FALSE**；**flag[1]=FALSE**；

若进程 **P0** 和 **P1** 访问临界资源的类 **C** 伪代码实现如下：

void P0() //进程 P0

{

while(TRUE)

{

flag[0]=TRUE; turn=1; while(flag[1]&&(turn==1))

;

临 界 区 ; flag[0]=FALSE;

}

}

void P1() //进程 P1

{

while(TRUE)

{

flag[1]=TRUE; turn=0; while(flag[0]&&(turn==0))

;

临 界 区 ; flag[1]=FALSE;

}

}

则并发执行进程 **P0** 和 **P1** 时产生的情形是 。

**A**．不能保证进程互斥进入临界区，会出现“饥饿”现象

**B**．不能保证进程互斥进入临界区，不会出现“饥饿”现象

**C**．能保证进程互斥进入临界区，会出现“饥饿”现象

**D**．能保证进程互斥进入临界区，不会出现“饥饿”现象

**28**．某基于动态分区存储管理的计算机，其主存容量为 **55MB**（初始为空闲），采用最佳适配（**Best**

**Fit**）算法，分配和释放的顺序为：分配 **15MB**，分配 **30MB**，释放 **15MB**，分配 **8MB**，分配 **6MB**，此时主存中最大空闲分区的大小是 。

**A**．**7MB B**．**9MB C**．**10MB D**．**15MB**

**29**．某计算机采用二级页表的分页存储管理方式，按字节编址，页大小为 **210B**，页表项大小为 **2B**， 逻辑地址结构为：

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| 页目录号 | 页号 | 页内偏移量 |

逻辑地址空间大小为 **216** 页，则表示整个逻辑地址空间的页目录表中包含表项的个数至．少．是 。**A**．**64 B**．**128 C**．**256 D**．**512**

**30**．设文件索引节点中有 **7** 个地址项，其中 **4** 个地址项是直接地址索引，**2** 个地址项是一级间接地

址索引，**1** 个地址项是二级间接地址索引，每个地址项大小为 **4B**。若磁盘索引块和磁盘数据块大小均为

**256B**，则可表示的单个文件最大长度是 。

**A**．**33KB B**．**519KB C**．**1 057KB D**．**16 513KB**

**31**．设置当前工作目录的主要目的是 。

**A**．节省外存空间 **B**．节省内存空间

**C**．加快文件的检索速度 **D**．加快文件的读**/**写速度

**32**．本地用户通过键盘登录系统时，首先获得键盘输入信息的程序是 。

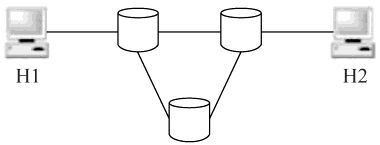
**A**．命令解释程序 **B**．中断处理程序

**C**．系统调用服务程序 **D**．用户登录程序

**33**．下列选项中，不．属于网络体系结构所描述的内容是 。

**A**．网络的层次 **B**．每层使用的协议

**C**．协议的内部实现细节 **D**．每层必须完成的功能

**34**．在图 **B-3** 所示的采用“存储**-**转发”方式的分组交换网络中，所有链路的数据传输速率为 **100Mbit/s**，分组大小为 **1000B**， 其中分组头大小为 **20B**。若主机 **H1** 向主机 **H2** 发送一个大小为**980 000B** 的文件，则在不考虑分组拆装时间和传播延迟的情况下，

从 **H1** 发送开始到 **H2** 接收完为止，需要的时间至．少．是 。

图 **B-3**

**A**．**80ms B**．**80.08ms**

**C**．**80.16ms D**．**80.24ms**

**35**．某自治系统内采用 **RIP** 协议，若该自治系统内的路由器 **R1** 收到其邻居路由器 **R2** 的距离矢量， 距离矢量中包含信息**<net1, 16>**，则能得出的结论是 。

**A**．**R2** 可以经过 **R1** 到达 **net1**，跳数为 **17**

**B**．**R2** 可以到达 **net1**，跳数为 **16**

**C**．**R1** 可以经过 **R2** 到达 **net1**，跳数为 **17**

**D**．**R1** 不能经过 **R2** 到达 **net1**

**36**．若路由器 **R** 因为拥塞丢弃 **IP** 分组，则此时 **R** 可向发出该 **IP** 分组的源主机发送的 **ICMP** 报文类型是 。

**A**．路由重定向 **B**．目的不可达

**C**．源点抑制 **D**．超时

**37**．某网络的 **IP** 地址空间为 **192.168.5.0/24**，采用定长子网划分，子网掩码为 **255.255.255.248**，则该网络中的最大子网个数、每个子网内的最大可分配地址个数分别是 。

**A**．**32**，**8 B**．**32**，**6**

**C**．**8**，**32 D**．**8**，**30**

**38**．下列网络设备中，能够抑制广播风暴的是 。

Ⅰ．中继器 Ⅱ．集线器 Ⅲ．网桥 Ⅳ．路由器

**A**．仅Ⅰ和Ⅱ **B**．仅Ⅲ **C**．仅Ⅲ和Ⅳ **D**．仅Ⅳ

**39**．主机甲和主机乙之间已建立了一个 **TCP** 连接，**TCP** 最大段长度为 **1 000B**。若主机甲的当前拥塞窗口为 **4 000B**，在主机甲向主机乙连续发送两个最大段后，成功收到主机乙发送的第一个段的确认段， 确认段中通告的接收窗口大小为 **2 000B**，则此时主机甲还可以向主机乙发送的最大字节数是 。

**A**．**1 000 B**．**2 000**

**C**．**3 000 D**．**4 000**

**40**．如果本地域名服务器无缓存，当采用递归方法解析另一网络某主机域名时，用户主机、本地域 名服务器发送的域名请求消息数分别为 。

**A**．一条、一条 **B**．一条、多条

**C**．多条、一条 **D**．多条、多条

二、综合应用题：第 **41～47** 题，共 **70** 分。

**41**．（**10** 分）将关键字序列（ **7**、**8**、**30**、**11**、**18**、**9**、**14**）散列存储到散列表中。散列表的存储空间是一个下标从 **0** 开始的一维数组，散列函数为 **H(key)=(key×3) MOD 7**，处理冲突采用线性探测再散列法， 要求装填（载）因子为 **0.7**。

**1**）请画出所构造的散列表。

**2**）分别计算等概率情况下查找成功和查找不成功的平均查找长度。

**42**．（**13** 分）设将 **n**（**n>1**）个整数存放到一维数组 **R** 中。试设计一个在时间和空间两方面都尽可能高效的算法。将 **R** 中保存的序列循环左移 **p**（**0<p<n**）个位置，即将 **R** 中的数据由（**X0, X1,**  **, Xn**-**1**） 变换为（**Xp, Xp+1,**  **, Xn**-**1, X0, X1,**  **, Xp**-**1**）。要求：

**1**）给出算法的基本设计思想。

**2**）根据设计思想，采用 **C** 或 **C++**或 **Java** 语言描述算法，关键之处给出注释。

**3**）说明你所设计算法的时间复杂度和空间复杂度。

**43**．（**11** 分）某计算机字长为 **16** 位，主存地址空间大小为 **128KB**，按字编址。采用单字长指令格式，指令各字段定义如图 **B-4** 所示。

转移指令采用相对寻址方式，相对偏移量用补码表示，寻址方式定义见表 **B-1**。

**15 12 11 6 5 0**

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| **OP** | **Ms** | **Rs** | **Md** | **Rd** |

源操作数 目的操作数

图 **B-4**

表 **B-1**

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| **Ms/Md** | 寻址方式 | 助记符 | 含义 |
| **000B** | 寄存器直接 | **Rn** | 操作数**=(Rn)** |
| **001B** | 寄存器间接 | **(Rn)** | 操作数**=((Rn))** |
| **010B** | 寄存器间接、自增 | **(Rn)+** | 操作数**=((Rn))**，**(Rn)+1**→**Rn** |
| **011B** | 相对 | **D(Rn)** | 转移目标地址**=(PC)+(Rn)** |

注：（**X**）表示存储器地址 **X** 或寄存器 **X** 的内容。

请回答下列问题：

**1** ） 该指令系统最多可有多少条指令？ 该计算机最多有多少个通用寄存器？ 存储器地址寄存器

（**MAR**）和存储器数据寄存器（**MDR**）至少各需要多少位？

**2**）转移指令的目标地址范围是多少？

**3**）若操作码 **0010B** 表示加法操作（助记符为 **add**），寄存器 **R4** 和 **R5** 的编号分别为 **100B** 和 **101B**，

**R4** 的内容为 **1234H**，**R5** 的内容为 **5678H**，地址 **1234H** 中的内容为 **5678H**，地址 **5678H** 中的内容为 **1234H**，则汇编语言为“**add(R4), (R5)+**”（逗号前为源操作数，逗号后为目的操作数）对应的机器码是什么（用十六进制表示）？该指令执行后，哪些寄存器和存储单元中的内容会改变？改变后的内容是什么？

**44**．（**12** 分）某计算机的主存地址空间大小为 **256MB**，按字节编址。指令 **Cache** 和数据 **Cache** 分离，均有 **8** 个 **Cache** 行，每个 **Cache** 行大小为 **64B**，数据 **Cache** 采用直接映射方式。现有两个功能相同的程序 **A** 和 **B**，其伪代码如下：

程序 A：

int a[256][256]



int sum\_array1()

{

int i,j,sum=0; for(i=0;i<256;i++)

for(j=0;j<256;j++) sum+=a[i][j];

return sum;

}

程序 B：

int a[256][256]



int sum\_array2()

{

int i,j,sum=0; for(j=0;j<256;j++)

for(i=0;i<256;i++) sum+=a[i][j];

return sum;

}

假定 **int** 类型数据用 **32** 位补码表示，程序编译时 **i**、**j**、**sum** 均分配在寄存器中，数组 **a** 按行优先方式存放，其首地址为 **320**（十进制数）。请回答下列问题，要求说明理由或给出计算过程。

**1**）若不考虑用于 **Cache** 一致性维护和替换算法的控制位，则数据 **Cache** 的总容量为多少？

**2**）数组元素 **a[0][31]**和 **a[1][1]**各自所在的主存块对应的 **Cache** 行号分别是多少（**Cache** 行号从 **0** 开始）？

**3**）程序 **A** 和 **B** 的数据访问命中率各是多少？哪个程序的执行时间更短？

**45**．（**7** 分）假设计算机系统采用 **CSCAN**（循环扫描）磁盘调度策略，使用 **2KB** 的内存空间记录

**16 384** 个磁盘块的空闲状态。

**1**）请说明在上述条件下如何进行磁盘块空闲状态的管理。

**2**）设某单面磁盘旋转速度为 **6000r/min**，每个磁道有 **100** 个扇区，相邻磁道间的平均移动时间为 **1ms**。

若在某时刻，磁头位于 **100** 号磁道处，并沿着磁道号增大的方向移动（如图 **B-5** 所示），磁道号请求队列为 **50**，**90**，**30**，**120**，对请求队列中的每个磁道需读取 **1** 个随机分布的扇区，则读完这 **4** 个扇区点共需要多少时间？要求给出计算过程。

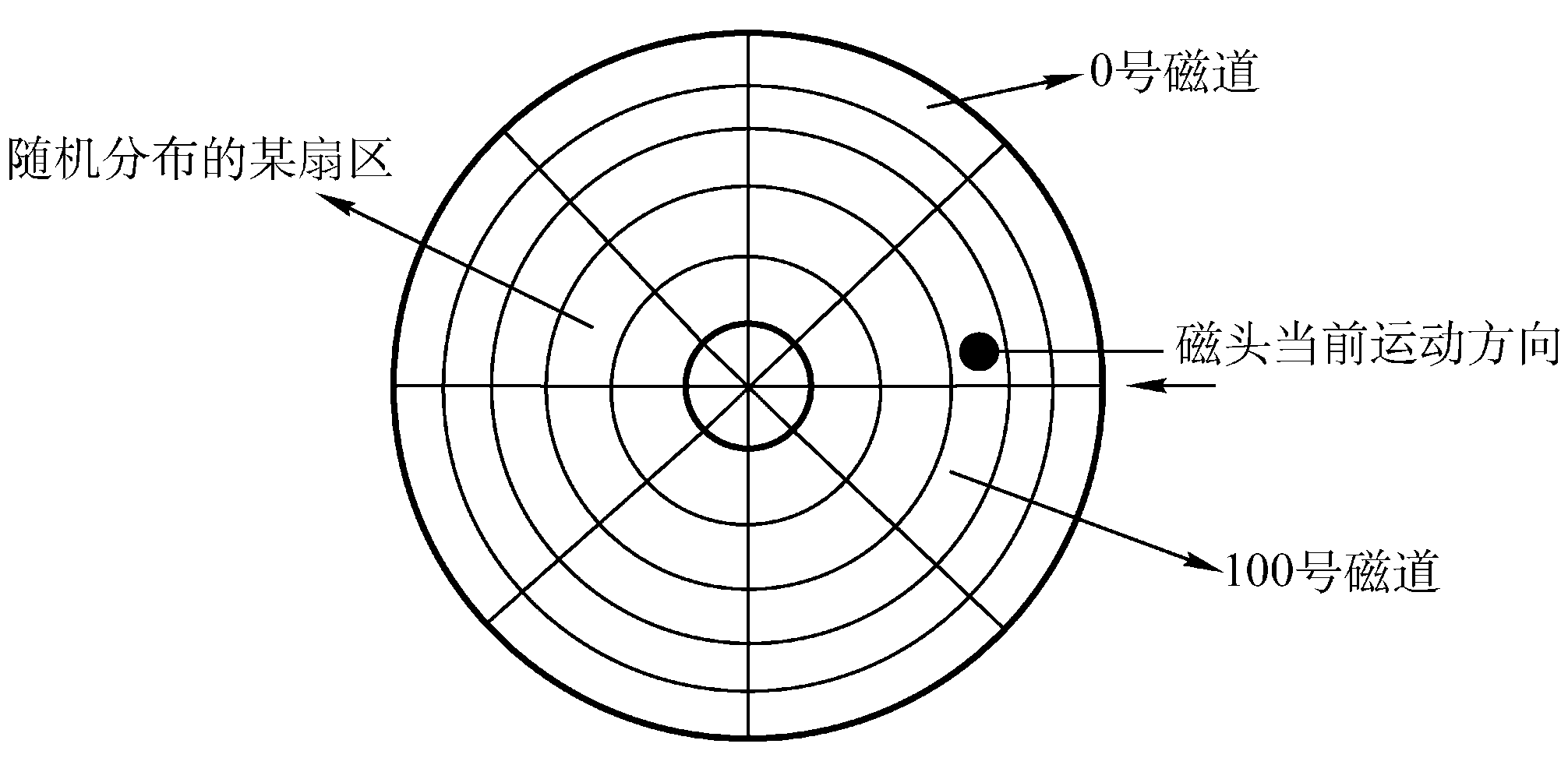
**3**）如果将磁盘替换为随机访问的 **Flash** 半导体存储器（如 **U** 盘、**SSD** 等），是否有比 **CSCAN** 更高效的磁盘调度策略？若有，给出磁盘调度策略的名称并说明理由；若无，说明理由。

图 **B-5**

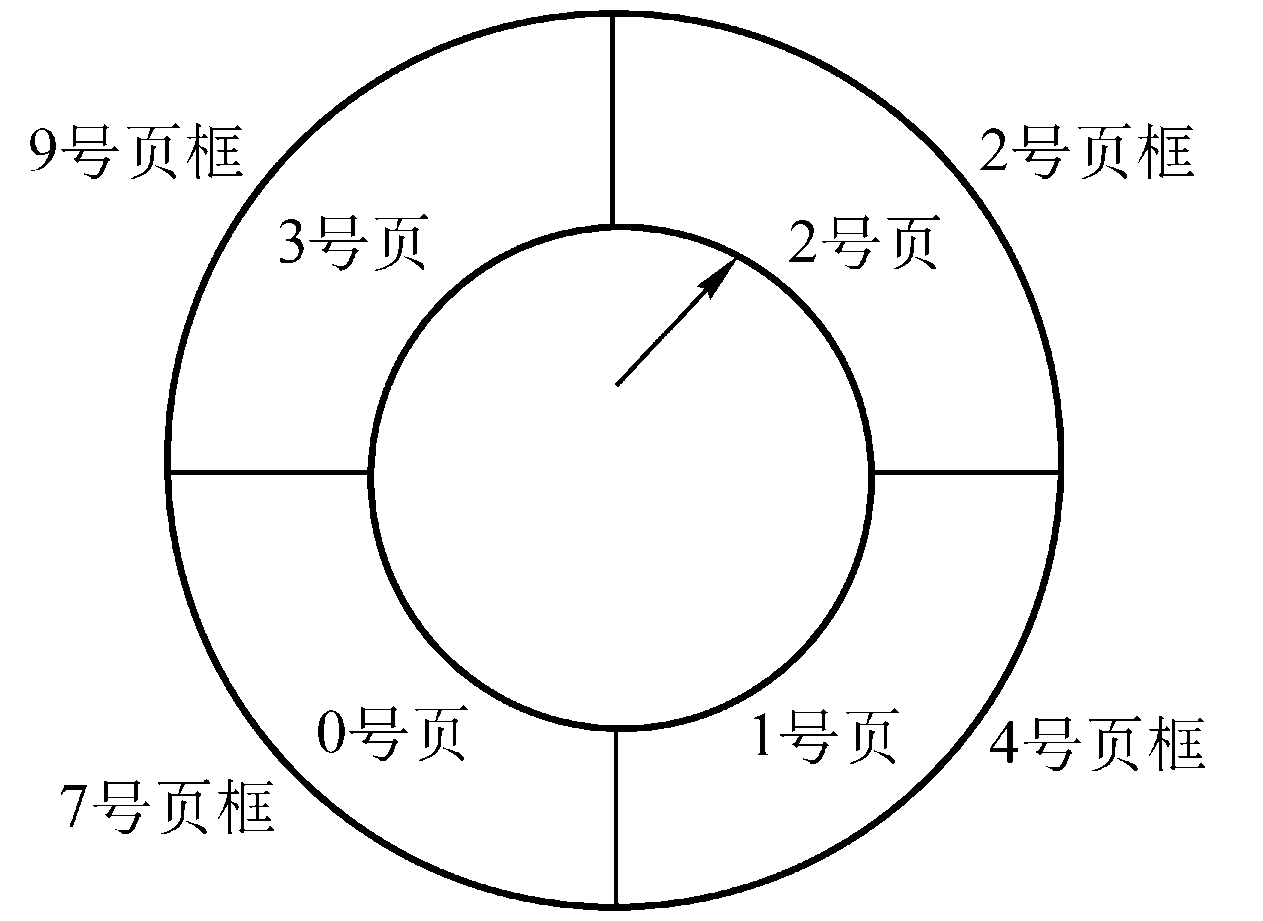
**46**．（**8** 分）设某计算机的逻辑地址空间和物理地址空间均为 **64KB**，按字节编址。若某进程最多需要 **6** 页（**Page**）数据存储空间，页的大小为 **1KB**，操作系统采用固定分配局部置换策略为此进程分配 **4** 个页框（**Page Frame**）。在时刻 **260** 前的该进程访问情况见表 **B-2**（访问位即使用位）。

表 **B-2**

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| 页号 | 页框号 | 装入时刻 | 访问位 |
| **0** | **7** | **130** | **1** |
| **1** | **4** | **230** | **1** |
| **2** | **2** | **200** | **1** |
| **3** | **9** | **160** | **1** |

当该进程执行到时刻 **260** 时，要访问逻辑地址为 **17CAH** 的数据。请回答下列问题：

**1**）该逻辑地址对应的页号是多少？

**2**）若采用先进先出（**FIFO**） 置换算法，该逻辑地址对应的物理地址是多少**?**要求给出计算过程。

**3**）若采用时钟（**CLOCK**） 置换算法，该逻辑地址对应的物理地址是多少？要求给出计算过程（设搜索下一页的指 针沿顺时针方向移动，且当前指向 **2** 号页框，示意图如图 **B-6** 所示）。

**47**．（**9** 分）某局域网采用 **CSMA/CD** 协议实现介质访问控制，数据传输速率为 **10Mbit/s**，主机甲和主机乙之间的距离为 **2km**，信号传播速度为 **200 000km/s**。请回答下列问题，

要求说明理由或写出计算过程。

图 **B-6** 页框示意图

（**1**）若主机甲和主机乙发送数据时发生冲突，则从开始发送数据时刻起，到两台主机均检测到冲突 时刻止，最短需经过多长时间？最长需经过多长时间（假设主机甲和主机乙发送数据过程中，其他主机 不发送数据）？

（**2**）若网络不存在任何冲突与差错，主机甲总是以标准的最长以太网数据帧（**1 518B**）向主机乙发送数据，主机乙每成功收到一个数据帧后立即向主机甲发送一个 **64B** 的确认帧，主机甲收到确认帧后方可发送下一个数据帧。此时主机甲的有效数据传输速率是多少（不考虑以太网的前导码）？

### 2011 年全国硕士研究生入学统一考试计算机科学与技术学科联考

**计算机学科专业基础综合试题**

一、单项选择题：**1～40** 小题，每小题 **2** 分，共 **80** 分。下列每小题给出的四个选项中，只有一项符合题目要求。（请在答题卡上将所选项的字母涂黑。）

**1**．设 **n** 是描述问题规模的非负整数，下面程序片段的时间复杂度是 。

x=2； while(x<n/2)

x=2\*x；

**A**．**O(log2n) B**．**O(n) C**．**O(nlog2n) D**．**O(n2)**

**2**．元素 **a**，**b**，**c**，**d**，**e** 依次进入初始为空的栈中，若元素进栈后可停留、可出栈，直到所有元素都出栈，则在所有可能的出栈序列中，以元素 **d** 开头的序列个数是 。

**A**．**3 B**．**4 C**．**5 D**．**6**

**3**．已知循环队列存储在一维数组 **A[0...n**-**1]**中，且队列非空时 **front** 和 **rear** 分别指向队头元素和队尾元素。若初始时队列为空，且要求第 **1** 个进入队列的元素存储在 **A[0]**处，则初始时 **front** 和 **rear** 的值分别是 。

**A**．**0**，**0 B**．**0**，**n**-**1 C**．**n**-**1**，**0 D**．**n**-**1**，**n**-**1**

**4**．若一棵完全二叉树有 **768** 个结点，则该二叉树中叶结点的个数是

**A**．**257 B**．**258 C**．**384 D**．**385**

**5**．若一棵二叉树的前序遍历序列和后序遍历序列分别为 **1**，**2**，**3**，**4** 和 **4**，**3**，**2**，**1**，则该二叉树的中序遍历序列不会是 。

**A**．**1**，**2**，**3**，**4 B**．**2**，**3**，**4**，**1 C**．**3**，**2**，**4**，**1 D**．**4**，**3**，**2**，**1**

**6**．已知一棵有 **2011** 个结点的树，其叶结点个数为 **116**，该树对应的二叉树中无右孩子的结点个数是 。

**A**．**115 B**．**116 C**．**1895 D**．**1896**

**7**．对于下列关键字序列，不可能构成某二叉排序树中一条查找路径的序列是 。**A**．**95**，**22**，**91**，**24**，**94**，**71 B**．**92**，**20**，**91**，**34**，**88**，**35 C**．**21**，**89**，**77**，**29**，**36**，**38 D**．**12**，**25**，**71**，**68**，**33**，**34**

**8**．下列关于图的叙述中，正确的是 。

Ⅰ．回路是简单路径

Ⅱ．存储稀疏图，用邻接矩阵比邻接表更省空间

Ⅲ．若有向图中存在拓扑序列，则该图不存在回路

**A**．仅Ⅱ **B**．仅Ⅰ、Ⅱ **C**．仅Ⅲ **D**．仅Ⅰ、Ⅲ

**9**．为提高散列（**Hash**）表的查找效率，可以采取的正确措施是 。

Ⅰ．增大装填（载）因子

Ⅱ．设计冲突（碰撞）少的散列函数

Ⅲ．处理冲突（碰撞）时避免产生聚集（堆积）现象

**A**．仅Ⅰ **B**．仅Ⅱ **C**．仅Ⅰ、Ⅱ **D**．仅Ⅱ、Ⅲ

**10**．为实现快速排序算法，待排序序列宜采用的存储方式是 。

**A**．顺序存储 **B**．散列存储 **C**．链式存储 **D**．索引存储

**11**．已知序列 **25**，**13**，**10**，**12**，**9** 是大根堆，在序列尾部插入新元素 **18**，将其再调整为大根堆，调整过程中元素之间进行的比较次数是 。

**A**．**1 B**．**2 C**．**4 D**．**5**

**12**．下列选项中，描述浮点数操作速度指标的是 。

**A**．**MIPS B**．**CPI C**．**IPC D**．**MFLOPS**

**13**．**float** 型数据通常用 **IEEE 754** 单精度浮点数格式表示。若编译器将 **float** 型变量 **x** 分配到一个 **32**

位浮点寄存器 **FR1** 中，且 **x=**-**8.25**，则 **FR1** 的内容是 。

**A**．**C104 0000H B**．**C242 0000H C**．**C184 0000H D**．**C1C2 0000H**

**14**．下列各类存储器中，不采用随机存取方式的是 。

**A**．**EPROM B**．**CDROM C**．**DRAM D**．**SRAM**

**15**．某计算机存储器按字节编址，主存地址空间大小为 **64MB**，现用 **4MB×8** 位的 **RAM** 芯片组成 **32MB**

的主存储器，则存储器地址寄存器 **MAR** 的位数至少是 。

**A**．**22** 位 **B**．**23** 位 **C**．**25** 位 **D**．**26** 位

**16**．偏移寻址通过将某个寄存器内容与一个形式地址相加而生成有效地址。下列寻址方式中， 不．属于偏移寻址方式的是 。

**A**．间接寻址 **B**．基址寻址 **C**．相对寻址 **D**．变址寻址

**17**．某机器有一个标志寄存器，其中有进位**/**借位标志 **CF**、零标志 **ZF**、符号标志 **SF** 和溢出标志 **OF**， 条件转移指令 **bgt**（无符号整数比较大于时转移）的转移条件是 。

**A**． **CF**  **OF**  **1**

**B**． **SF**  **ZF**  **1**

**C**． **CF****ZF**  **1**

**D**． **CF****SF**  **1**

**18**．下列给出的指令系统特点中，有利于实现指令流水线的是 。

Ⅰ．指令格式规整且长度一致 Ⅱ．指令和数据按边界对齐存放

Ⅲ．只有 **Load/Store** 指令才能对操作数进行存储访问

**A**．仅Ⅰ、Ⅱ **B**．仅Ⅱ、Ⅲ **C**．仅Ⅰ、Ⅲ **D**．Ⅰ、Ⅱ、Ⅲ

**19**．假定不采用 **Cache** 和指令预取技术，且机器处于“开中断”状态，则在下列有关指令执行的叙述中，错．误．的是 。

**A**．每个指令周期中 **CPU** 都至少访问内存一次

**B**．每个指令周期一定大于或等于一个 **CPU** 时钟周期

**C**．空操作指令的指令周期中任何寄存器的内容都不会被改变

**D**．当前程序在每条指令执行结束时都可能被外部中断打断

**20**．在系统总线的数据线上，不．可能传输的是 。

**A**．指令 **B**．操作数

**C**．握手（应答）信号 **D**．中断类型号

**21**．某计算机有五级中断 **L4**～**L0**，中断屏蔽字为 **M4M3M2M1M0**，**Mi=1**（**0**≤**i**≤**4**）表示对 **Li** 级中断进行屏蔽。若中断响应优先级从高到低的顺序是 **L4**→**L0**→**L2**→**L1**→**L3**，则 **L1** 的中断处理程序中设置的中断屏蔽字是 。

**A**．**11110 B**．**01101 C**．**00011 D**．**01010**

**22**．某计算机处理器主频为 **50MHz**，采用定时查询方式控制设备 **A** 的 **I/O**，查询程序运行一次所用的时钟周期数至少为 **500**。在设备 **A** 工作期间，为保证数据不丢失，每秒需对其查询至少 **200** 次，则 **CPU** 用于设备 **A** 的 **I/O** 的时间占整个 **CPU** 时间的百分比至少是 。

**A**．**0.02% B**．**0.05% C**．**0.20% D**．**0.50%**

**23**．下列选项中，满足短任务优先且不会发生饥饿现象的调度算法是 。

**A**．先来先服务 **B**．高响应比优先

**C**．时间片轮转 **D**．非抢占式短任务优先

**24**．下列选项中，在用户态执行的是 。

**A**．命令解释程序 **B**．缺页处理程序

**C**．进程调度程序 **D**．时钟中断处理程序

**25**．在支持多线程的系统中，进程 **P** 创建的若干个线程不能共享的是 。

**A**．进程 **P** 的代码段 **B**．进程 **P** 中打开的文件

**C**．进程 **P** 的全局变量 **D**．进程 **P** 中某线程的栈指针

**26**．用户程序发出磁盘 **I/O** 请求后，系统的正确处理流程是 。

**A**．用户程序→系统调用处理程序→中断处理程序→设备驱动程序

**B**．用户程序→系统调用处理程序→设备驱动程序→中断处理程序

**C**．用户程序→设备驱动程序→系统调用处理程序→中断处理程序

**D**．用户程序→设备驱动程序→中断处理程序→系统调用处理程序

**27**．某时刻进程的资源使用情况如下表所示。

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 进程 | 已分配资源 | | | 尚需分配 | | | 可用资源 | | |
| **R1** | **R2** | **R3** | **R1** | **R2** | **R3** | **R1** | **R2** | **R3** |
| **P1** | **2** | **0** | **0** | **0** | **0** | **1** | **0** | **2** | **1** |
| **P2** | **1** | **2** | **0** | **1** | **3** | **2** |
| **P3** | **0** | **1** | **1** | **1** | **3** | **1** |
| **P4** | **0** | **0** | **1** | **2** | **0** | **0** |

此时的安全序列是 。

**A**．**P1**，**P2**，**P3**，**P4 B**．**P1**，**P3**，**P2**，**P4**

**C**．**P1**，**P4**，**P3**，**P2 D**．不存在的

**28**．在缺页处理过程中，操作系统执行的操作可能是 。

Ⅰ．修改页表 Ⅱ．磁盘 **I/O** Ⅲ．分配页框

**A**．仅Ⅰ、Ⅱ **B**．仅Ⅱ **C**．仅Ⅲ **D**．Ⅰ、Ⅱ和Ⅲ

**29**．当系统发生抖动（**thrashing**）时，可以采取的有效措施是 。

Ⅰ．撤销部分进程 Ⅱ．增加磁盘交换区的容量

Ⅲ．提高用户进程的优先级

**A**．仅Ⅰ **B**．仅Ⅱ **C**．仅Ⅲ **D**．仅Ⅰ、Ⅱ

**30**．在虚拟内存管理中，地址变换机构将逻辑地址变换为物理地址，形成该逻辑地址的阶段是 。

**A**．编辑 **B**．编译 **C**．链接 **D**．装载

**31**．某文件占 **10** 个磁盘块，现要把该文件磁盘块逐个读入主存缓冲区，并送用户区进行分析，假设一个缓冲区与一个磁盘块大小相同， 把一个磁盘块读入缓冲区的时间为 **100****s**，将缓冲区的数据传送到用户区的时间是 **50****s**，**CPU** 对一块数据进行分析的时间为 **50****s**。在单缓冲区和双缓冲区结构下，读入并分析完该文件的时间分别是 。

**A**．**1500****s**、**1000****s B**．**1550****s**、**1100****s**

**C**．**1550****s**、**1550****s D**．**2000****s**、**2000****s**

**32**．有两个并发执行的进程 **P1** 和 **P2**，共享初值为 **1** 的变量 **x**。**P1** 对 **x** 加 **1**，**P2** 对 **x** 减 **1**。加 **1** 和减 **1** 操作的指令序列分别如下所示。

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| //加 1 操作 |  | //减 1 操作 |
| load R1,x inc R1 | //取 x 到寄存器 R1 中 | load R2，x  dec R2 |
| store x,R1 | //将 R1 的内容存入 x | store x,R2 |

两个操作完成后， **x** 的值 。

**A**．可能为-**1** 或 **3 B**．只能为 **1**

**C**．可能为 **0**、**1** 或 **2 D**．可能为-**1**、**0**、**1** 或 **2**

**33**．**TCP/IP** 参考模型的网络层提供的是 。

**A**．无连接不可靠的数据报服务 **B**．无连接可靠的数据报服务

**C**．有连接不可靠的虚电路服务 **D**．有连接可靠的虚电路服务

**34**．若某通信链路的数据传输速率为 **2400bit/s**，采用 **4** 相位调制，则该链路的波特率是 。

**A**．**600** 波特 **B**．**1200** 波特 **C**．**4800** 波特 **D**．**9600** 波特

**35**．数据链路层采用选择重传协议（**SR**）传输数据，发送方已发送了 **0**～**3** 号数据帧，现已收到 **1**

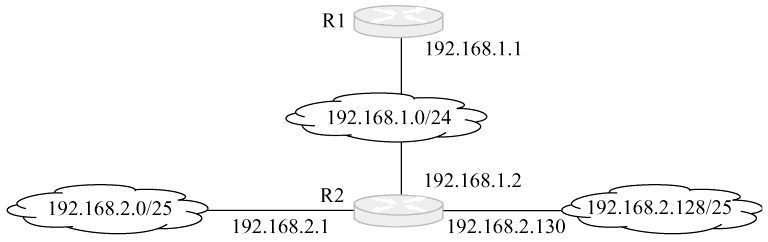
号帧的确认，而 **0**、**2** 号帧依次超时，则此时需要重传的帧数是 。

**A**．**1 B**．**2 C**．**3 D**．**4**

**36**．下列选项中，对正确接收到的数据帧进行确认的 **MAC** 协议是 。

**A**．**CSMA B**．**CDMA C**．**CSMA/CD D**．**CSMA/CA**

**37**．某网络拓扑如下图所示，路由器 **R1** 只有到达子网 **192.168.1.0/24** 的路由。为使 **R1** 可以将 **IP** 分组正确地路由到图中所有的子网， 则在 **R1** 中需要增加的一条路由（ 目的网络，子网掩码， 下一跳） 是 。



|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| **A**．**192.168.2.0** | **255.255.255.128** | **192.168.1.1** |
| **B**．**192.168.2.0** | **255.255.255.0** | **192.168.1.1** |
| **C**．**192.168.2.0** | **255.255.255.128** | **192.168.1.2** |
| **D**．**192.168.2.0** | **255.255.255.0** | **192.168.1.2** |

**38**．在子网 **192.168.4.0/30** 中，能接收目的地址为 **192.168.4.3** 的 **IP** 分组的最大主机数是 。

**A**．**0 B**．**1 C**．**2 D**．**4**

**39**．主机甲向主机乙发送一个（**SYN=1**，**seq=11220**）的 **TCP** 段，期望与主机乙建立 **TCP** 连接，若主机乙接受该连接请求，则主机乙向主机甲发送的正确的 **TCP** 段可能是 。

**A**．（**SYN=0**，**ACK=0**，**seq=11221**，**ack=11221**） **B**．（**SYN=1**，**ACK=1**，**seq=11220**，**ack=11220**） **C**．（**SYN=1**，**ACK=1**，**seq=11221**，**ack=11221**） **D**．（**SYN=0**，**ACK=0**，**seq=11220**，**ack=11220**）

**40**．主机甲与主机乙之间已建立一个 **TCP** 连接，主机甲向主机乙发送了 **3** 个连续的 **TCP** 段，分别包含 **300B**、**400B** 和 **500B** 的有效载荷，第 **3** 个段的序号为 **900**。若主机乙仅正确接收到第 **1** 和第 **3** 个段， 则主机乙发送给主机甲的确认序号是 。

**A**．**300 B**．**500 C**．**1200 D**．**1400**

二、综合应用题：**41～47** 小题，共 **70** 分。请将答案写在答题纸指定位置上。

**41**．（**8** 分）已知有 **6** 个顶点（顶点编号为 **0**～**5**）的有向带权图 **G**，其邻接矩阵 ***A*** 为上三角矩阵，按行为主序（行优先）保存在如下的一维数组中。

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| **4** | **6** | ∞ | ∞ | ∞ | **5** | ∞ | ∞ | ∞ | **4** | **3** | ∞ | ∞ | **3** | **3** |

要求：

（**1**）写出图 **G** 的邻接矩阵 ***A***。

（**2**）画出有向带权图 **G**。

（**3**）求图 **G** 的关键路径，并计算该关键路径的长度。

**42**．（**15** 分）一个长度为 **L**（**L**≥**1**）的升序序列 **S**，处在第 **L/2** 个位置的数称为 **S** 的中位数。例如，若序列 **S1=**（**11**，**13**，**15**，**17**，**19**），则 **S1** 的中位数是 **15**，两个序列的中位数是含它们所有元素的升序序列的中位数。例如，若 **S2=**（**2**，**4**，**6**，**8**，**20**），则 **S1** 和 **S2** 的中位数是 **11**。现在有两个等长升序序列 **A** 和 **B**，试设计一个在时间和空间两方面都尽可能高效的算法，找出两个序列 **A** 和 **B** 的中位数。要求：

（**1**）给出算法的基本设计思想。

（**2**）根据设计思想，采用 **C** 或 **C++**或 **JAVA** 语言描述算法，关键之处给出注释。

（**3**）说明你所设计算法的时间复杂度和空间复杂度。

**43**．（**11** 分）假定在一个 **8** 位字长的计算机中运行如下 **C** 程序段：

unsigned int x=134; unsigned int y=246; int m=x;

int n=y;

unsigned int z1=x-y; unsigned int z2=x+y; int k1=m-n;

int k2=m+n;

若编译器编译时将 **8** 个 **8** 位寄存器 **R1**～**R8** 分别分配给变量 **x**、**y**、**m**、**n**、**z1**、**z2**、**k1** 和 **k2**。请回答下列问题。（提示：带符号整数用补码表示。）

（**1**）执行上述程序段后，寄存器 **R1**、**R5** 和 **R6** 的内容分别是什么（用十六进制表示）？

（**2**）执行上述程序段后，变量 **m** 和 **k1** 的值分别是多少（用十进制表示）？

（**3**）上述程序段涉及带符号整数加**/**减、无符号整数加**/**减运算，这四种运算能否利用同一个加法器 辅助电路实现？简述理由。

（**4**）计算机内部如何判断带符号整数加**/**减运算的结果是否发生溢出？上述程序段中，哪些带符号整 数运算语句的执行结果会发生溢出？

**44**．（**12** 分）某计算机存储器按字节编址，虚拟（逻辑）地址空间大小为 **16MB**，主存（物理）地址空间大小为 **1MB**，页面大小为 **4KB**；**Cache** 采用直接映射方式，共 **8** 行；主存与 **Cache** 之间交换的块大小为 **32B**。系统运行到某一时刻时，页表的部分内容和 **Cache** 的部分内容分别如题 **44-a** 图、题 **44-b** 图所示，图中页框号及标记字段的内容为十六进制形式。

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 虚页号 | 有效位 | 页框号 |  | 行号 | 有效位 | 标记 |  |
| **0** | **1** | **06** |  | **0** | **1** | **020** |  |
| **1** | **1** | **04** |  | **1** | **0** | — |  |
| **2** | **1** | **15** |  | **2** | **1** | **01D** |  |
| **3** | **1** | **02** |  | **3** | **1** | **105** |  |
| **4** | **0** | — |  | **4** | **1** | **064** |  |
| **5** | **1** | **2B** |  | **5** | **1** | **14D** |  |
| **6** | **0** | — |  | **6** | **0** | — |  |
| **7** | **1** | **32** |  | **7** | **1** | **27A** |  |

题 **44-a** 图 页表的部分内容 题 **44-b** 图 **Cache** 的部分内容请回答下列问题。

（**1**）虚拟地址共有几位，哪几位表示虚页号？物理地址共有几位，哪几位表示页框号（物理页号）？

（**2**）使用物理地址访问 **Cache** 时，物理地址应划分成哪几个字段？要求说明每个字段的位数及在物理地址中的位置。

（**3**）虚拟地址 **001C60H** 所在的页面是否在主存中？若在主存中，则该虚拟地址对应的物理地址是什么？访问该地址时是否 **Cache** 命中？要求说明理由。

（**4**）假定为该机配置一个 **4** 路组相联的 **TLB** 共可存放 **8** 个页表项，若其当前内容（十六进制）如题

* 1. 图所示，则此时虚拟地址 **024BACH** 所在的页面是否存在主存中？要求说明理由。

组号 有效位 标记 页框号 有效位 标记 页框号 有效位 标记 页框号 有效位 标记 页框号

**0**

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| **0** | — | — |  | **1** | **001** | **15** |  | **0** | — | — |  | **1** | **012** | **1F** |
| **1** | **013** | **2D** | **0** | — | — | **1** | **008** | **7E** | **0** | — | — |

**1**

题 **44-c** 图 **TLB** 的部分内容

**45**．（**8** 分）某银行提供 **1** 个服务窗口和 **10** 个供顾客等待的座位。顾客到达银行时，若有空座位，则到取号机上领取一个号，等待叫号。取号机每次仅允许一位顾客使用。当营业员空闲时，通过叫号选 取一位顾客，并为其服务。顾客和营业员的活动过程描述如下：

cobegin

{

process 顾 客 i

{

从取号机获取一个号码； 等待叫号；

获取服务；

}

process 营业员

{

while（TRUE）

{

}

}

}coend

叫号；

为客户服务；

请添加必要的信号量和 **P**、**V**（或 **wait()**、**signal()**）操作，实现上述过程中的互斥与同步。要求写出完整的过程，说明信号量的含义并赋初值。

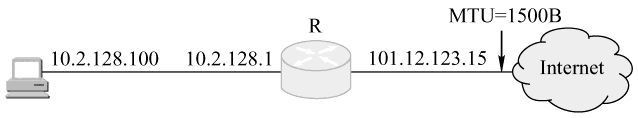
**46**．（**7** 分）某文件系统为一级目录结构，文件的数据一次性写入磁盘，已写入的文件不可修改，但可多次创建新文件。请回答如下问题。

（**1**）在连续、链式、索引三种文件的数据块组织方式中，哪种更合适？要求说明理由。为定位文件 数据块，需要 **FCB** 中设计哪些相关描述字段？

（**2**）为快速找到文件，对于 **FCB**，是集中存储好，还是与对应的文件数据块连续存储好？要求说明理由。

**47**．（**9** 分）某主机的 **MAC** 地址为 **00-15-C5-C1-5E-28**，**IP** 地址为 **10.2.128.100**（私有地址）。题 **47-a**

图是网络拓扑，题 **47-b** 图是该主机进行 **Web** 请求的 **1** 个以太网数据帧前 **80B** 的十六进制及 **ASCII** 码内容。



题 **47-a** 图 网络拓扑

|  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 0000 | 00 21 27 21 51 ee 00 | 15 | c5 c1 5e 28 08 00 45 | 00 | .!|!Q... ..^(..E. |
| 0010 | 01 ef 11 3b 40 00 80 | 06 | ba 9d 0a 02 80 64 40 | aa | ...:@... .....d@. |
| 0020 | 62 20 04 ff 00 50 e0 | e2 | 00 fa 7b f9 f8 05 50 | 18 | b ...P.. ..{...P. |
| 0030 | fa f0 1a c4 00 00 47 | 45 | 54 20 2f 72 66 63 2e | 68 | ......GE T /rfc.h |
| 0040 | 74 6d 6c 20 48 54 54 | 50 | 2f 31 2e 31 0d 0a 41 | 63 | tml HTTP /1.1..Ac |

题 **47-b** 图 以太网数据帧（前 **80B**）

请参考图中的数据回答以下问题。

* + 1. **Web** 服务器的 **IP** 地址是什么？该主机的默认网关的 **MAC** 地址是什么？

（**2**）该主机在构造题 **47-b** 图的数据帧时，使用什么协议确定目的 **MAC** 地址？封装该协议请求报文的以太网帧的目的 **MAC** 地址是什么？

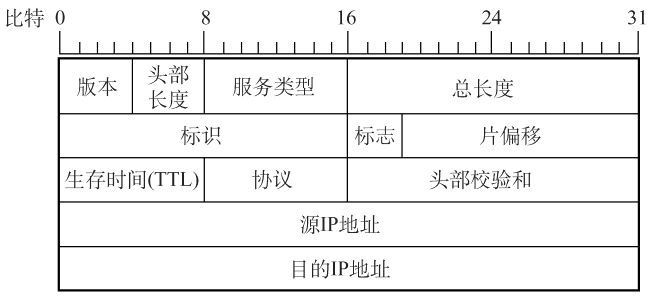
（**3**）假设 **HTTP/1.1** 协议以持续的非流水线方式工作，一次请求—响应时间为 **RTT**，**rfc.html** 页面引用了 **5** 个 **JPEG** 小图像，则从发出题 **47-b** 图中的 **Web** 请求开始到浏览器收到全部内容为止，需要多少个**RTT**？

（**4**）该帧所封装的 **IP** 分组经过路由器 **R** 转发时，需修改 **IP** 分组头中的哪些字段？ **注：**以太网数据帧结构和 **IP** 分组头结构分别如题 **47-c** 图、题 **47-d** 图所示。

**6B 6B 2B 46-1500B 4B**

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| 目的 **MAC** 地址 | 源 **MAC** 地址 | 类型 | 数 据 | **CRC** |

题 **47-c** 图 以太网帧结构



### 2010 年全国硕士研究生入学统一考试计算机科学与技术学科联考

**计算机学科专业基础综合试题**

一、单项选择题：第 **1～40** 小题，每小题 **2** 分，共 **80** 分。下列每题给出的四个选项中，只有一个选项最符合试题要求。

**1**．若元素 **a**、**b**、**c**、**d**、**e**、**f** 依次进栈，允许进栈、退栈操作交替进行，但不允许连续三次进行退

栈操作，则不．可能得到的出栈序列是 。

**A**．**d c e b f a B**．**c b d a e f**

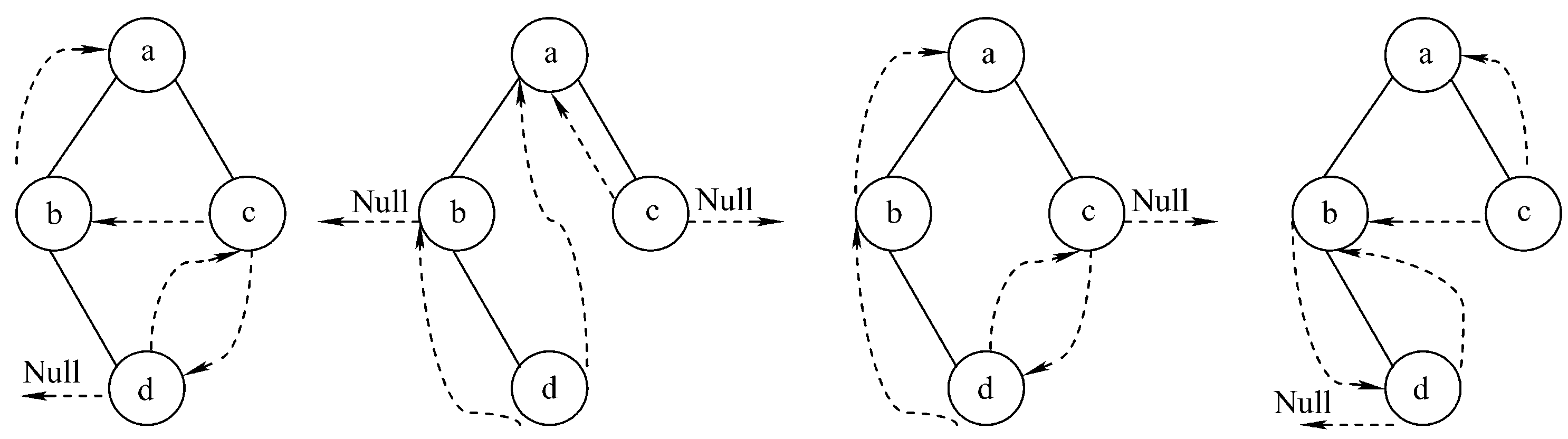
**C**．**b c a e f d D**．**a f e d c b**

**2**．某队列允许在其两端进行入队操作，但仅允许在一端进行出队操作。若元素 **a**、**b**、**c**、**d**、**e** 依次入此队列后再进行出队操作，则不．可能得到的出队序列是 。

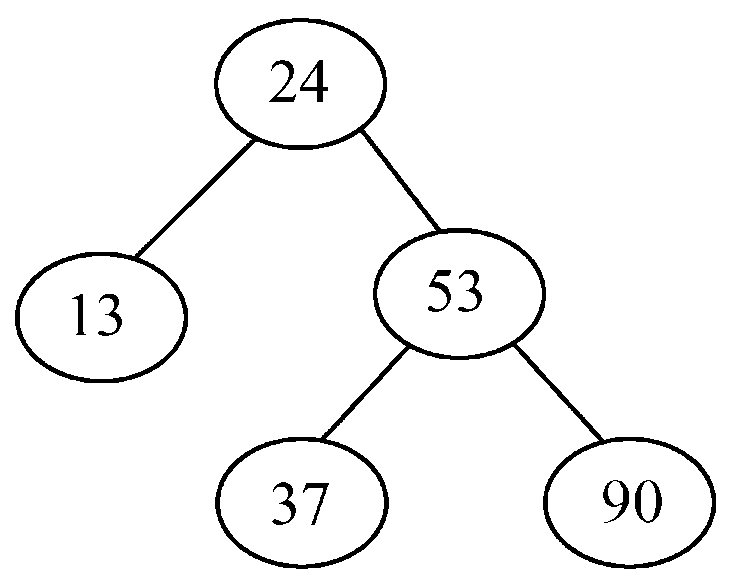
**A**．**b a c d e B**．**d b a c e**

**C**．**d b c a e D**．**e c b a d**

**3**．下列线索二叉树中（用虚线表示线索），符合后序线索树定义的是 。



**A**． **B**． **C**． **D**．

**4**．在图 **B-1** 所示的平衡二叉树中，插入关键字 **48** 后得到一棵新平衡二叉树。在新平衡二叉树中，关键字 **37** 所在结点的左、右子结点中保存的关键字分别是 。

**A**．**13**，**48 B**．**24**，**48**

**C**．**24**，**53 D**．**24**，**90**

**5**．在一棵度为 **4** 的树 **T** 中，若有 **20** 个度为 **4** 的结点，**10** 个度为 **3** 的结

点，**1** 个度为 **2** 的结点，**10** 个度为 **1** 的结点，则树 **T** 的叶结点个数是 。

**A**．**41 B**．**82 C**．**113 D**．**122**

图 **B-1**

**6**．对 **n**（**n**≥**2**）个权值均不相同的字符构造成赫夫曼树。下列关于该赫夫曼树的叙述中，错．误．的是 。

**A**．该树一定是一棵完全二叉树

**B**．树中一定没有度为 **1** 的结点

**C**．树中两个权值最小的结点一定是兄弟结点

**D**．树中任一非叶结点的权值一定不小于下一层任一结点的权值

**7**．若无向图 **G=(V, E)**中含有 **7** 个顶点，要保证图 **G** 在任何情况下都是连通的，则需要的边数最少是 。

**A**．**6 B**．**15 C**．**16 D**．**21**

**8** ． 对图 **B-2** 进行拓扑排序， 可以得到不同的拓扑序列的个数是 。

**A**．**4 B**．**3 C**．**2 D**．**1**

**9**．已知一个长度为 **16** 的顺序表 **L**，其元素按关键字有序排列。若采用折半查找法查找一个 **L** 中不存在的元素，则关键字的比较次数最多的是 。

**A**．**4 B**．**5 C**．**6 D**．**7**

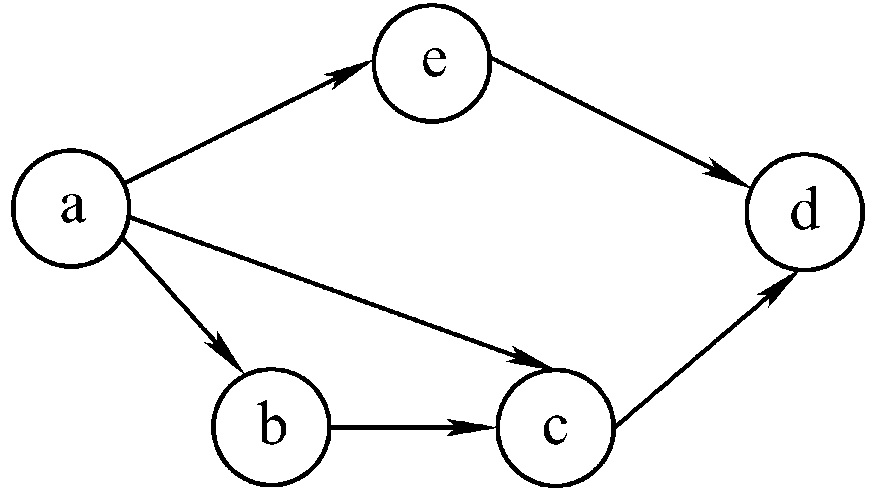


图 **B-2**

**10**．采用递归方式对顺序表进行快速排序。下列关于递归次数的叙述中，正确的是 。

**A**．递归次数与初始数据的排列次序无关

**B**．每次划分后，先处理较长的分区可以减少递归次数

**C**．每次划分后，先处理较短的分区可以减少递归次数

**D**．递归次数与每次划分后得到的分区的处理顺序无关

**11**．对一组数据（**2**，**12**，**16**，**88**，**5**，**10**）进行排序，若前三趟排序结果如下： 第一趟排序结果：**2**，**12**，**16**，**5**，**10**，**88**

第二趟排序结果：**2**，**12**，**5**，**10**，**16**，**88** 第三趟排序结果：**2**，**5**，**10**，**12**，**16**，**88** 则采用的排序方法可能是 。

**A**．冒泡排序 **B**．希尔排序 **C**．归并排序 **D**．基数排序

**12**．下列选项中，能缩短程序执行时间的措施是 。

Ⅰ．提高 **CPU** 时钟频率 Ⅱ．优化数据通路结构

Ⅲ．对程序进行编译优化

**A**．仅Ⅰ和Ⅱ **B**．仅Ⅰ和Ⅲ **C**．仅Ⅱ和Ⅲ **D**．Ⅰ、Ⅱ和Ⅲ

**13**．假定有 **4** 个整数用 **8** 位补码分别表示 **r1=FEH**，**r2=F2H**，**r3=90H**，**r4=F8H**，若将运算结果存放在一个 **8** 位寄存器中，则下列运算中会发生溢出的是 。

**A**．**r1×r2 B**．**r2×r3**

**C**．**r1×r4 D**．**r2×r4**

**14**．假定变量 **i**、**f** 和 **d** 的数据类型分别为 **int**、**float** 和 **double**（**int** 用补码表示，**float** 和 **double** 分别用 **IEEE754** 单精度和双精度浮点数格式表示），已知 **i=785**，**f=1.5678e3**，**d=1.5e100**。若在 **32** 位机器中执行下列关系表达式，则结果为“真”的是 。

Ⅰ．**i==(int)(float)i** Ⅱ．**f==(float)(int)f**

Ⅲ．**f==(float)(double)f** Ⅳ．**(d+f)**-**d==f**

**A**．仅Ⅰ和Ⅱ **B**．仅Ⅰ和Ⅲ **C**．仅Ⅱ和Ⅲ **D**．仅Ⅲ和Ⅳ

**15**．假定用若干个 **2K×4** 位的芯片组成一个 **8K×8** 位的存储器，则地址 **0B1FH** 所在芯片的最小地址是 。

**A**．**0000H B**．**0600H C**．**0700H D**．**0800H**

**16**．下列有关 **RAM** 和 **ROM** 的叙述中，正确的是 。

Ⅰ．**RAM** 是易失性存储器，**ROM** 是非易失性存储器

Ⅱ．**RAM** 和 **ROM** 都采用随机存取方式进行信息访问

Ⅲ．**RAM** 和 **ROM** 都可用作 **Cache**

Ⅳ．**RAM** 和 **ROM** 都需要进行刷新

**A**．仅Ⅰ和Ⅱ **B**．仅Ⅱ和Ⅲ

**C**．仅Ⅰ、Ⅱ和Ⅳ **D**．仅Ⅱ、Ⅲ和Ⅳ

**17**．下列命中组合情况中，一次访存过程中不．可能发生的是 。

**A**．**TLB** 未命中，**Cache** 未命中，**Page** 未命中

**B**．**TLB** 未命中，**Cache** 命中，**Page** 命中

**C**．**TLB** 命中，**Cache** 未命中，**Page** 命中

**D**．**TLB** 命中，**Cache** 命中，**Page** 未命中

**18**．下列寄存器中，汇编语言程序员可见的是 。

**A**．存储器地址寄存器（**MAR**） **B**．程序计数器（**PC**）

**C**．存储器数据寄存器（**MDR**） **D**．指令寄存器（**IR**）

**19**．下列选项中，不．会引起指令流水线阻塞的是 。

**A**．数据旁路（转发） **B**．数据相关

**C**．条件转移 **D**．资源冲突

**20**．下列选项中的英文缩写均为总线标准的是 。

**A**．**PCI**、**CRT**、**USB**、**EISA**

**B**．**ISA**、**CPI**、**VESA**、**EISA**

**C**．**ISA**、**SCSI**、**RAM**、**MIPS**

**D**．**ISA**、**EISA**、**PCI**、**PCI-Express**

**21**．单级中断系统中，中断服务程序内的执行顺序是 。

Ⅰ．保护现场 Ⅱ．开中断 Ⅲ．关中断 Ⅳ．保存断点

Ⅴ．中断事件处理 Ⅵ．恢复现场 Ⅶ．中断返回

**A**．Ⅰ**->**Ⅴ**->**Ⅵ**->**Ⅱ**->**Ⅶ **B**．Ⅲ**->**Ⅰ**->**Ⅴ**->**Ⅶ

**C**．Ⅲ**->**Ⅳ**->**Ⅴ**->**Ⅵ**->**Ⅶ **D**．Ⅳ**->**Ⅰ**->**Ⅴ**->**Ⅵ**->**Ⅶ

**22**．假定一台计算机的显示存储器用 **DRAM** 芯片实现，若要求显示分辨率为 **1600×1200**，颜色深度为 **24** 位，帧频为 **85Hz**，显存总带宽的 **50%**用来刷新屏幕，则需要的显存总带宽至少约为 。

**A**．**245Mbit/s B**．**979Mbit/s**

**C**．**1 958Mbit/s D**．**7 834Mbit/s**

**23**．下列选项中，操作系统提供给应用程序的接口是 。

**A**．系统调用 **B**．中断

**C**．库函数 **D**．原语

**24**．下列选项中，导致创建新进程的操作是 。

Ⅰ．用户登录成功 Ⅱ．设备分配 Ⅲ．启动程序执行

**A**．仅Ⅰ和Ⅱ **B**．仅Ⅱ和Ⅲ **C**．仅Ⅰ和Ⅲ **D**．Ⅰ、Ⅱ和Ⅲ

**25**．设与某资源关联的信号量初值为 **3**，当前值为 **1**。若 **M** 表示该资源的可用个数， **N** 表示等待该资源的进程数，则 **M**、**N** 分别是 。

**A**．**0**、**1 B**．**1**、**0 C**．**1**、**2 D**．**2**、**0**

**26**．下列选项中，降低进程优先级的合理时机是 。

**A**．进程的时间片用完

**B**．进程刚完成 **I/O**，进入就绪列队

**C**．进程长期处于就绪列队中

**D**．进程从就绪状态转为运行状态

**27**．进程 **P0** 和 **P1** 的共享变量定义及其初值为：

**boolean flag[2]**； **int turn=0**；

**flag[0]=FALSE**；**flag[1]=FALSE**；

若进程 **P0** 和 **P1** 访问临界资源的类 **C** 伪代码实现如下：

void P0() //进程 P0

{

while(TRUE)

{

flag[0]=TRUE; turn=1; while(flag[1]&&(turn==1))

;

临 界 区 ; flag[0]=FALSE;

}

}

void P1() //进程 P1

{

while(TRUE)

{

flag[1]=TRUE; turn=0; while(flag[0]&&(turn==0))

;

临 界 区 ; flag[1]=FALSE;

}

}

则并发执行进程 **P0** 和 **P1** 时产生的情形是 。

**A**．不能保证进程互斥进入临界区，会出现“饥饿”现象

**B**．不能保证进程互斥进入临界区，不会出现“饥饿”现象

**C**．能保证进程互斥进入临界区，会出现“饥饿”现象

**D**．能保证进程互斥进入临界区，不会出现“饥饿”现象

**28**．某基于动态分区存储管理的计算机，其主存容量为 **55MB**（初始为空闲），采用最佳适配（**Best**

**Fit**）算法，分配和释放的顺序为：分配 **15MB**，分配 **30MB**，释放 **15MB**，分配 **8MB**，分配 **6MB**，此时主存中最大空闲分区的大小是 。

**A**．**7MB B**．**9MB C**．**10MB D**．**15MB**

**29**．某计算机采用二级页表的分页存储管理方式，按字节编址，页大小为 **210B**，页表项大小为 **2B**， 逻辑地址结构为：

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| 页目录号 | 页号 | 页内偏移量 |

逻辑地址空间大小为 **216** 页，则表示整个逻辑地址空间的页目录表中包含表项的个数至．少．是 。**A**．**64 B**．**128 C**．**256 D**．**512**

**30**．设文件索引节点中有 **7** 个地址项，其中 **4** 个地址项是直接地址索引，**2** 个地址项是一级间接地

址索引，**1** 个地址项是二级间接地址索引，每个地址项大小为 **4B**。若磁盘索引块和磁盘数据块大小均为

**256B**，则可表示的单个文件最大长度是 。

**A**．**33KB B**．**519KB C**．**1 057KB D**．**16 513KB**

**31**．设置当前工作目录的主要目的是 。

**A**．节省外存空间 **B**．节省内存空间

**C**．加快文件的检索速度 **D**．加快文件的读**/**写速度

**32**．本地用户通过键盘登录系统时，首先获得键盘输入信息的程序是 。

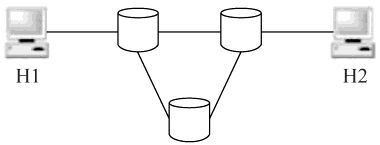
**A**．命令解释程序 **B**．中断处理程序

**C**．系统调用服务程序 **D**．用户登录程序

**33**．下列选项中，不．属于网络体系结构所描述的内容是 。

**A**．网络的层次 **B**．每层使用的协议

**C**．协议的内部实现细节 **D**．每层必须完成的功能

**34**．在图 **B-3** 所示的采用“存储**-**转发”方式的分组交换网络中，所有链路的数据传输速率为 **100Mbit/s**，分组大小为 **1000B**， 其中分组头大小为 **20B**。若主机 **H1** 向主机 **H2** 发送一个大小为**980 000B** 的文件，则在不考虑分组拆装时间和传播延迟的情况下，

从 **H1** 发送开始到 **H2** 接收完为止，需要的时间至．少．是 。

图 **B-3**

**A**．**80ms B**．**80.08ms**

**C**．**80.16ms D**．**80.24ms**

**35**．某自治系统内采用 **RIP** 协议，若该自治系统内的路由器 **R1** 收到其邻居路由器 **R2** 的距离矢量， 距离矢量中包含信息**<net1, 16>**，则能得出的结论是 。

**A**．**R2** 可以经过 **R1** 到达 **net1**，跳数为 **17**

**B**．**R2** 可以到达 **net1**，跳数为 **16**

**C**．**R1** 可以经过 **R2** 到达 **net1**，跳数为 **17**

**D**．**R1** 不能经过 **R2** 到达 **net1**

**36**．若路由器 **R** 因为拥塞丢弃 **IP** 分组，则此时 **R** 可向发出该 **IP** 分组的源主机发送的 **ICMP** 报文类型是 。

**A**．路由重定向 **B**．目的不可达

**C**．源点抑制 **D**．超时

**37**．某网络的 **IP** 地址空间为 **192.168.5.0/24**，采用定长子网划分，子网掩码为 **255.255.255.248**，则该网络中的最大子网个数、每个子网内的最大可分配地址个数分别是 。

**A**．**32**，**8 B**．**32**，**6**

**C**．**8**，**32 D**．**8**，**30**

**38**．下列网络设备中，能够抑制广播风暴的是 。

Ⅰ．中继器 Ⅱ．集线器 Ⅲ．网桥 Ⅳ．路由器

**A**．仅Ⅰ和Ⅱ **B**．仅Ⅲ **C**．仅Ⅲ和Ⅳ **D**．仅Ⅳ

**39**．主机甲和主机乙之间已建立了一个 **TCP** 连接，**TCP** 最大段长度为 **1 000B**。若主机甲的当前拥塞窗口为 **4 000B**，在主机甲向主机乙连续发送两个最大段后，成功收到主机乙发送的第一个段的确认段， 确认段中通告的接收窗口大小为 **2 000B**，则此时主机甲还可以向主机乙发送的最大字节数是 。

**A**．**1 000 B**．**2 000**

**C**．**3 000 D**．**4 000**

**40**．如果本地域名服务器无缓存，当采用递归方法解析另一网络某主机域名时，用户主机、本地域 名服务器发送的域名请求消息数分别为 。

**A**．一条、一条 **B**．一条、多条

**C**．多条、一条 **D**．多条、多条

二、综合应用题：第 **41～47** 题，共 **70** 分。

**41**．（**10** 分）将关键字序列（ **7**、**8**、**30**、**11**、**18**、**9**、**14**）散列存储到散列表中。散列表的存储空间是一个下标从 **0** 开始的一维数组，散列函数为 **H(key)=(key×3) MOD 7**，处理冲突采用线性探测再散列法， 要求装填（载）因子为 **0.7**。

**1**）请画出所构造的散列表。

**2**）分别计算等概率情况下查找成功和查找不成功的平均查找长度。

**42**．（**13** 分）设将 **n**（**n>1**）个整数存放到一维数组 **R** 中。试设计一个在时间和空间两方面都尽可能高效的算法。将 **R** 中保存的序列循环左移 **p**（**0<p<n**）个位置，即将 **R** 中的数据由（**X0, X1,**  **, Xn**-**1**） 变换为（**Xp, Xp+1,**  **, Xn**-**1, X0, X1,**  **, Xp**-**1**）。要求：

**1**）给出算法的基本设计思想。

**2**）根据设计思想，采用 **C** 或 **C++**或 **Java** 语言描述算法，关键之处给出注释。

**3**）说明你所设计算法的时间复杂度和空间复杂度。

**43**．（**11** 分）某计算机字长为 **16** 位，主存地址空间大小为 **128KB**，按字编址。采用单字长指令格式，指令各字段定义如图 **B-4** 所示。

转移指令采用相对寻址方式，相对偏移量用补码表示，寻址方式定义见表 **B-1**。

**15 12 11 6 5 0**

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| **OP** | **Ms** | **Rs** | **Md** | **Rd** |

源操作数 目的操作数

图 **B-4**

表 **B-1**

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| **Ms/Md** | 寻址方式 | 助记符 | 含义 |
| **000B** | 寄存器直接 | **Rn** | 操作数**=(Rn)** |
| **001B** | 寄存器间接 | **(Rn)** | 操作数**=((Rn))** |
| **010B** | 寄存器间接、自增 | **(Rn)+** | 操作数**=((Rn))**，**(Rn)+1**→**Rn** |
| **011B** | 相对 | **D(Rn)** | 转移目标地址**=(PC)+(Rn)** |

注：（**X**）表示存储器地址 **X** 或寄存器 **X** 的内容。

请回答下列问题：

**1** ） 该指令系统最多可有多少条指令？ 该计算机最多有多少个通用寄存器？ 存储器地址寄存器

（**MAR**）和存储器数据寄存器（**MDR**）至少各需要多少位？

**2**）转移指令的目标地址范围是多少？

**3**）若操作码 **0010B** 表示加法操作（助记符为 **add**），寄存器 **R4** 和 **R5** 的编号分别为 **100B** 和 **101B**，

**R4** 的内容为 **1234H**，**R5** 的内容为 **5678H**，地址 **1234H** 中的内容为 **5678H**，地址 **5678H** 中的内容为 **1234H**，则汇编语言为“**add(R4), (R5)+**”（逗号前为源操作数，逗号后为目的操作数）对应的机器码是什么（用十六进制表示）？该指令执行后，哪些寄存器和存储单元中的内容会改变？改变后的内容是什么？

**44**．（**12** 分）某计算机的主存地址空间大小为 **256MB**，按字节编址。指令 **Cache** 和数据 **Cache** 分离，均有 **8** 个 **Cache** 行，每个 **Cache** 行大小为 **64B**，数据 **Cache** 采用直接映射方式。现有两个功能相同的程序 **A** 和 **B**，其伪代码如下：

程序 A：

int a[256][256]



int sum\_array1()

{

int i,j,sum=0; for(i=0;i<256;i++)

for(j=0;j<256;j++) sum+=a[i][j];

return sum;

}

程序 B：

int a[256][256]



int sum\_array2()

{

int i,j,sum=0; for(j=0;j<256;j++)

for(i=0;i<256;i++) sum+=a[i][j];

return sum;

}

假定 **int** 类型数据用 **32** 位补码表示，程序编译时 **i**、**j**、**sum** 均分配在寄存器中，数组 **a** 按行优先方式存放，其首地址为 **320**（十进制数）。请回答下列问题，要求说明理由或给出计算过程。

**1**）若不考虑用于 **Cache** 一致性维护和替换算法的控制位，则数据 **Cache** 的总容量为多少？

**2**）数组元素 **a[0][31]**和 **a[1][1]**各自所在的主存块对应的 **Cache** 行号分别是多少（**Cache** 行号从 **0** 开始）？

**3**）程序 **A** 和 **B** 的数据访问命中率各是多少？哪个程序的执行时间更短？

**45**．（**7** 分）假设计算机系统采用 **CSCAN**（循环扫描）磁盘调度策略，使用 **2KB** 的内存空间记录

**16 384** 个磁盘块的空闲状态。

**1**）请说明在上述条件下如何进行磁盘块空闲状态的管理。

**2**）设某单面磁盘旋转速度为 **6000r/min**，每个磁道有 **100** 个扇区，相邻磁道间的平均移动时间为 **1ms**。

若在某时刻，磁头位于 **100** 号磁道处，并沿着磁道号增大的方向移动（如图 **B-5** 所示），磁道号请求队列为 **50**，**90**，**30**，**120**，对请求队列中的每个磁道需读取 **1** 个随机分布的扇区，则读完这 **4** 个扇区点共需要多少时间？要求给出计算过程。

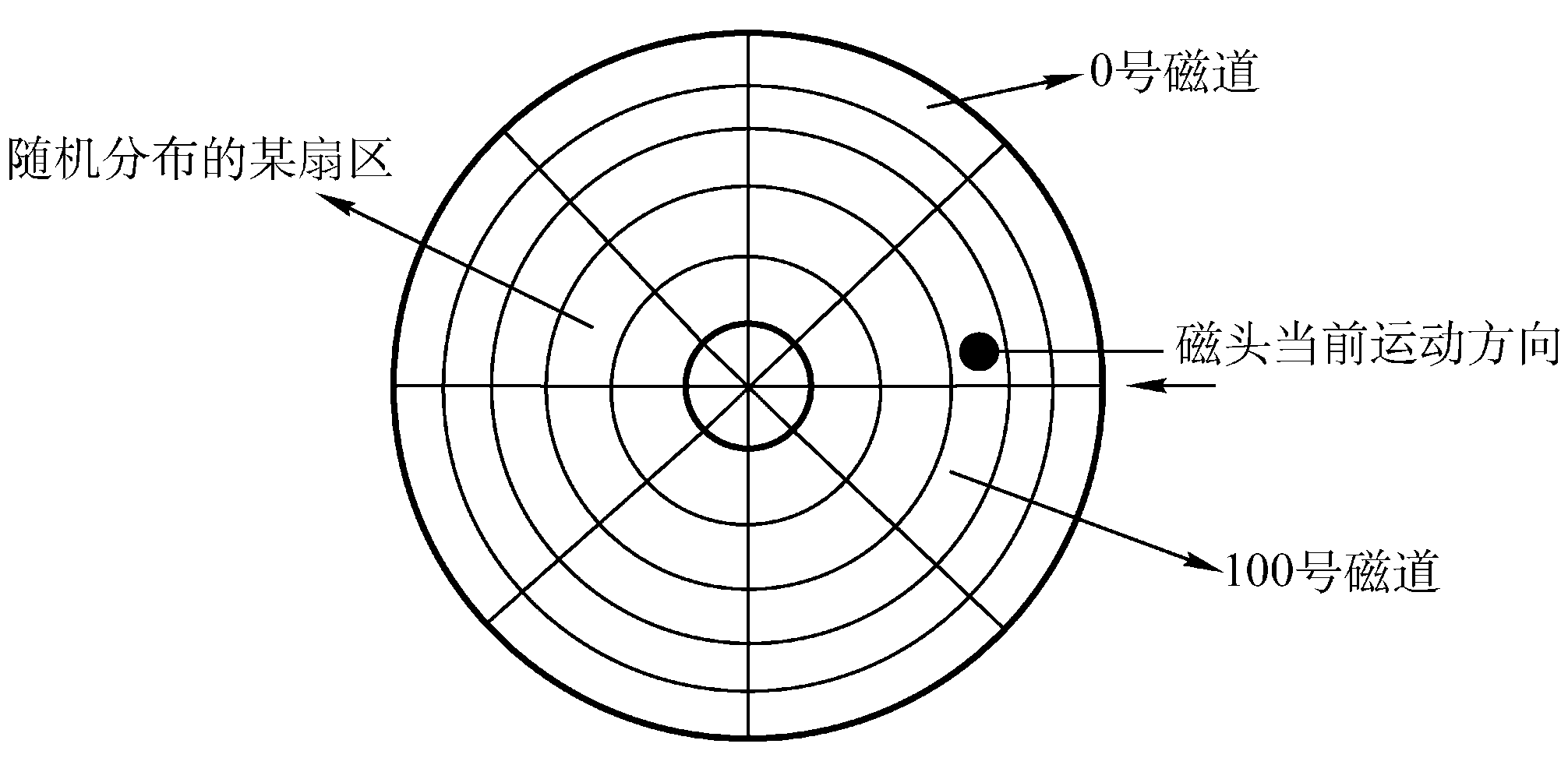
**3**）如果将磁盘替换为随机访问的 **Flash** 半导体存储器（如 **U** 盘、**SSD** 等），是否有比 **CSCAN** 更高效的磁盘调度策略？若有，给出磁盘调度策略的名称并说明理由；若无，说明理由。

图 **B-5**

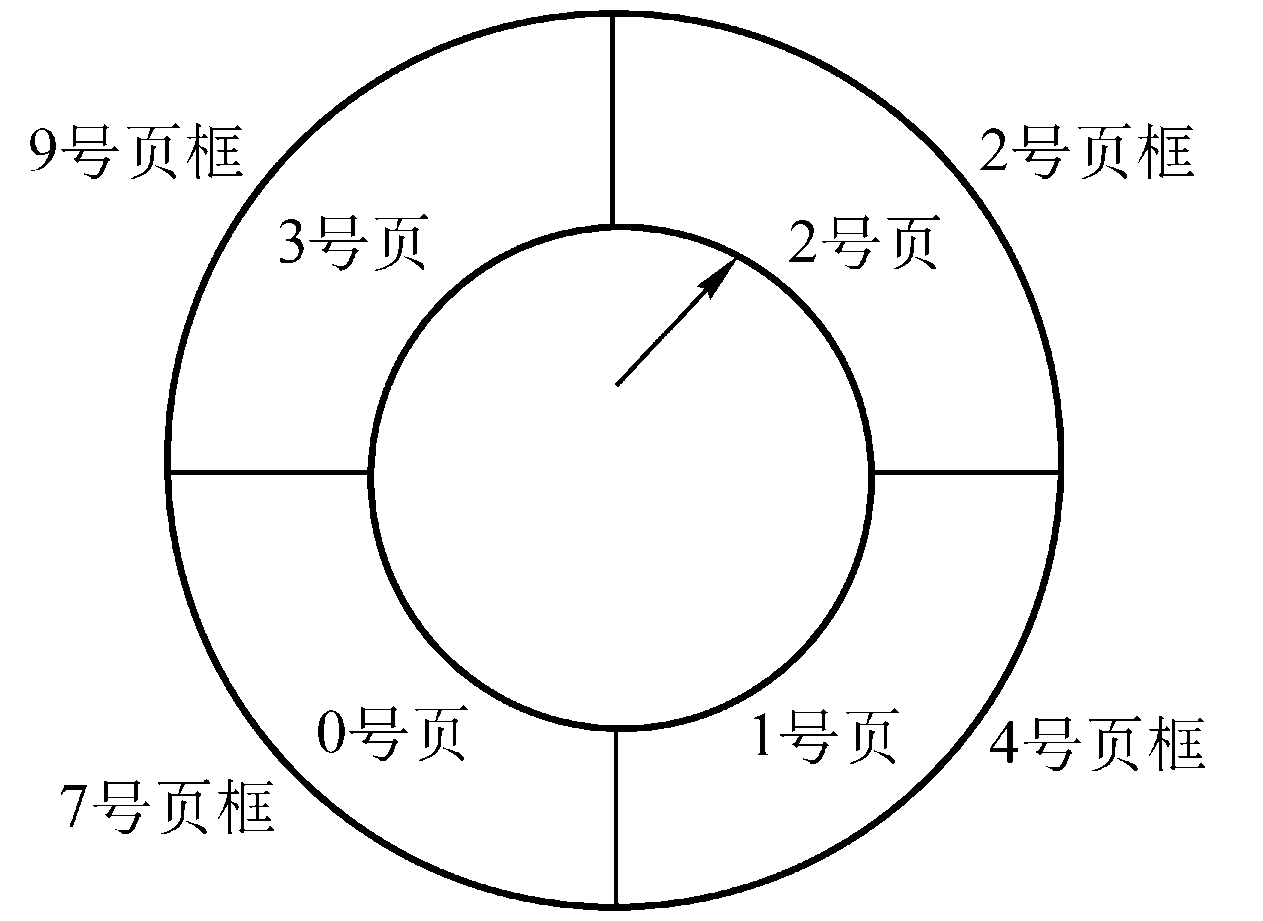
**46**．（**8** 分）设某计算机的逻辑地址空间和物理地址空间均为 **64KB**，按字节编址。若某进程最多需要 **6** 页（**Page**）数据存储空间，页的大小为 **1KB**，操作系统采用固定分配局部置换策略为此进程分配 **4** 个页框（**Page Frame**）。在时刻 **260** 前的该进程访问情况见表 **B-2**（访问位即使用位）。

表 **B-2**

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| 页号 | 页框号 | 装入时刻 | 访问位 |
| **0** | **7** | **130** | **1** |
| **1** | **4** | **230** | **1** |
| **2** | **2** | **200** | **1** |
| **3** | **9** | **160** | **1** |

当该进程执行到时刻 **260** 时，要访问逻辑地址为 **17CAH** 的数据。请回答下列问题：

**1**）该逻辑地址对应的页号是多少？

**2**）若采用先进先出（**FIFO**） 置换算法，该逻辑地址对应的物理地址是多少**?**要求给出计算过程。

**3**）若采用时钟（**CLOCK**） 置换算法，该逻辑地址对应的物理地址是多少？要求给出计算过程（设搜索下一页的指 针沿顺时针方向移动，且当前指向 **2** 号页框，示意图如图 **B-6** 所示）。

**47**．（**9** 分）某局域网采用 **CSMA/CD** 协议实现介质访问控制，数据传输速率为 **10Mbit/s**，主机甲和主机乙之间的距离为 **2km**，信号传播速度为 **200 000km/s**。请回答下列问题，

要求说明理由或写出计算过程。

图 **B-6** 页框示意图

（**1**）若主机甲和主机乙发送数据时发生冲突，则从开始发送数据时刻起，到两台主机均检测到冲突 时刻止，最短需经过多长时间？最长需经过多长时间（假设主机甲和主机乙发送数据过程中，其他主机 不发送数据）？

（**2**）若网络不存在任何冲突与差错，主机甲总是以标准的最长以太网数据帧（**1 518B**）向主机乙发送数据，主机乙每成功收到一个数据帧后立即向主机甲发送一个 **64B** 的确认帧，主机甲收到确认帧后方可发送下一个数据帧。此时主机甲的有效数据传输速率是多少（不考虑以太网的前导码）？

### 2011 年全国硕士研究生入学统一考试计算机科学与技术学科联考

**计算机学科专业基础综合试题**

一、单项选择题：**1～40** 小题，每小题 **2** 分，共 **80** 分。下列每小题给出的四个选项中，只有一项符合题目要求。（请在答题卡上将所选项的字母涂黑。）

**1**．设 **n** 是描述问题规模的非负整数，下面程序片段的时间复杂度是 。

x=2； while(x<n/2)

x=2\*x；

**A**．**O(log2n) B**．**O(n) C**．**O(nlog2n) D**．**O(n2)**

**2**．元素 **a**，**b**，**c**，**d**，**e** 依次进入初始为空的栈中，若元素进栈后可停留、可出栈，直到所有元素都出栈，则在所有可能的出栈序列中，以元素 **d** 开头的序列个数是 。

**A**．**3 B**．**4 C**．**5 D**．**6**

**3**．已知循环队列存储在一维数组 **A[0...n**-**1]**中，且队列非空时 **front** 和 **rear** 分别指向队头元素和队尾元素。若初始时队列为空，且要求第 **1** 个进入队列的元素存储在 **A[0]**处，则初始时 **front** 和 **rear** 的值分别是 。

**A**．**0**，**0 B**．**0**，**n**-**1 C**．**n**-**1**，**0 D**．**n**-**1**，**n**-**1**

**4**．若一棵完全二叉树有 **768** 个结点，则该二叉树中叶结点的个数是

**A**．**257 B**．**258 C**．**384 D**．**385**

**5**．若一棵二叉树的前序遍历序列和后序遍历序列分别为 **1**，**2**，**3**，**4** 和 **4**，**3**，**2**，**1**，则该二叉树的中序遍历序列不会是 。

**A**．**1**，**2**，**3**，**4 B**．**2**，**3**，**4**，**1 C**．**3**，**2**，**4**，**1 D**．**4**，**3**，**2**，**1**

**6**．已知一棵有 **2011** 个结点的树，其叶结点个数为 **116**，该树对应的二叉树中无右孩子的结点个数是 。

**A**．**115 B**．**116 C**．**1895 D**．**1896**

**7**．对于下列关键字序列，不可能构成某二叉排序树中一条查找路径的序列是 。**A**．**95**，**22**，**91**，**24**，**94**，**71 B**．**92**，**20**，**91**，**34**，**88**，**35 C**．**21**，**89**，**77**，**29**，**36**，**38 D**．**12**，**25**，**71**，**68**，**33**，**34**

**8**．下列关于图的叙述中，正确的是 。

Ⅰ．回路是简单路径

Ⅱ．存储稀疏图，用邻接矩阵比邻接表更省空间

Ⅲ．若有向图中存在拓扑序列，则该图不存在回路

**A**．仅Ⅱ **B**．仅Ⅰ、Ⅱ **C**．仅Ⅲ **D**．仅Ⅰ、Ⅲ

**9**．为提高散列（**Hash**）表的查找效率，可以采取的正确措施是 。

Ⅰ．增大装填（载）因子

Ⅱ．设计冲突（碰撞）少的散列函数

Ⅲ．处理冲突（碰撞）时避免产生聚集（堆积）现象

**A**．仅Ⅰ **B**．仅Ⅱ **C**．仅Ⅰ、Ⅱ **D**．仅Ⅱ、Ⅲ

**10**．为实现快速排序算法，待排序序列宜采用的存储方式是 。

**A**．顺序存储 **B**．散列存储 **C**．链式存储 **D**．索引存储

**11**．已知序列 **25**，**13**，**10**，**12**，**9** 是大根堆，在序列尾部插入新元素 **18**，将其再调整为大根堆，调整过程中元素之间进行的比较次数是 。

**A**．**1 B**．**2 C**．**4 D**．**5**

**12**．下列选项中，描述浮点数操作速度指标的是 。

**A**．**MIPS B**．**CPI C**．**IPC D**．**MFLOPS**

**13**．**float** 型数据通常用 **IEEE 754** 单精度浮点数格式表示。若编译器将 **float** 型变量 **x** 分配到一个 **32**

位浮点寄存器 **FR1** 中，且 **x=**-**8.25**，则 **FR1** 的内容是 。

**A**．**C104 0000H B**．**C242 0000H C**．**C184 0000H D**．**C1C2 0000H**

**14**．下列各类存储器中，不采用随机存取方式的是 。

**A**．**EPROM B**．**CDROM C**．**DRAM D**．**SRAM**

**15**．某计算机存储器按字节编址，主存地址空间大小为 **64MB**，现用 **4MB×8** 位的 **RAM** 芯片组成 **32MB**

的主存储器，则存储器地址寄存器 **MAR** 的位数至少是 。

**A**．**22** 位 **B**．**23** 位 **C**．**25** 位 **D**．**26** 位

**16**．偏移寻址通过将某个寄存器内容与一个形式地址相加而生成有效地址。下列寻址方式中， 不．属于偏移寻址方式的是 。

**A**．间接寻址 **B**．基址寻址 **C**．相对寻址 **D**．变址寻址

**17**．某机器有一个标志寄存器，其中有进位**/**借位标志 **CF**、零标志 **ZF**、符号标志 **SF** 和溢出标志 **OF**， 条件转移指令 **bgt**（无符号整数比较大于时转移）的转移条件是 。

**A**． **CF**  **OF**  **1**

**B**． **SF**  **ZF**  **1**

**C**． **CF****ZF**  **1**

**D**． **CF****SF**  **1**

**18**．下列给出的指令系统特点中，有利于实现指令流水线的是 。

Ⅰ．指令格式规整且长度一致 Ⅱ．指令和数据按边界对齐存放

Ⅲ．只有 **Load/Store** 指令才能对操作数进行存储访问

**A**．仅Ⅰ、Ⅱ **B**．仅Ⅱ、Ⅲ **C**．仅Ⅰ、Ⅲ **D**．Ⅰ、Ⅱ、Ⅲ

**19**．假定不采用 **Cache** 和指令预取技术，且机器处于“开中断”状态，则在下列有关指令执行的叙述中，错．误．的是 。

**A**．每个指令周期中 **CPU** 都至少访问内存一次

**B**．每个指令周期一定大于或等于一个 **CPU** 时钟周期

**C**．空操作指令的指令周期中任何寄存器的内容都不会被改变

**D**．当前程序在每条指令执行结束时都可能被外部中断打断

**20**．在系统总线的数据线上，不．可能传输的是 。

**A**．指令 **B**．操作数

**C**．握手（应答）信号 **D**．中断类型号

**21**．某计算机有五级中断 **L4**～**L0**，中断屏蔽字为 **M4M3M2M1M0**，**Mi=1**（**0**≤**i**≤**4**）表示对 **Li** 级中断进行屏蔽。若中断响应优先级从高到低的顺序是 **L4**→**L0**→**L2**→**L1**→**L3**，则 **L1** 的中断处理程序中设置的中断屏蔽字是 。

**A**．**11110 B**．**01101 C**．**00011 D**．**01010**

**22**．某计算机处理器主频为 **50MHz**，采用定时查询方式控制设备 **A** 的 **I/O**，查询程序运行一次所用的时钟周期数至少为 **500**。在设备 **A** 工作期间，为保证数据不丢失，每秒需对其查询至少 **200** 次，则 **CPU** 用于设备 **A** 的 **I/O** 的时间占整个 **CPU** 时间的百分比至少是 。

**A**．**0.02% B**．**0.05% C**．**0.20% D**．**0.50%**

**23**．下列选项中，满足短任务优先且不会发生饥饿现象的调度算法是 。

**A**．先来先服务 **B**．高响应比优先

**C**．时间片轮转 **D**．非抢占式短任务优先

**24**．下列选项中，在用户态执行的是 。

**A**．命令解释程序 **B**．缺页处理程序

**C**．进程调度程序 **D**．时钟中断处理程序

**25**．在支持多线程的系统中，进程 **P** 创建的若干个线程不能共享的是 。

**A**．进程 **P** 的代码段 **B**．进程 **P** 中打开的文件

**C**．进程 **P** 的全局变量 **D**．进程 **P** 中某线程的栈指针

**26**．用户程序发出磁盘 **I/O** 请求后，系统的正确处理流程是 。

**A**．用户程序→系统调用处理程序→中断处理程序→设备驱动程序

**B**．用户程序→系统调用处理程序→设备驱动程序→中断处理程序

**C**．用户程序→设备驱动程序→系统调用处理程序→中断处理程序

**D**．用户程序→设备驱动程序→中断处理程序→系统调用处理程序

**27**．某时刻进程的资源使用情况如下表所示。

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 进程 | 已分配资源 | | | 尚需分配 | | | 可用资源 | | |
| **R1** | **R2** | **R3** | **R1** | **R2** | **R3** | **R1** | **R2** | **R3** |
| **P1** | **2** | **0** | **0** | **0** | **0** | **1** | **0** | **2** | **1** |
| **P2** | **1** | **2** | **0** | **1** | **3** | **2** |
| **P3** | **0** | **1** | **1** | **1** | **3** | **1** |
| **P4** | **0** | **0** | **1** | **2** | **0** | **0** |

此时的安全序列是 。

**A**．**P1**，**P2**，**P3**，**P4 B**．**P1**，**P3**，**P2**，**P4**

**C**．**P1**，**P4**，**P3**，**P2 D**．不存在的

**28**．在缺页处理过程中，操作系统执行的操作可能是 。

Ⅰ．修改页表 Ⅱ．磁盘 **I/O** Ⅲ．分配页框

**A**．仅Ⅰ、Ⅱ **B**．仅Ⅱ **C**．仅Ⅲ **D**．Ⅰ、Ⅱ和Ⅲ

**29**．当系统发生抖动（**thrashing**）时，可以采取的有效措施是 。

Ⅰ．撤销部分进程 Ⅱ．增加磁盘交换区的容量

Ⅲ．提高用户进程的优先级

**A**．仅Ⅰ **B**．仅Ⅱ **C**．仅Ⅲ **D**．仅Ⅰ、Ⅱ

**30**．在虚拟内存管理中，地址变换机构将逻辑地址变换为物理地址，形成该逻辑地址的阶段是 。

**A**．编辑 **B**．编译 **C**．链接 **D**．装载

**31**．某文件占 **10** 个磁盘块，现要把该文件磁盘块逐个读入主存缓冲区，并送用户区进行分析，假设一个缓冲区与一个磁盘块大小相同， 把一个磁盘块读入缓冲区的时间为 **100****s**，将缓冲区的数据传送到用户区的时间是 **50****s**，**CPU** 对一块数据进行分析的时间为 **50****s**。在单缓冲区和双缓冲区结构下，读入并分析完该文件的时间分别是 。

**A**．**1500****s**、**1000****s B**．**1550****s**、**1100****s**

**C**．**1550****s**、**1550****s D**．**2000****s**、**2000****s**

**32**．有两个并发执行的进程 **P1** 和 **P2**，共享初值为 **1** 的变量 **x**。**P1** 对 **x** 加 **1**，**P2** 对 **x** 减 **1**。加 **1** 和减 **1** 操作的指令序列分别如下所示。

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| //加 1 操作 |  | //减 1 操作 |
| load R1,x inc R1 | //取 x 到寄存器 R1 中 | load R2，x  dec R2 |
| store x,R1 | //将 R1 的内容存入 x | store x,R2 |

两个操作完成后， **x** 的值 。

**A**．可能为-**1** 或 **3 B**．只能为 **1**

**C**．可能为 **0**、**1** 或 **2 D**．可能为-**1**、**0**、**1** 或 **2**

**33**．**TCP/IP** 参考模型的网络层提供的是 。

**A**．无连接不可靠的数据报服务 **B**．无连接可靠的数据报服务

**C**．有连接不可靠的虚电路服务 **D**．有连接可靠的虚电路服务

**34**．若某通信链路的数据传输速率为 **2400bit/s**，采用 **4** 相位调制，则该链路的波特率是 。

**A**．**600** 波特 **B**．**1200** 波特 **C**．**4800** 波特 **D**．**9600** 波特

**35**．数据链路层采用选择重传协议（**SR**）传输数据，发送方已发送了 **0**～**3** 号数据帧，现已收到 **1**

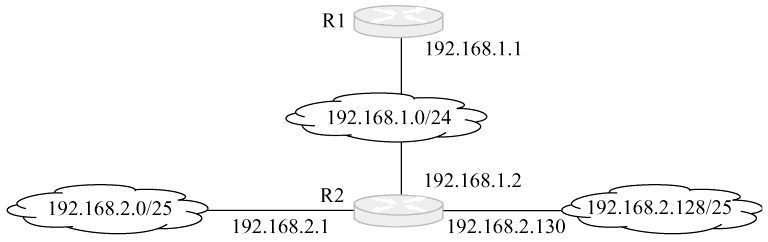
号帧的确认，而 **0**、**2** 号帧依次超时，则此时需要重传的帧数是 。

**A**．**1 B**．**2 C**．**3 D**．**4**

**36**．下列选项中，对正确接收到的数据帧进行确认的 **MAC** 协议是 。

**A**．**CSMA B**．**CDMA C**．**CSMA/CD D**．**CSMA/CA**

**37**．某网络拓扑如下图所示，路由器 **R1** 只有到达子网 **192.168.1.0/24** 的路由。为使 **R1** 可以将 **IP** 分组正确地路由到图中所有的子网， 则在 **R1** 中需要增加的一条路由（ 目的网络，子网掩码， 下一跳） 是 。



|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| **A**．**192.168.2.0** | **255.255.255.128** | **192.168.1.1** |
| **B**．**192.168.2.0** | **255.255.255.0** | **192.168.1.1** |
| **C**．**192.168.2.0** | **255.255.255.128** | **192.168.1.2** |
| **D**．**192.168.2.0** | **255.255.255.0** | **192.168.1.2** |

**38**．在子网 **192.168.4.0/30** 中，能接收目的地址为 **192.168.4.3** 的 **IP** 分组的最大主机数是 。

**A**．**0 B**．**1 C**．**2 D**．**4**

**39**．主机甲向主机乙发送一个（**SYN=1**，**seq=11220**）的 **TCP** 段，期望与主机乙建立 **TCP** 连接，若主机乙接受该连接请求，则主机乙向主机甲发送的正确的 **TCP** 段可能是 。

**A**．（**SYN=0**，**ACK=0**，**seq=11221**，**ack=11221**） **B**．（**SYN=1**，**ACK=1**，**seq=11220**，**ack=11220**） **C**．（**SYN=1**，**ACK=1**，**seq=11221**，**ack=11221**） **D**．（**SYN=0**，**ACK=0**，**seq=11220**，**ack=11220**）

**40**．主机甲与主机乙之间已建立一个 **TCP** 连接，主机甲向主机乙发送了 **3** 个连续的 **TCP** 段，分别包含 **300B**、**400B** 和 **500B** 的有效载荷，第 **3** 个段的序号为 **900**。若主机乙仅正确接收到第 **1** 和第 **3** 个段， 则主机乙发送给主机甲的确认序号是 。

**A**．**300 B**．**500 C**．**1200 D**．**1400**

二、综合应用题：**41～47** 小题，共 **70** 分。请将答案写在答题纸指定位置上。

**41**．（**8** 分）已知有 **6** 个顶点（顶点编号为 **0**～**5**）的有向带权图 **G**，其邻接矩阵 ***A*** 为上三角矩阵，按行为主序（行优先）保存在如下的一维数组中。

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| **4** | **6** | ∞ | ∞ | ∞ | **5** | ∞ | ∞ | ∞ | **4** | **3** | ∞ | ∞ | **3** | **3** |

要求：

（**1**）写出图 **G** 的邻接矩阵 ***A***。

（**2**）画出有向带权图 **G**。

（**3**）求图 **G** 的关键路径，并计算该关键路径的长度。

**42**．（**15** 分）一个长度为 **L**（**L**≥**1**）的升序序列 **S**，处在第 **L/2** 个位置的数称为 **S** 的中位数。例如，若序列 **S1=**（**11**，**13**，**15**，**17**，**19**），则 **S1** 的中位数是 **15**，两个序列的中位数是含它们所有元素的升序序列的中位数。例如，若 **S2=**（**2**，**4**，**6**，**8**，**20**），则 **S1** 和 **S2** 的中位数是 **11**。现在有两个等长升序序列 **A** 和 **B**，试设计一个在时间和空间两方面都尽可能高效的算法，找出两个序列 **A** 和 **B** 的中位数。要求：

（**1**）给出算法的基本设计思想。

（**2**）根据设计思想，采用 **C** 或 **C++**或 **JAVA** 语言描述算法，关键之处给出注释。

（**3**）说明你所设计算法的时间复杂度和空间复杂度。

**43**．（**11** 分）假定在一个 **8** 位字长的计算机中运行如下 **C** 程序段：

unsigned int x=134; unsigned int y=246; int m=x;

int n=y;

unsigned int z1=x-y; unsigned int z2=x+y; int k1=m-n;

int k2=m+n;

若编译器编译时将 **8** 个 **8** 位寄存器 **R1**～**R8** 分别分配给变量 **x**、**y**、**m**、**n**、**z1**、**z2**、**k1** 和 **k2**。请回答下列问题。（提示：带符号整数用补码表示。）

（**1**）执行上述程序段后，寄存器 **R1**、**R5** 和 **R6** 的内容分别是什么（用十六进制表示）？

（**2**）执行上述程序段后，变量 **m** 和 **k1** 的值分别是多少（用十进制表示）？

（**3**）上述程序段涉及带符号整数加**/**减、无符号整数加**/**减运算，这四种运算能否利用同一个加法器 辅助电路实现？简述理由。

（**4**）计算机内部如何判断带符号整数加**/**减运算的结果是否发生溢出？上述程序段中，哪些带符号整 数运算语句的执行结果会发生溢出？

**44**．（**12** 分）某计算机存储器按字节编址，虚拟（逻辑）地址空间大小为 **16MB**，主存（物理）地址空间大小为 **1MB**，页面大小为 **4KB**；**Cache** 采用直接映射方式，共 **8** 行；主存与 **Cache** 之间交换的块大小为 **32B**。系统运行到某一时刻时，页表的部分内容和 **Cache** 的部分内容分别如题 **44-a** 图、题 **44-b** 图所示，图中页框号及标记字段的内容为十六进制形式。

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 虚页号 | 有效位 | 页框号 |  | 行号 | 有效位 | 标记 |  |
| **0** | **1** | **06** |  | **0** | **1** | **020** |  |
| **1** | **1** | **04** |  | **1** | **0** | — |  |
| **2** | **1** | **15** |  | **2** | **1** | **01D** |  |
| **3** | **1** | **02** |  | **3** | **1** | **105** |  |
| **4** | **0** | — |  | **4** | **1** | **064** |  |
| **5** | **1** | **2B** |  | **5** | **1** | **14D** |  |
| **6** | **0** | — |  | **6** | **0** | — |  |
| **7** | **1** | **32** |  | **7** | **1** | **27A** |  |

题 **44-a** 图 页表的部分内容 题 **44-b** 图 **Cache** 的部分内容请回答下列问题。

（**1**）虚拟地址共有几位，哪几位表示虚页号？物理地址共有几位，哪几位表示页框号（物理页号）？

（**2**）使用物理地址访问 **Cache** 时，物理地址应划分成哪几个字段？要求说明每个字段的位数及在物理地址中的位置。

（**3**）虚拟地址 **001C60H** 所在的页面是否在主存中？若在主存中，则该虚拟地址对应的物理地址是什么？访问该地址时是否 **Cache** 命中？要求说明理由。

（**4**）假定为该机配置一个 **4** 路组相联的 **TLB** 共可存放 **8** 个页表项，若其当前内容（十六进制）如题

* 1. 图所示，则此时虚拟地址 **024BACH** 所在的页面是否存在主存中？要求说明理由。

组号 有效位 标记 页框号 有效位 标记 页框号 有效位 标记 页框号 有效位 标记 页框号

**0**

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| **0** | — | — |  | **1** | **001** | **15** |  | **0** | — | — |  | **1** | **012** | **1F** |
| **1** | **013** | **2D** | **0** | — | — | **1** | **008** | **7E** | **0** | — | — |

**1**

题 **44-c** 图 **TLB** 的部分内容

**45**．（**8** 分）某银行提供 **1** 个服务窗口和 **10** 个供顾客等待的座位。顾客到达银行时，若有空座位，则到取号机上领取一个号，等待叫号。取号机每次仅允许一位顾客使用。当营业员空闲时，通过叫号选 取一位顾客，并为其服务。顾客和营业员的活动过程描述如下：

cobegin

{

process 顾 客 i

{

从取号机获取一个号码； 等待叫号；

获取服务；

}

process 营业员

{

while（TRUE）

{

}

}

}coend

叫号；

为客户服务；

请添加必要的信号量和 **P**、**V**（或 **wait()**、**signal()**）操作，实现上述过程中的互斥与同步。要求写出完整的过程，说明信号量的含义并赋初值。

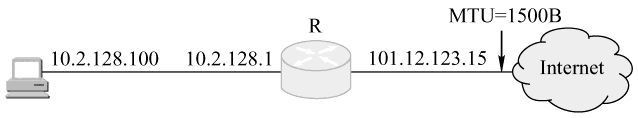
**46**．（**7** 分）某文件系统为一级目录结构，文件的数据一次性写入磁盘，已写入的文件不可修改，但可多次创建新文件。请回答如下问题。

（**1**）在连续、链式、索引三种文件的数据块组织方式中，哪种更合适？要求说明理由。为定位文件 数据块，需要 **FCB** 中设计哪些相关描述字段？

（**2**）为快速找到文件，对于 **FCB**，是集中存储好，还是与对应的文件数据块连续存储好？要求说明理由。

**47**．（**9** 分）某主机的 **MAC** 地址为 **00-15-C5-C1-5E-28**，**IP** 地址为 **10.2.128.100**（私有地址）。题 **47-a**

图是网络拓扑，题 **47-b** 图是该主机进行 **Web** 请求的 **1** 个以太网数据帧前 **80B** 的十六进制及 **ASCII** 码内容。



题 **47-a** 图 网络拓扑

|  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 0000 | 00 21 27 21 51 ee 00 | 15 | c5 c1 5e 28 08 00 45 | 00 | .!|!Q... ..^(..E. |
| 0010 | 01 ef 11 3b 40 00 80 | 06 | ba 9d 0a 02 80 64 40 | aa | ...:@... .....d@. |
| 0020 | 62 20 04 ff 00 50 e0 | e2 | 00 fa 7b f9 f8 05 50 | 18 | b ...P.. ..{...P. |
| 0030 | fa f0 1a c4 00 00 47 | 45 | 54 20 2f 72 66 63 2e | 68 | ......GE T /rfc.h |
| 0040 | 74 6d 6c 20 48 54 54 | 50 | 2f 31 2e 31 0d 0a 41 | 63 | tml HTTP /1.1..Ac |

题 **47-b** 图 以太网数据帧（前 **80B**）

请参考图中的数据回答以下问题。

* + 1. **Web** 服务器的 **IP** 地址是什么？该主机的默认网关的 **MAC** 地址是什么？

（**2**）该主机在构造题 **47-b** 图的数据帧时，使用什么协议确定目的 **MAC** 地址？封装该协议请求报文的以太网帧的目的 **MAC** 地址是什么？

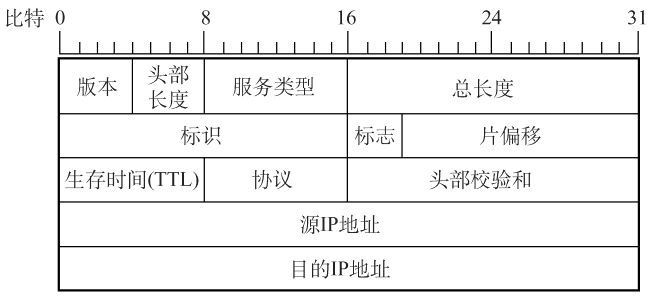
（**3**）假设 **HTTP/1.1** 协议以持续的非流水线方式工作，一次请求—响应时间为 **RTT**，**rfc.html** 页面引用了 **5** 个 **JPEG** 小图像，则从发出题 **47-b** 图中的 **Web** 请求开始到浏览器收到全部内容为止，需要多少个**RTT**？

（**4**）该帧所封装的 **IP** 分组经过路由器 **R** 转发时，需修改 **IP** 分组头中的哪些字段？ **注：**以太网数据帧结构和 **IP** 分组头结构分别如题 **47-c** 图、题 **47-d** 图所示。

**6B 6B 2B 46-1500B 4B**

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| 目的 **MAC** 地址 | 源 **MAC** 地址 | 类型 | 数 据 | **CRC** |

题 **47-c** 图 以太网帧结构



题 **47-d IP** 分组头结构

### 2012 年全国硕士研究生入学统一考试计算机科学与技术学科联考

**计算机学科专业基础综合试题**

一、单项选择题：第 **1～40** 小题，每小题 **2** 分，共 **80** 分。下列每题给出的四个选项中，只有一个选项最符合试题要求。

**1**．求整数 n(n≥0)阶乘的算法如下，其时间复杂度是 。

int fact(int n){

if (n<=1) return 1; return n\*fact(n-1);

}

* + - 1. **O(log2n) B. O(n) C. O(nlog2n) D. O(n2)**

**2**．已知操作符包括„+‟、„**-**‟、„\*‟、„/‟、„(‟和„)‟。将中缀表达式 **a+b-a\*((c+d)/e-f)+g** 转换为等价的后缀表达式 **ab+acd+e/f-\*-g+**时，用栈来存放暂时还不能确定运算次序的操作符，若栈初始时为空，则转换过程中同时保存在栈中的操作符的最大个数是 。

**A**．**5 B**．**7 C**．**8 D**．**11**

**3**．若一棵二叉树的前序遍历序列为 **a, e, b, d, c**，后序遍历序列为 **b, c, d, e, a**，则根结点的孩子结点 。

**A.** 只有 **e B.** 有 **e** 、**b C.** 有 **e** 、**c D.** 无法确定

**4**． 若平衡二叉树的高度为 **6**， 且所有非叶结点的平衡因子均为 **1**， 则该平衡二叉树的结点总数为 。

**A. 10 B. 20 C. 32 D. 33**

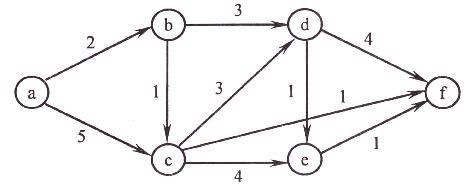
**5**．对有 **n** 个结点、**e** 条边且使用邻接表存储的有向图进行广度优先遍历，其算法时间复杂度是 。

**A**．**O(n) B**．**O(e) C**．**O(n+e) D**．**O(n\*e)**

**6**． 若用邻接矩阵存储有向图， 矩阵中主对角线以下的元素均为零， 则关于该图拓扑序列的结论是 。

**A**．存在，且唯一 **B**．存在，且不唯一

**C**．存在，可能不唯一 **D**．无法确定是否存在

**7**．对如下有向带权图，若采用迪杰斯特拉（ **Dijkstra**）算法求从源点 **a** 到其他各顶点的最短路径， 则得到的第一条最短路径的目标顶点是 **b**，第二条最短路径的目标顶点是 **c**，后续得到的其余各最短路径的目标顶点依次是 。

**A**．**d,e,f B**．**e,d,f C**．**f,d,e D**．**f,e,d**

**8**．下列关于最小生成树的叙述中，正确的是 。

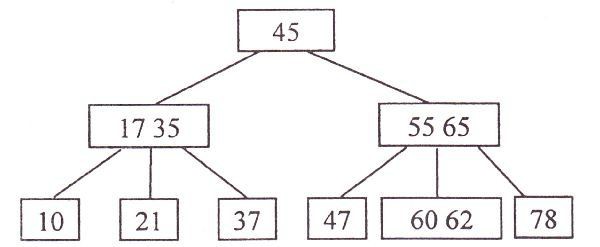
Ⅰ．最小生成树的代价唯一

Ⅱ．所有权值最小的边一定会出现在所有的最小生成树中

Ⅲ．使用普里姆（**Prim**）算法从不同顶点开始得到的最小生成树一定相同

Ⅳ．使用普里姆算法和克鲁斯卡尔（**Kruskal**）算法得到的最小生成树总不相同

**A**．仅Ⅰ **B**．仅Ⅱ **C**．仅Ⅰ、Ⅲ **D**．仅Ⅱ、Ⅳ

**9**．已知一棵 **3** 阶 **B-**树，如下图所示。删除关键字 **78** 得到一棵新 **B-**树，其最右叶结点中的关键字是 。

**A**．**60 B**．**60, 62 C**．**62, 65 D**．**65**

**10**．在内部排序过程中，对尚未确定最终位置的所有元素进行一遍处理称为一趟排序。下列排序方 法中，每一趟排序结束都至少能够确定一个元素最终位置的方法是

Ⅰ．简单选择排序 Ⅱ．希尔排序 Ⅲ．快速排序

Ⅳ．堆排序 Ⅴ．二路归并排序

**A**．仅Ⅰ、Ⅲ、Ⅳ **B**．仅Ⅰ、Ⅲ、Ⅴ

**C**．仅Ⅱ、Ⅲ、Ⅳ **D**．仅Ⅲ、Ⅳ、Ⅴ

**11**．对一待排序序列分别进行折半插入排序和直接插入排序，两者之间可能的不同之处是 。

**A**．排序的总趟数 **B**．元素的移动次数

**C**．使用辅助空间的数量 **D**．元素之间的比较次数

**12**．假定基准程序 **A** 在某计算机上的运行时间为 **100** 秒，其中 **90** 秒为 **CPU** 时间，其余为 **I/O** 时间。若 **CPU** 速度提高 **50%**，**I/O** 速度不变，则运行基准程序 **A** 所耗费的时间是 。

**A**．**55** 秒 **B**．**60** 秒 **C**．**65** 秒 **D**．**70** 秒

**13**．假定编译器规定 **int** 和 **short** 型长度分别为 **32** 位和 **16** 位，执行下列 **C** 语言语句：

unsigned short x=65530; unsigned int y=x;

得到 **y** 的机器数为 。

**A**．**0000 7FFAH B**．**0000 FFFAH C**．**FFFF 7FFAH D**．**FFFF FFFAH**

**14**．**float** 类型（即 **IEEE754** 单精度浮点数格式）能表示的最大正整数是 。

**A**．**2126-2103 B**．**2127-2104 C**．**2127-2103 D**．**2128-2104**

**15**．某计算机存储器按字节编址，采用小端方式存放数据。假定编译器规定 **int** 型和 **short** 型长度分别为 **32** 位和 **16** 位，并且数据按边界对齐存储。某 **C** 语言程序段如下：

struct{

int a;

char b; short c;

} record; record.a=273;

若 **record** 变量的首地址为 **0xC008**，则地址 **0xC008** 中内容及 **record.c** 的地址分别为 。

**A. 0x00**、**0xC00D B. 0x00**、**0xC00E**

**C. 0x11**、**0xC00D D. 0x11**、**0xC00E**

**16**．下列关于闪存（**Flash Memory**）的叙述中，错误的是 。

**A**．信息可读可写，并且读、写速度一样快

**B**．存储元由 **MOS** 管组成，是一种半导体存储器

**C**．掉电后信息不丢失，是一种非易失性存储器

**D**．采用随机访问方式，可替代计算机外部存储器

**17**．假设某计算机按字编址，**Cache** 有 **4** 个行，**Cache** 和主存之间交换的块大小为 **1** 个字。若 **Cache** 的内容初始为空，采用 **2** 路组相联映射方式和 **LRU** 替换策略。访问的主存地址依次为 **0,4,8,2,0,6,8,6,4,8** 时，命中 **Cache** 的次数是 。

**A. 1 B. 2 C. 3 D. 4**

**18**．某计算机的控制器采用微程序控制方式，微指令中的操作控制字段采用字段直接编码法，共有

**33** 个微命令，构成 **5** 个互斥类，分别包含 **7**、**3**、**12**、**5** 和 **6** 个微命令，则操作控制字段至少有 。

1. **5** 位 **B. 6** 位 **C. 15** 位 **D. 33** 位

**19**．某同步总线的时钟频率为 **100MHz**，宽度为 **32** 位，地址**/**数据线复用，每传输一个地址或数据占用一个时钟周期。若该总线支持突发（猝发）传输方式，则一次“主存写”总线事务传输 **128** 位数据所需要的时间至少是 。

**A. 20ns B. 40ns C. 50ns D.80ns**

**20**．下列关于 **USB** 总线特性的描述中，错误的是 。

1. 可实现外设的即插即用和热拔插
2. 可通过级联方式连接多台外设
3. 是一种通信总线，连接不同外设
4. 同时可传输 **2** 位数据，数据传输率高

**21**．下列选项中，在 **I/O** 总线的数据线上传输的信息包括 。

Ⅰ．**I/O** 接口中的命令字 Ⅱ．**I/O** 接口中的状态字 Ⅲ．中断类型号

**A**．仅Ⅰ、Ⅱ **B**．仅Ⅰ、Ⅲ **C**．仅Ⅱ、Ⅲ **D**．Ⅰ、Ⅱ、Ⅲ

**22**．响应外部中断的过程中，中断隐指令完成的操作，除保护断点外，还包括 。

Ⅰ．关中断 Ⅱ．保存通用寄存器的内容 Ⅲ．形成中断服务程序入口地址并送 **PC**

**A**．仅Ⅰ、Ⅱ **B**．仅Ⅰ、Ⅲ **C**．仅Ⅱ、Ⅲ **D**．Ⅰ、Ⅱ、Ⅲ

**23**．下列选项中，不可能在用户态发生的事件是 。

**A**．系统调用 **B**．外部中断 **C**．进程切换 **D**．缺页

**24**．中断处理和子程序调用都需要压栈以保护现场，中断处理一定会保存而子程序调用不需要保存 其内容的是 。

**A**．程序计数器 **B**．程序状态字寄存器

**C**．通用数据寄存器 **D**．通用地址寄存器

**25**．下列关于虚拟存储器的叙述中，正确的是 。

**A**．虚拟存储只能基于连续分配技术 **B**．虚拟存储只能基于非连续分配技术

**C**．虚拟存储容量只受外存容量的限制 **D**．虚拟存储容量只受内存容量的限制

**26**．操作系统的 **I/O** 子系统通常由四个层次组成，每一层明确定义了与邻近层次的接口。其合理的层次组织排列顺序是 。

**A**．用户级 **I/O** 软件、设备无关软件、设备驱动程序、中断处理程序

**B**．用户级 **I/O** 软件、设备无关软件、中断处理程序、设备驱动程序

**C**．用户级 **I/O** 软件、设备驱动程序、设备无关软件、中断处理程序

**D**．用户级 **I/O** 软件、中断处理程序、设备无关软件、设备驱动程序

**27**．假设 **5** 个进程 **P0**、**P1**、**P2**、**P3**、**P4** 共享三类资源 **R1**、**R2**、**R3**，这些资源总数分别为 **18**、**6**、

**22**。**T0** 时刻的资源分配情况如下表所示，此时存在的一个安全序列是 。

|  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 进程 | 已分配资源 | | | 资源最大需求 | | |
| **R1** | **R2** | **R3** | **R1** | **R2** | **R3** |
| **P0** | **3** | **2** | **3** | **5** | **5** | **10** |
| **P1** | **4** | **0** | **3** | **5** | **3** | **6** |
| **P2** | **4** | **0** | **5** | **4** | **0** | **11** |
| **P3** | **2** | **0** | **4** | **4** | **2** | **5** |
| **P4** | **3** | **1** | **4** | **4** | **2** | **4** |

**A. P0, P2, P4, P1, P3 B. P1, P0, P3, P4, P2**

**C. P2, P1, P0, P3, P4 D. P3, P4, P2, P1, P0**

**28**．若一个用户进程通过 **read** 系统调用读取一个磁盘文件中的数据，则下列关于此过程的叙述中， 正确的是 。

Ⅰ．若该文件的数据不在内存，则该进程进入睡眠等待状态

Ⅱ．请求 **read** 系统调用会导致 **CPU** 从用户态切换到核心态

Ⅲ．**read** 系统调用的参数应包含文件的名称

**A.** 仅Ⅰ、Ⅱ **B.** 仅Ⅰ、Ⅲ **C.** 仅Ⅱ、Ⅲ **D.** Ⅰ、Ⅱ和Ⅲ

**29**．一个多道批处理系统中仅有 **P1** 和 **P2** 两个作业，**P2** 比 **P1** 晚 **5ms** 到达，它们的计算和 **I/O** 操作顺序如下：

**P1**：计算 **60ms**，**I/O 80ms**，计算 **20ms**

**P2**：计算 **120ms**，**I/O 40ms**，计算 **40ms**

若不考虑调度和切换时间，则完成两个作业需要的时间最少是 。

**A**．**240ms B**．**260ms C**．**340ms D**．**360ms**

**30** ． 若某单处理器多进程系统中有多个就绪态进程， 则下列关于处理机调度的叙述中， 错误的是 。

**A**．在进程结束时能进行处理机调度

**B**．创建新进程后能进行处理机调度

**C**．在进程处于临界区时不能进行处理机调度

**D**．在系统调用完成并返回用户态时能进行处理机调度

**31**．下列关于进程和线程的叙述中，正确的是 。

**A**．不管系统是否支持线程，进程都是资源分配的基本单位

**B**．线程是资源分配的基本单位，进程是调度的基本单位

**C**．系统级线程和用户级线程的切换都需要内核的支持

**D**．同一进程中的各个线程拥有各自不同的地址空间

**32**．下列选项中，不能改善磁盘设备 **I/O** 性能的是 。

**A**．重排 **I/O** 请求次序 **B**．在一个磁盘上设置多个分区

**C**．预读和滞后写 **D**．优化文件物理块的分布

**33**．在 **TCP/IP** 体系结构中，直接为 **ICMP** 提供服务的协议是 。

**A**．**PPP B**．**IP C**．**UDP D**．**TCP**

**34**．在物理层接口特性中，用于描述完成每种功能的事件发生顺序的是 。

**A**．机械特性 **B**．功能特性 **C**．过程特性 **D**．电气特性

**35**．以太网的 **MAC** 协议提供的是 。

**A**．无连接不可靠服务 **B**．无连接可靠服务

**C**．有连接不可靠服务 **D**．有连接可靠服务

**36**．两台主机之间的数据链路层采用后退 **N** 帧协议（**GBN**）传输数据，数据传输速率为 **16 kbps**，

单向传播时延为 **270ms**，数据帧长度范围是 **128~512** 字节，接收方总是以与数据帧等长的帧进行确认。为使信道利用率达到最高，帧序号的比特数至少为 。

**A**．**5 B**．**4 C**．**3 D**．**2**

**37**．下列关于 **IP** 路由器功能的描述中，正确的是 。

Ⅰ．运行路由协议，设备路由表

Ⅱ．监测到拥塞时，合理丢弃 **IP** 分组

Ⅲ．对收到的 **IP** 分组头进行差错校验，确保传输的 **IP** 分组不丢失

Ⅳ．根据收到的 **IP** 分组的目的 **IP** 地址，将其转发到合适的输出线路上

**A**．仅Ⅲ、Ⅳ **B**．仅Ⅰ、Ⅱ、Ⅲ

**C**．仅Ⅰ、Ⅱ、Ⅳ **D**．Ⅰ、Ⅱ、Ⅲ、Ⅳ **38**． **ARP** 协议的功能是 。

**A**．根据 **IP** 地址查询 **MAC** 地址 **B**．根据 **MAC** 地址查询 **IP** 地址

**C**．根据域名查询 **IP** 地址 **D**．根据 **IP** 地址查询域名

**39**．某主机的 **IP** 地址为 **180.80.77.55**，子网掩码为 **255.255.252.0**。若该主机向其所在子网发送广播分组，则目的地址可以是 。

**A**．**180.80.76.0 B**．**180.80.76.255 C**．**180.80.77.255 D**．**180.80.79.255**

**40**．若用户 **1** 与用户 **2** 之间发送和接收电子邮件的过程如下图所示，则图中①、②、③阶段分别使用的应用层协议可以是 。

**用户1**

**用户1的邮件服务器**

**用户2的**

**邮件服务器 用户2**

① ② ③



**A**．**SMTP**、**SMTP**、**SMTP B**．**POP3**、**SMTP**、**POP3**

**C**．**POP3**、**SMTP**、**SMTP D**．**SMTP**、**SMTP**、**POP3**

二、综合应用题：第 **41～47** 题，共 **70** 分。

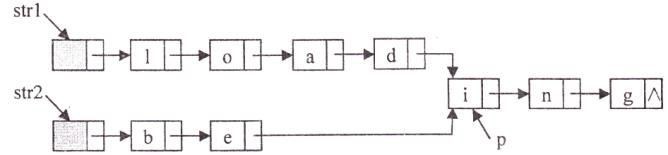
**41**．设有 **6** 个有序表 **A**、**B**、**C**、**D**、**E**、**F**，分别含有 **10**、**35**、**40**、**50**、**60** 和 **200** 个数据元素，各表中元素按升序排列。要求通过 **5** 次两两合并，将 **6** 个表最终合并成 **1** 个升序表，并在最坏情况下比较的总次数达到最小。请问答下列问题。

**1**）给出完整的合并过程，并求出最坏情况下比较的总次数。

**2**）根据你的合并过程，描述 **N**（**N**≥**2**）个不等长升序表的合并策略，并说明理由。

**42**．假定采用带头结点的单链表保存单词，当两个单词有相同的后缀时，则可共享相同的后缀存储 空间，例如，“loading”和“being”的存储映像如下图所示。

设 **str1** 和 **str2** 分别指向两个单词所在单链表的头结点，链表结点结构为 ，请设计一个时间上尽可能高效的算法，找出由 **str1** 和 **str2** 所指向两个链表共同后缀的起始位置（如图中字符 **i** 所在结点的位置 **p**）。要求：



**1**）给出算法的基本设计思想。

**2**）根据设计思想，采用 **C** 或 **C++**或 **JAVA** 语音描述算法，关键之处给出注释。

**3**）说明你所设计算法的时间复杂度。

**43**．假定某计算机的 **CPU** 主频为 **80MHz**，**CPI** 为 **4**，平均每条指令访存 **1.5** 次，主存与 **Cache** 之间

交换的块大小为 **16B**，**Cache** 的命中率为 **99%**，存储器总线宽带为 **32** 位。请回答下列问题。

**1**）该计算机的 **MIPS** 数是多少？平均每秒 **Cache** 缺失的次数是多少？在不考虑 **DMA** 传送的情况下，主存带宽至少达到多少才能满足 **CPU** 的访存要求？

**2**）假定在 **Cache** 缺失的情况下访问主存时，存在 **0.0005%**的缺页率，则 **CPU** 平均每秒产生多少次缺页异常？若页面大小为 **4KB**，每次缺页都需要访问磁盘，访问磁盘时 **DMA** 传送采用周期挪用方式， 磁盘 **I/O** 接口的数据缓冲寄存器为 **32** 位，则磁盘 **I/O** 接口平均每秒发出的 **DMA** 请求次数至少是多少？

**3**）**CPU** 和 **DMA** 控制器同时要求使用存储器总线时，哪个优先级更高？为什么？

**4**）为了提高性能，主存采用 **4** 体低位交叉存储模式，工作时每 **1/4** 个存储周期启动一个体。若每个体的存储周期为 **50ns**，则该主存能提供的最大带宽是多少？

**44**．某 **16** 位计算机中，带符号整数用补码表示，数据 **Cache** 和指令 **Cache** 分离。题 **44** 表给出了指令系统中部分指令格式，其中 **Rs** 和 **Rd** 表示寄存器，**mem** 表示存储单元地址，（**x**）表示寄存器 **x** 或存储单元 **x** 的内容。

表 指令系统中部分指令格式

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| 名称 | 指令的汇编格式 | 指令功能 |
| 加法指令 | **ADD Rs**，**Rd** | **(Rs)+(Rd)->Rd** |
| 算术**/**逻辑左移 | **SHL Rd** | **2\*(Rd)->Rd** |
| 算术右移 | **SHR Rd** | **(Rd)/2->Rd** |
| 取数指令 | **LOAD Rd, mem** | **(mem)->Rd** |
| 存数指令 | **STORE Rs, mem** | **(Rs)->mem** |

该计算机采用 **5** 段流水方式执行指令，各流水段分别是取指（**IF**）、译码**/**读寄存器（**ID**）、执行**/**计算有效地址（**EX**）、访问存储器（**M**）和结果写回寄存器（**WB**），流水线采用“按序发射，按序完成”方式，没有采用转发技术处理数据相关，并且同一个寄存器的读和写操作不能在同一个时钟周期内进行。 请回答下列问题：

**1**）若 **int** 型变量 **x** 的值为**-513**，存放在寄存器 **R1** 中，则执行指令“SHL R1”后，**R1** 的内容是多少？

（用十六进制表示）

**2**）若某个时间段中，有连续的 **4** 条指令进入流水线，在其执行过程中没有发生任何阻塞，则执行

这 **4** 条指令所需的时钟周期数为多少？

**3**）若高级语言程序中某赋值语句为 **x=a+b**，**x**、**a** 和 **b** 均为 **int** 型变量，它们的存储单元地址分别表示为**[x]**、**[a]**和**[b]**。该语句对应的指令序列及其在指令流水线中的执行过程如下图所示。

**I1 LOAD R1**，**[a]**

**I2 LOAD R2**，**[b]**

**I3 ADD R1**，**R2 I4 STORE R2**，**[x]**

图 指令序列及其执行过程示意图

则这 **4** 条指令执行过程中，**I3** 的 **ID** 段和 **I4** 的 **IF** 段被阻塞的原因各是什么？

**4**）若高级语言程序中某赋值语句为 **x=x\*2+a**，**x** 和 **a** 均为 **unsigned int** 类型变量，它们的存储单元

地址分别表示为**[x]**、**[a]**，则执行这条语句至少需要多少个时钟周期？要求模仿题 **44** 图画出这条语句对应的指令序列及其在流水线中的执行过程示意图。

**45**．某请求分页系统的局部页面置换策略如下：

系统从 0 时刻开始扫描，每隔 5 个时间单位扫描一轮驻留集（扫描时间忽略不计），本轮没有被访问过的页框将被系统回收，并放入到空闲页框链尾，其中内容在下一次分配之前不被清空。当发生缺页 时，如果该页曾被使用过且还在空闲页链表中，则重新放回进程的驻留集中；否则，从空闲页框链表头 部取出一个页框。

假设不考虑其它进程的影响和系统开销。初始时进程驻留集为空。目前系统空闲页框链表中页框号 依次为 **32**、**15**、**21**、**41**。进程 **P** 依次访问的**<**虚拟页号，访问时刻**>**是：**<1,1>**、**<3,2>**、**<0,4>**、**<0,6>**、

**<1,11>**、**<0,13>**、**<2,14>**。请回答下列问题。

**1**）访问**<0,4>**时，对应的页框号是什么？

**2**）访问**<1,11>**时，对应的页框号是什么？说明理由。

**3**）访问**<2,14>**时，对应的页框号是什么？说明理由。

**4**）该策略是否适合于时间局部性好的程序？说明理由。

**46**．某文件系统空间的最大容量为 **4TB**（**1TB=240**），以磁盘块为基本分配单位。磁盘块大小为 **1KB**。文件控制块（**FCB**）包含一个 **512B** 的索引表区。请回答下列问题。

**1**）假设索引表区仅采用直接索引结构，索引表区存放文件占用的磁盘块号，索引表项中块号最少占 多少字节？可支持的单个文件最大长度是多少字节？

**2**）假设索引表区采用如下结构：第 **0~7** 字节采用**<**起始块号，块数**>**格式表示文件创建时预分配的连续存储空间，其中起始块号占 **6B**，块数占 **2B**；剩余 **504** 字节采用直接索引结构，一个索引项占 **6B**， 则可支持的单个文件最大长度是多少字节？为了使单个文件的长度达到最大，请指出起始块号和块数分 别所占字节数的合理值并说明理由。

**47**．主机 **H** 通过快速以太网连接 **Internet**，**IP** 地址为 **192.168.0.8**，服务器 **S** 的 **IP** 地址为 **211.68.71.80**。

**H** 与 **S** 使用 **TCP** 通信时，在 **H** 上捕获的其中 **5** 个 **IP** 分组如 题 **47-a** 表所示。

题 **47-a** 表

|  |  |
| --- | --- |
| 编号 | **IP** 分组的前 **40** 字节内容（十六进制） |
| **1** | **45 00 00 30 01 9b 40 00 80 06 1d e8 c0 a8 00 08 d3 44 47 50**  **0b d9 13 88 84 6b 41 c5 00 00 00 00 70 02 43 80 5d b0 00 00** |
| **2** | **43 00 00 30 00 00 40 00 31 06 6e 83 d3 44 47 50 c0 a8 00 08**  **13 88 0b d9 e0 59 9f ef 84 6b 41 c6 70 12 16 d0 37 e1 00 00** |
| **3** | **45 00 00 28 01 9c 40 00 80 06 1d ef c0 a8 00 08 d3 44 47 50**  **0b d9 13 88 84 6b 41 c6 e0 59 9f f0 50 f0 43 80 2b 32 00 00** |
| **4** | **45 00 00 38 01 9d 40 00 80 06 1d de c0 a8 00 08 d3 44 47 50**  **0b d9 13 88 84 6b 41 c6 e0 59 9f f0 50 18 43 80 e6 55 00 00** |
| **5** | **45 00 00 28 68 11 40 00 31 06 06 7a d3 44 47 50 c0 a8 00 08**  **13 88 0b d9 e0 59 9f f0 84 6b 41 d6 50 10 16 d0 57 d2 00 00** |

回答下列问题。

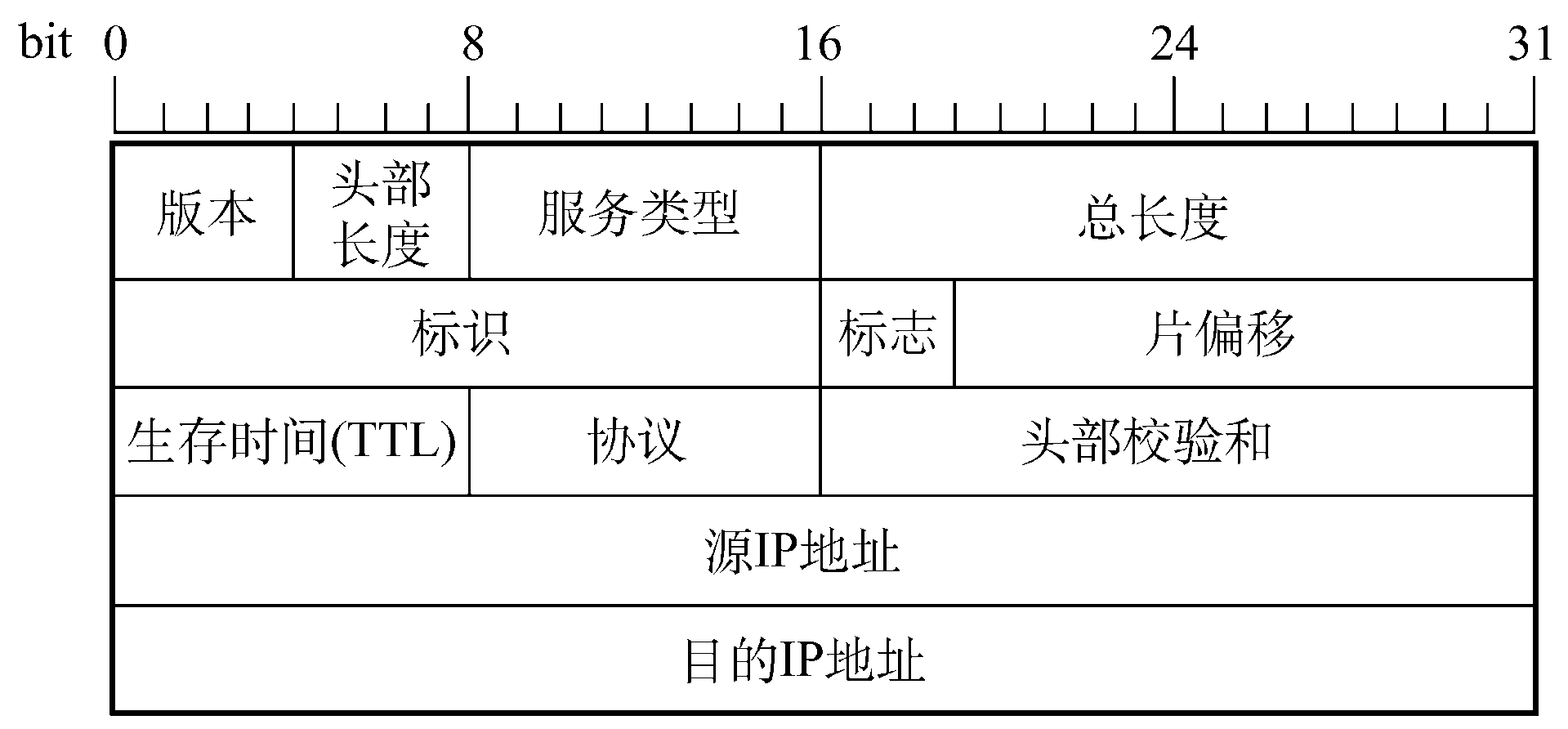
**1**）题 **47-a** 表中的 **IP** 分组中，哪几个是由 **H** 发送的？哪几个完成了 **TCP** 连接建立过程？哪几个在通过快速以太网传输时进行了填充？

**2**）根据题 **47-a** 表中的 **IP** 分组，分析 **S** 已经收到的应用层数据字节数是多少？

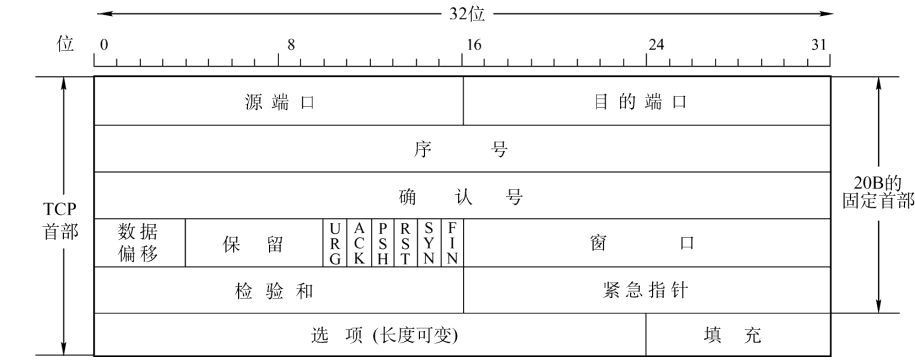
**3**）若题 **47-a** 表中的某个 **IP** 分组在 **S** 发出时的前 **40** 字节如题 **47-b** 表所示，则该 **IP** 分组到达 **H** 时经过了多少个路由器？

题 **47-b** 表

|  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 来自 **S** | 的分组 | **45 00 00 28**  **13 88 a1 08** | **68 11 40 00**  **e0 59 9f f0** | **40 06 ec ad**  **84 6b 41 d6** | **d3 44 47 50**  **50 10 16 d0** | **ca 76 01 06**  **b7 d6 00 00** |

*注：****IP*** *分组头和* ***TCP*** *段头结构分别如题* ***47-a*** *图，题* ***47-b*** *图所示。*

题 **47-a** 图 **IP** 分组头结构



### 2009 年全国硕士研究生入学统一考试计算机科学与技术学科联考

**计算机学科专业基础综合试题**

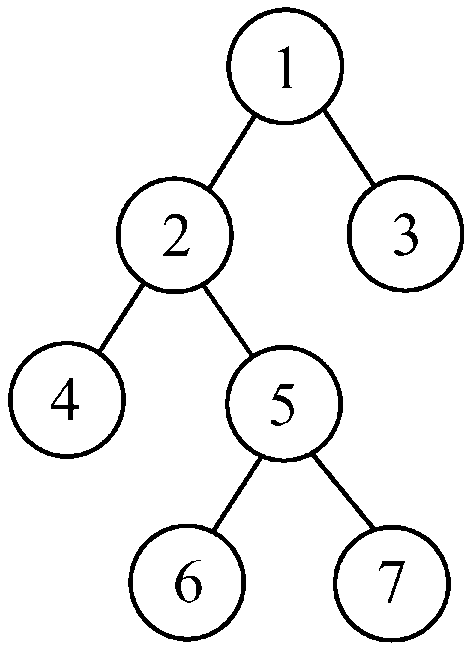
一、单项选择题：第 **1～40** 小题，每小题 **2** 分，共 **80** 分。下列每题给出的四个选项中，只有一个选项最符合试题要求。

**1**．为解决计算机主机与打印机之间速度不匹配问题，通常设置一个打印数据缓冲区，主机将要输出

的数据依次写入该缓冲区，而打印机则依次从该缓冲区中取出数据。该缓冲区的逻辑结构应该是 。

**A**．栈 **B**．队列 **C**．树 **D**．图

**2**．设栈 **S** 和队列 **Q** 的初始状态均为空，元素 **a**，**b**，**c**，**d**，**e**，**f**，**g** 依次进入栈

**S**。若每个元素出栈后立即进入队列 **Q**，且 **7** 个元素出队的顺序是 **b**，**d**，**c**，**f**，**e**，**a**，

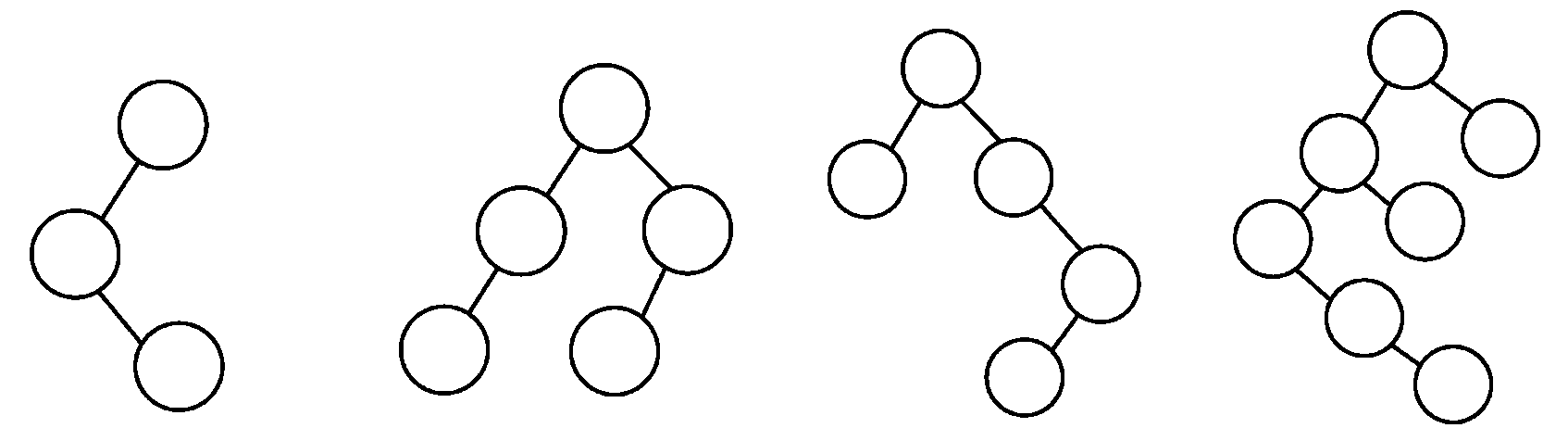
**g**，则栈 **S** 的容量至少是 。

**A**．**1 B**．**2 C**．**3 D**．**4**

**3**．给定二叉树如图 **A-1** 所示。设 **N** 代表二叉树的根，**L** 代表根结点的左子树，

**R** 代表根结点的右子树。若遍历后的结点序列是 **3**，**1**，**7**，**5**，**6**，**2**，**4**，则其遍历方式是 。

**A**．**LRN B**．**NRL C**．**RLN D**．**RNL** 图 **A-1**

**4**．下列二叉排序树中，满足平衡二叉树定义的是 。

**A**． **B**． **C**． **D**．

**5**．已知一棵完全二叉树的第 **6** 层（设根为第 **1** 层）有 **8** 个叶结点，则该完全二叉树的结点个数最多是 。

**A**．**39 B**．**52 C**．**111 D**．**119**

**6**．将森林转换为对应的二叉树，若在二叉树中，结点 **u** 是结点 **v** 的父结点的父结点，则在原来的森林中，**u** 和 **v** 可能具有的关系是 。

Ⅰ．父子关系 Ⅱ．兄弟关系

Ⅲ．**u** 的父结点与 **v** 的父结点是兄弟关系

**A**．只有Ⅱ **B**．Ⅰ和Ⅱ **C**．Ⅰ和Ⅲ **D**．Ⅰ、Ⅱ和Ⅲ

**7**．下列关于无向连通图特性的叙述中，正确的是 。

Ⅰ．所有顶点的度之和为偶数

Ⅱ．边数大于顶点个数减 **1**

Ⅲ．至少有一个顶点的度为 **1**

**A**．只有Ⅰ **B**．只有Ⅱ **C**．Ⅰ和Ⅱ **D**．Ⅰ和Ⅲ

**8**．下列叙述中，不．符合 **m** 阶 **B** 树定义要求的是 。

**A**．根结点最多有 **m** 棵子树 **B**．所有叶结点都在同一层上

**C**．各结点内关键字均升序或降序排列 **D**．叶结点之间通过指针链接

**9**．已知关键字序列 **5**，**8**，**12**，**19**，**28**，**20**，**15**，**22** 是小根堆（最小堆），插入关键字 **3**，调整后得到的小根堆是 。

**A**．**3**，**5**，**12**，**8**，**28**，**20**，**15**，**22**，**19**

**B**．**3**，**5**，**12**，**19**，**20**，**15**，**22**，**8**，**28 C**．**3**，**8**，**12**，**5**，**20**，**15**，**22**，**28**，**19 D**．**3**，**12**，**5**，**8**，**28**，**20**，**15**，**22**，**19**

**10**．若数据元素序列 **11**，**12**，**13**，**7**，**8**，**9**，**23**，**4**，**5** 是采用下列排序方法之一得到的第二趟排序后的结果，则该排序算法只能是 。

**A**．冒泡排序 **B**．插入排序 **C**．选择排序 **D**．二路归并排序

**11** ． 冯· 诺依曼计算机中指令和数据均以二进制形式存放在存储器中， **CPU** 区分它们的依据是 。

**A**．指令操作码的译码结果 **B**．指令和数据的寻址方式

**C**．指令周期的不同阶段 **D**．指令和数据所在的存储单元

**12**．一个 **C** 语言程序在一台 **32** 位机器上运行。程序中定义了三个变量 **x**、**y** 和 **z**，其中 **x** 和 **z** 为 **int**

型，**y** 为 **short** 型。当 **x=127**，**y=**-**9** 时，执行赋值语句 **z=x+y** 后，**x**、**y** 和 **z** 的值分别是 。

**A**．**x=0000007FH**，**y=FFF9H**，**z=00000076H B**．**x=0000007FH**，**y=FFF9H**，**z=FFFF0076H C**．**x=0000007FH**，**y=FFF7H**，**z=FFFF0076H D**．**x=0000007FH**，**y=FFF7H**，**z=00000076H**

**13**．浮点数加、减运算过程一般包括对阶、尾数运算、规格化、舍入和判溢出等步骤。设浮点数的 阶码和尾数均采用补码表示，且位数分别为 **5** 位和 **7** 位（均含 **2** 位符号位）。若有两个数 **X=27×29/32**，

**Y=25×5/8**，则用浮点加法计算 **X+Y** 的最终结果是 。

**A**．**00111 1100010 B**．**00111 0100010**

**C**．**01000 0010001 D**．发生溢出

**14**．某计算机的 **Cache** 共有 **16** 块，采用 **2** 路组相联映射方式（即每组 **2** 块）。每个主存块大小为 **32B**， 按字节编址。主存 **129** 号单元所在主存块应装入到的 **Cache** 组号是 。

**A**．**0 B**．**1 C**．**4 D**．**6**

**15**．某计算机主存容量为 **64KB**，其中 **ROM** 区为 **4KB**，其余为 **RAM** 区，按字节编址。现要用 **2K×8** 位的 **ROM** 芯片和 **4K×4** 位的 **RAM** 芯片来设计该存储器，则需要上述规格的 **ROM** 芯片数和 **RAM** 芯片数分别是 。

**A**．**1**、**15 B**．**2**、**15 C**．**1**、**30 D**．**2**、**30**

**16**．某机器字长为 **16** 位，主存按字节编址，转移指令采用相对寻址，由两个字节组成，第一字节为操作码字段，第二字节为相对位移量字段。假定取指令时，每取一个字节 **PC** 自动加 **1**。若某转移指令所在主存地址为 **2000H**，相对位移量字段的内容为 **06H**，则该转移指令成功转移后的目标地址是 。

**A**．**2006H B**．**2007H C**．**2008H D**．**2009H**

**17**．下列关于 **RISC** 的叙述中，错误的是 。

**A**．**RISC** 普遍采用微程序控制器

**B**．**RISC** 大多数指令在一个时钟周期内完成

**C**．**RISC** 的内部通用寄存器数量相对 **CISC** 多

**D**．**RISC** 的指令数、寻址方式和指令格式种类相对 **CISC** 少

**18**．某计算机的指令流水线由四个功能段组成，指令流经各功能段的时间（忽略各功能段之间的缓 存时间）分别为 **90ns**、**80ns**、**70ns**、和 **60ns**，则该计算机的 **CPU** 时钟周期至少是 。

**A**．**90ns B**．**80ns C**．**70ns D**．**60ns**

**19**．相对于微程序控制器，硬布线控制器的特点是 。

**A**．指令执行速度慢，指令功能的修改和扩展容易

**B**．指令执行速度慢，指令功能的修改和扩展难

**C**．指令执行速度快，指令功能的修改和扩展容易

**D**．指令执行速度快，指令功能的修改和扩展难

**20**．假设某系统总线在一个总线周期中并行传输 **4B** 信息，一个总线周期占用 **2** 个时钟周期，总线时钟频率为 **10MHz**，则总线带宽是 。

**A**．**10MB/s B**．**20MB/s C**．**40MB/s D**．**80MB/s**

**21**．假设某计算机的存储系统由 **Cache** 和主存组成，某程序执行过程中访存 **1000** 次，其中访问 **Cache**

缺失（未命中）**50** 次，则 **Cache** 的命中率是 。

**A**．**5% B**．**9.5% C**．**50% D**．**95%**

**22**．下列选项中，能引起外部中断的事件是 。

**A**．键盘输入 **B**．除数为 **0**

**C**．浮点运算下溢 **D**．访存缺页

**23**．单处理机系统中，可并行的是 。

Ⅰ进程与进程 Ⅱ处理机与设备 Ⅲ处理机与通道 Ⅳ设备与设备

**A**．Ⅰ、Ⅱ和Ⅲ **B**．Ⅰ、Ⅱ和Ⅳ

**C**．Ⅰ、Ⅲ和Ⅳ **D**．Ⅱ、Ⅲ和Ⅳ

**24**．下列进程调度算法中，综合考虑进程等待时间和执行时间的是 。

**A**．时间片轮转调度算法 **B**．短进程优先调度算法

**C**．先来先服务调度算法 **D**．高响应比优先调度算法

**25**．某计算机系统中有 **8** 台打印机，由 **K** 个进程竞争使用，每个进程最多需要 **3** 台打印机。该系统可能会发生死锁的 **K** 的最小值是 。

**A**．**2 B**．**3 C**．**4 D**．**5**

**26**．分区分配内存管理方式的主要保护措施是 。

**A**．界地址保护 **B**．程序代码保护 **C**．数据保护 **D**．栈保护

**27**．一个分段存储管理系统中，地址长度为 **32** 位，其中段号占 **8** 位，则最大段长是 。

**A**．**28B B**．**216B C**．**224B D**．**232B**

**28**．下列文件物理结构中，适合随机访问且易于文件扩展的是 。

**A**．连续结构 **B**．索引结构

**C**．链式结构且磁盘块定长 **D**．链式结构且磁盘块变长

**29**．假设磁头当前位于第 **105** 道，正在向磁道序号增加的方向移动。现有一个磁道访问请求序列为

**35**，**45**，**12**，**68**，**110**，**180**，**170**，**195**，采用 **SCAN** 调度（电梯调度）算法得到的磁道访问序列是 。**A**．**110**，**170**，**180**，**195**，**68**，**45**，**35**，**12 B**．**110**，**68**，**45**，**35**，**12**，**170**，**180**，**195 C**．**110**，**170**，**180**，**195**，**12**，**35**，**45**，**68 D**．**12**，**35**，**45**，**68**，**110**，**170**，**180**，**195**

**30**．文件系统中，文件访问控制信息存储的合理位置是 。

**A**．文件控制块 **B**．文件分配表 **C**．用户口令表 **D**．系统注册表

**31**．设文件 **F1** 的当前引用计数值为 **1**，先建立 **F1** 的符号链接（软链接）文件 **F2**，再建立 **F1** 的硬链接文件 **F3**，然后删除 **F1**。此时，**F2** 和 **F3** 的引用计数值分别是 。

**A**．**0**、**1 B**．**1**、**1 C**．**1**、**2 D**．**2**、**1**

**32**．程序员利用系统调用打开 **I/O** 设备时，通常使用的设备标识是 。

**A**．逻辑设备名 **B**．物理设备名

**C**．主设备号 **D**．从设备号

**33**．在 **OSI** 参考模型中，自下而上第一个提供端到端服务的层次是 。

**A**．数据链路层 **B**．传输层 **C**．会话层 **D**．应用层

**34**．在无噪声情况下，若某通信链路的带宽为 **3kHz**，采用 **4** 个相位，每个相位具有 **4** 种振幅的 **QAM**

调制技术，则该通信链路的最大数据传输速率是 。

**A**．**12kbit/s B**．**24kbit/s C**．**48kbit/s D**．**96kbit/s**

**35**．数据链路层采用后退 **N** 帧（**GBN**）协议，发送方已经发送了编号为 **0**～**7** 的帧。当计时器超时时，若发送方只收到 **0**、**2**、**3** 号帧的确认，则发送方需要重发的帧数是 。

**A**．**2 B**．**3 C**．**4 D**．**5**

**36**．以太网交换机进行转发决策时使用的 **PDU** 地址是 。

**A**．目的物理地址 **B**．目的 **IP** 地址

**C**．源物理地址 **D**．源 **IP** 地址

**37**．在一个采用 **CSMA/CD** 协议的网络中，传输介质是一根完整的电缆，传输速率为 **1Gbit/s**，电缆中的信号传播速度为 **200 000km/s**。若最小数据帧长度减少 **800bit**，则最远的两个站点之间的距离至少需要 。

**A**．增加 **160m B**．增加 **80m**

**C**．减少 **160m D**．减少 **80m**

**38**．主机甲与主机乙之间已建立一个 **TCP** 连接，主机甲向主机乙发送了两个连续的 **TCP** 段，分别包含 **300B** 和 **500B** 的有效载荷，第一个段的序列号为 **200**，主机乙正确接收到两个段后，发送给主机甲的确认序列号是 。

**A**．**500 B**．**700 C**．**800 D**．**1000**

**39**．一个 **TCP** 连接总是以 **1KB** 的最大段长发送 **TCP** 段，发送方有足够多的数据要发送。当拥塞窗口为 **16KB** 时发生了超时，如果接下来的 **4** 个 **RTT**（往返时间）时间内的 **TCP** 段的传输都是成功的，那么当第 **4** 个 **RTT** 时间内发送的所有 **TCP** 段都得到肯定应答时，拥塞窗口大小是 。

**A**．**7KB B**．**8KB C**．**9KB D**．**16KB**

**40**．**FTP** 客户和服务器间传递 **FTP** 命令时，使用的连接是 。

**A**．建立在 **TCP** 之上的控制连接 **B**．建立在 **TCP** 之上的数据连接

**C**．建立在 **UDP** 之上的控制连接 **D**．建立在 **UDP** 之上的数据连接

二、综合应用题：第 **41～47** 题，共 **70** 分。

**41**．（**10** 分）带权图（权值非负，表示边连接的两顶点间的距离）的最短路径问题是找出从初始顶点到目标顶点之间的一条最短路径。假设从初始顶点到目标顶点之间存在路径，现有一种解决该问题的 方法：

① 设最短路径初始时仅包含初始顶点，令当前顶点 **u** 为初始顶点；

② 选择离 **u** 最近且尚未在最短路径中的一个顶点 **v**，加入到最短路径中，修改当前顶点 **u=v**；

③ 重复步骤②，直到 **u** 是目标顶点时为止。

请问上述方法能否求得最短路径？若该方法可行，请证明之；否则，请举例说明。

**42**．（**15** 分）已知一个带有表头结点的单链表，结点结构为：

**data**

**link**

假设该链表只给出了头指针 **list**。在不改变链表的前提下，请设计一个尽可能高效的算法，查找链表中倒数第 **k** 个位置上的结点（**k** 为正整数）。若查找成功，算法输出该结点的 **data** 域的值，并返回 **1**； 否则，只返回 **0**。要求：

**1**）描述算法的基本设计思想。

**2**）描述算法的详细实现步骤。

**3**）根据设计思想和实现步骤，采用程序设计语言描述算法（使用 **C**、**C++**或 **Java** 语言实现），关键之处请给出简要注释。

**43**．（**8** 分）某计算机的 **CPU** 主频为 **500MHz**，**CPI** 为 **5**（即执行每条指令平均需 **5** 个时钟周期）。假定某外设的数据传输率为 **0.5MB/s**，采用中断方式与主机进行数据传送，以 **32** 位为传输单位，对应的中断服务程序包含 **18** 条指令，中断服务的其他开销相当于 **2** 条指令的执行时间。请回答下列问题，要求给

出计算过程。

**1**）在中断方式下，**CPU** 用于该外设 **I/O** 的时间占整个 **CPU** 时间的百分比是多少？

**2**）当该外设的数据传输率达到 **5MB/s** 时，改用 **DMA** 方式传送数据。假定每次 **DMA** 传送块大小为

**5000B**，且 **DMA** 预处理和后处理的总开销为 **500** 个时钟周期，则 **CPU** 用于该外设 **I/O** 的时间占整个 **CPU**

时间的百分比是多少？（假设 **DMA** 与 **CPU** 之间没有访存冲突）

**44**．（**13** 分）某计算机字长为 **16** 位，采用 **16** 位定长指令字结构，部分数据通路结构如图 **A-2** 所示，图中所有控制信号为 **1** 时表示有效、为 **0** 时表示无效。例如，控制信号 **MDRinE** 为 **1** 表示允许数据从

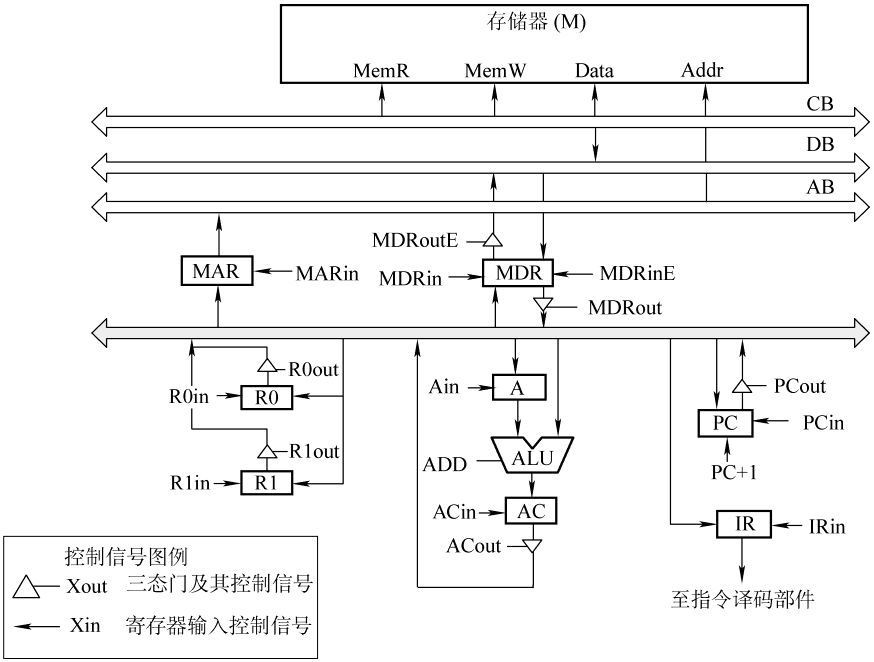
**DB** 打入 **MDR**，**MDRin** 为 **1** 表示允许数据从内总线打入 **MDR**。假设 **MAR** 的输出一直处于使能状态。加法指令“**ADD (R1)**，**R0**”的功能为**(R0)+((R1))**→**(R1)**，即将 **R0** 中的数据与 **R1** 的内容所指主存单元的数据相加，并将结果送入 **R1** 的内容所指主存单元中保存。

图 **A-2**

表 **A-1** 给出了上述指令取指和译码阶段每个节拍（时钟周期）的功能和有效控制信号，请按表中描述方式用表．格．列出指．令．执．行．阶．段．每个节拍的功能和有效控制信号。

表 **A-1**

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| 时钟 | 功能 | 有效控制信号 |
| **C1** | **MAR**←**(PC)** | **PCout, MARin** |
| **C2** | **MDR**←**M(MDR) PC**←**(PC)+1** | **MemR, MDRinE, PC+1** |
| **C3** | **IR**←**(MDR)** | **MDRout, IRin** |
| **C4** | 指令译码 | 无 |

**45**．（**7** 分）三个进程 **P1**、**P2**、**P3** 互斥使用一个包含 **N**（**N>0**）个单元的缓冲区。**P1** 每次用 **produce()**

生成一个正整数并用 **put()**送入缓冲区某一空单元中；**P2** 每次用 **getodd()**从该缓冲区中取出一个奇数并用

**countodd()**统计奇数个数；**P3** 每次用 **geteven()**从该缓冲区中取出一个偶数并用 **counteven()**统计偶数个数。请用信号量机制实现这三个进程的同步与互斥活动，并说明所定义信号量的含义。要求用伪代码描述。

**46**．（**8** 分）请求分页管理系统中，假设某进程的页表内容见表 **A-2**。

表 **A-2**

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| 页号 | 页框（**Page Frame**）号 | 有效位（存在位） |
| **0** | **101H** | **1** |
| **1** |  | **0** |
| **2** | **254H** | **1** |

页面大小为 **4KB**，一次内存的访问时间为 **100ns**，一次快表（**TLB**）的访问时间为 **10ns**，处理一次缺页的平均时间为 **108ns**（已含更新 **TLB** 和页表的时间），进程的驻留集大小固定为 **2**，采用最近最少使用置换算法（**LRU**）和局部淘汰策略。假设①**TLB** 初始为空；②地址转换时先访问 **TLB**，若 **TLB** 未命中，再访问页表（忽略访问页表之后的 **TLB** 更新时间）；③有效位为 **0** 表示页面不在内存，产生缺页中断，缺页中断处理后，返回到产生缺页中断的指令处重新执行。设有虚地址访问序列 **2362H**、**1565H**、

**25A5H**，请问：

**1**）依次访问上述三个虚地址，各需多少时间？给出计算过程。

**2**）基于上述访问序列，虚地址 **1565H** 的物理地址是多少？请说明理由。

**47**．（**9** 分）某网络拓扑如图 **A-3** 所示，路由器 **R1** 通过接口 **E1**、**E2** 分别连接局域网 **1**、局域网 **2**，通过接口 **L0** 连接路由器 **R2**，并通过路由器 **R2** 连接域名服务器与互联网。**R1** 的 **L0** 接口的 **IP** 地址是

**202.118.2.1**，**R2** 的 **L0** 接口的 **IP** 地址是 **202.118.2.2**，**L1** 接口的 **IP** 地址是 **130.11.120.1**，**E0** 接口的 **IP** 地

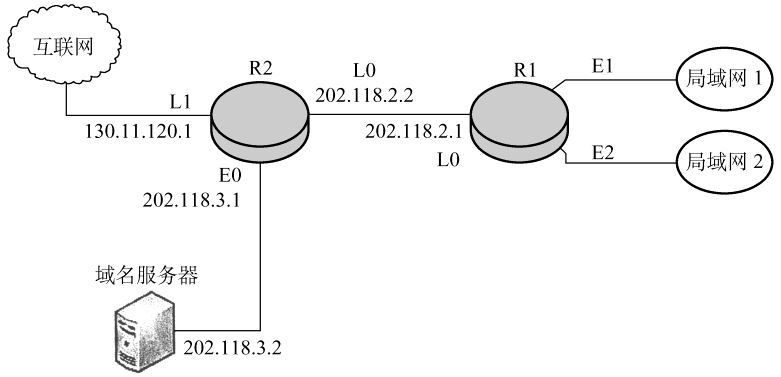
址是 **202.118.3.1**，域名服务器的 **IP** 地址是 **202.118.3.2**。

图 **A-3**

**R1** 和 **R2** 的路由表结构为：

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| 目的网络 **IP** 地址 | 子网掩码 | 下一跳 **IP** 地址 | 接口 |

**1**）将 **IP** 地址空间 **202.118.1.0/24** 划分为 **2** 个子网，分别分配给局域网 **1**、局域网 **2**，每个局域网需分配的 **IP** 地址数不少于 **120** 个。请给出子网划分结果，说明理由或给出必要的计算过程。

**2**）请给出 **R1** 的路由表，使其明确包括到局域网 **1** 的路由、局域网 **2** 的路由、域名服务器的主机路由和互联网的路由。

**3**）请采用路由聚合技术，给出 **R2** 到局域网 **1** 和局域网 **2** 的路由。

### 2010 年全国硕士研究生入学统一考试计算机科学与技术学科联考

**计算机学科专业基础综合试题**

一、单项选择题：第 **1～40** 小题，每小题 **2** 分，共 **80** 分。下列每题给出的四个选项中，只有一个选项最符合试题要求。

**1**．若元素 **a**、**b**、**c**、**d**、**e**、**f** 依次进栈，允许进栈、退栈操作交替进行，但不允许连续三次进行退

栈操作，则不．可能得到的出栈序列是 。

**A**．**d c e b f a B**．**c b d a e f**

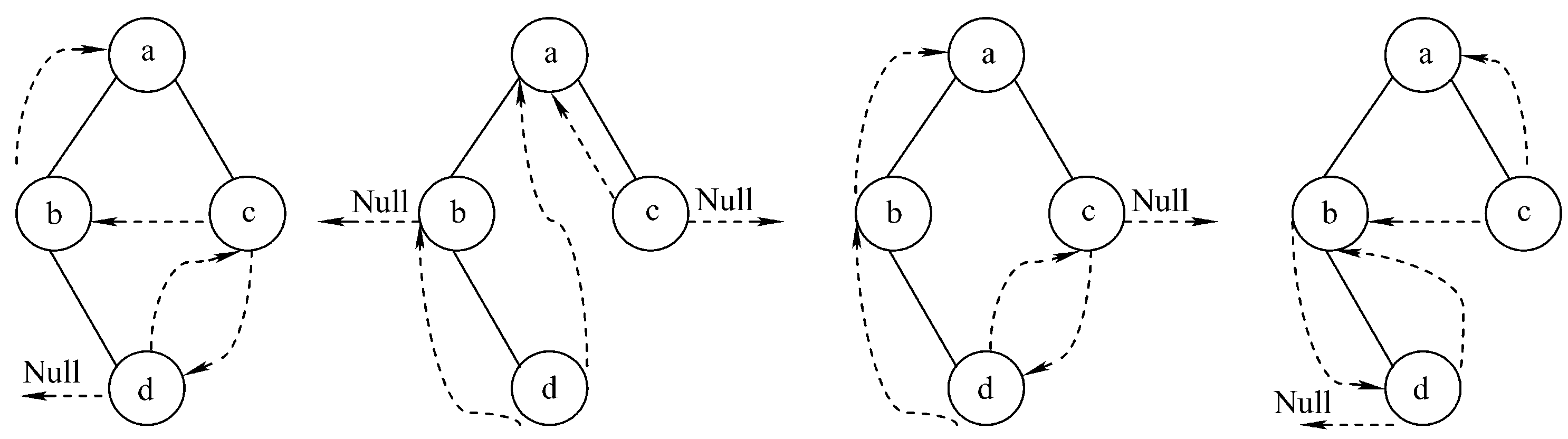
**C**．**b c a e f d D**．**a f e d c b**

**2**．某队列允许在其两端进行入队操作，但仅允许在一端进行出队操作。若元素 **a**、**b**、**c**、**d**、**e** 依次入此队列后再进行出队操作，则不．可能得到的出队序列是 。

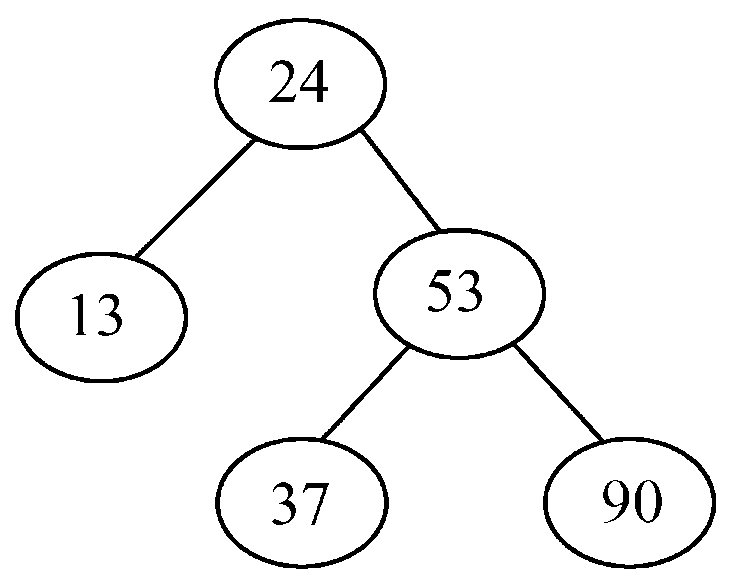
**A**．**b a c d e B**．**d b a c e**

**C**．**d b c a e D**．**e c b a d**

**3**．下列线索二叉树中（用虚线表示线索），符合后序线索树定义的是 。



**A**． **B**． **C**． **D**．

**4**．在图 **B-1** 所示的平衡二叉树中，插入关键字 **48** 后得到一棵新平衡二叉树。在新平衡二叉树中，关键字 **37** 所在结点的左、右子结点中保存的关键字分别是 。

**A**．**13**，**48 B**．**24**，**48**

**C**．**24**，**53 D**．**24**，**90**

**5**．在一棵度为 **4** 的树 **T** 中，若有 **20** 个度为 **4** 的结点，**10** 个度为 **3** 的结

点，**1** 个度为 **2** 的结点，**10** 个度为 **1** 的结点，则树 **T** 的叶结点个数是 。

**A**．**41 B**．**82 C**．**113 D**．**122**

图 **B-1**

**6**．对 **n**（**n**≥**2**）个权值均不相同的字符构造成赫夫曼树。下列关于该赫夫曼树的叙述中，错．误．的是 。

**A**．该树一定是一棵完全二叉树

**B**．树中一定没有度为 **1** 的结点

**C**．树中两个权值最小的结点一定是兄弟结点

**D**．树中任一非叶结点的权值一定不小于下一层任一结点的权值

**7**．若无向图 **G=(V, E)**中含有 **7** 个顶点，要保证图 **G** 在任何情况下都是连通的，则需要的边数最少是 。

**A**．**6 B**．**15 C**．**16 D**．**21**

**8** ． 对图 **B-2** 进行拓扑排序， 可以得到不同的拓扑序列的个数是 。

**A**．**4 B**．**3 C**．**2 D**．**1**

**9**．已知一个长度为 **16** 的顺序表 **L**，其元素按关键字有序排列。若采用折半查找法查找一个 **L** 中不存在的元素，则关键字的比较次数最多的是 。

**A**．**4 B**．**5 C**．**6 D**．**7**

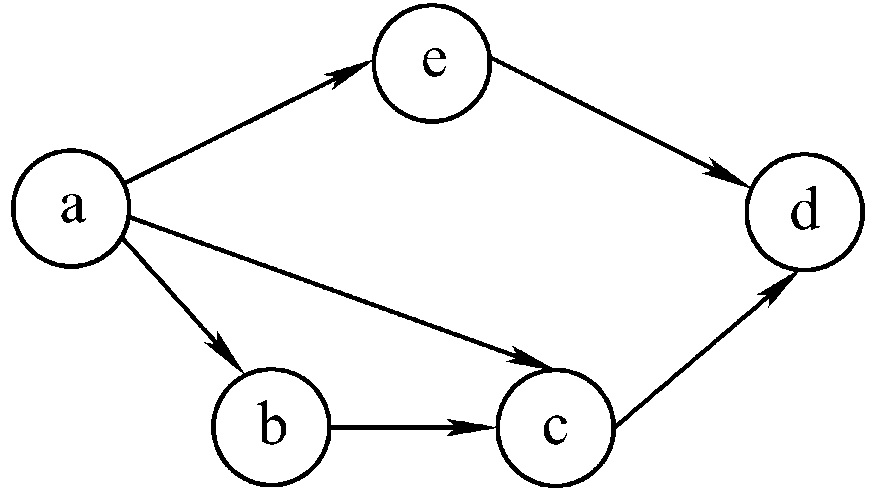


图 **B-2**

**10**．采用递归方式对顺序表进行快速排序。下列关于递归次数的叙述中，正确的是 。

**A**．递归次数与初始数据的排列次序无关

**B**．每次划分后，先处理较长的分区可以减少递归次数

**C**．每次划分后，先处理较短的分区可以减少递归次数

**D**．递归次数与每次划分后得到的分区的处理顺序无关

**11**．对一组数据（**2**，**12**，**16**，**88**，**5**，**10**）进行排序，若前三趟排序结果如下： 第一趟排序结果：**2**，**12**，**16**，**5**，**10**，**88**

第二趟排序结果：**2**，**12**，**5**，**10**，**16**，**88** 第三趟排序结果：**2**，**5**，**10**，**12**，**16**，**88** 则采用的排序方法可能是 。

**A**．冒泡排序 **B**．希尔排序 **C**．归并排序 **D**．基数排序

**12**．下列选项中，能缩短程序执行时间的措施是 。

Ⅰ．提高 **CPU** 时钟频率 Ⅱ．优化数据通路结构

Ⅲ．对程序进行编译优化

**A**．仅Ⅰ和Ⅱ **B**．仅Ⅰ和Ⅲ **C**．仅Ⅱ和Ⅲ **D**．Ⅰ、Ⅱ和Ⅲ

**13**．假定有 **4** 个整数用 **8** 位补码分别表示 **r1=FEH**，**r2=F2H**，**r3=90H**，**r4=F8H**，若将运算结果存放在一个 **8** 位寄存器中，则下列运算中会发生溢出的是 。

**A**．**r1×r2 B**．**r2×r3**

**C**．**r1×r4 D**．**r2×r4**

**14**．假定变量 **i**、**f** 和 **d** 的数据类型分别为 **int**、**float** 和 **double**（**int** 用补码表示，**float** 和 **double** 分别用 **IEEE754** 单精度和双精度浮点数格式表示），已知 **i=785**，**f=1.5678e3**，**d=1.5e100**。若在 **32** 位机器中执行下列关系表达式，则结果为“真”的是 。

Ⅰ．**i==(int)(float)i** Ⅱ．**f==(float)(int)f**

Ⅲ．**f==(float)(double)f** Ⅳ．**(d+f)**-**d==f**

**A**．仅Ⅰ和Ⅱ **B**．仅Ⅰ和Ⅲ **C**．仅Ⅱ和Ⅲ **D**．仅Ⅲ和Ⅳ

**15**．假定用若干个 **2K×4** 位的芯片组成一个 **8K×8** 位的存储器，则地址 **0B1FH** 所在芯片的最小地址是 。

**A**．**0000H B**．**0600H C**．**0700H D**．**0800H**

**16**．下列有关 **RAM** 和 **ROM** 的叙述中，正确的是 。

Ⅰ．**RAM** 是易失性存储器，**ROM** 是非易失性存储器

Ⅱ．**RAM** 和 **ROM** 都采用随机存取方式进行信息访问

Ⅲ．**RAM** 和 **ROM** 都可用作 **Cache**

Ⅳ．**RAM** 和 **ROM** 都需要进行刷新

**A**．仅Ⅰ和Ⅱ **B**．仅Ⅱ和Ⅲ

**C**．仅Ⅰ、Ⅱ和Ⅳ **D**．仅Ⅱ、Ⅲ和Ⅳ

**17**．下列命中组合情况中，一次访存过程中不．可能发生的是 。

**A**．**TLB** 未命中，**Cache** 未命中，**Page** 未命中

**B**．**TLB** 未命中，**Cache** 命中，**Page** 命中

**C**．**TLB** 命中，**Cache** 未命中，**Page** 命中

**D**．**TLB** 命中，**Cache** 命中，**Page** 未命中

**18**．下列寄存器中，汇编语言程序员可见的是 。

**A**．存储器地址寄存器（**MAR**） **B**．程序计数器（**PC**）

**C**．存储器数据寄存器（**MDR**） **D**．指令寄存器（**IR**）

**19**．下列选项中，不．会引起指令流水线阻塞的是 。

**A**．数据旁路（转发） **B**．数据相关

**C**．条件转移 **D**．资源冲突

**20**．下列选项中的英文缩写均为总线标准的是 。

**A**．**PCI**、**CRT**、**USB**、**EISA**

**B**．**ISA**、**CPI**、**VESA**、**EISA**

**C**．**ISA**、**SCSI**、**RAM**、**MIPS**

**D**．**ISA**、**EISA**、**PCI**、**PCI-Express**

**21**．单级中断系统中，中断服务程序内的执行顺序是 。

Ⅰ．保护现场 Ⅱ．开中断 Ⅲ．关中断 Ⅳ．保存断点

Ⅴ．中断事件处理 Ⅵ．恢复现场 Ⅶ．中断返回

**A**．Ⅰ**->**Ⅴ**->**Ⅵ**->**Ⅱ**->**Ⅶ **B**．Ⅲ**->**Ⅰ**->**Ⅴ**->**Ⅶ

**C**．Ⅲ**->**Ⅳ**->**Ⅴ**->**Ⅵ**->**Ⅶ **D**．Ⅳ**->**Ⅰ**->**Ⅴ**->**Ⅵ**->**Ⅶ

**22**．假定一台计算机的显示存储器用 **DRAM** 芯片实现，若要求显示分辨率为 **1600×1200**，颜色深度为 **24** 位，帧频为 **85Hz**，显存总带宽的 **50%**用来刷新屏幕，则需要的显存总带宽至少约为 。

**A**．**245Mbit/s B**．**979Mbit/s**

**C**．**1 958Mbit/s D**．**7 834Mbit/s**

**23**．下列选项中，操作系统提供给应用程序的接口是 。

**A**．系统调用 **B**．中断

**C**．库函数 **D**．原语

**24**．下列选项中，导致创建新进程的操作是 。

Ⅰ．用户登录成功 Ⅱ．设备分配 Ⅲ．启动程序执行

**A**．仅Ⅰ和Ⅱ **B**．仅Ⅱ和Ⅲ **C**．仅Ⅰ和Ⅲ **D**．Ⅰ、Ⅱ和Ⅲ

**25**．设与某资源关联的信号量初值为 **3**，当前值为 **1**。若 **M** 表示该资源的可用个数， **N** 表示等待该资源的进程数，则 **M**、**N** 分别是 。

**A**．**0**、**1 B**．**1**、**0 C**．**1**、**2 D**．**2**、**0**

**26**．下列选项中，降低进程优先级的合理时机是 。

**A**．进程的时间片用完

**B**．进程刚完成 **I/O**，进入就绪列队

**C**．进程长期处于就绪列队中

**D**．进程从就绪状态转为运行状态

**27**．进程 **P0** 和 **P1** 的共享变量定义及其初值为：

**boolean flag[2]**； **int turn=0**；

**flag[0]=FALSE**；**flag[1]=FALSE**；

若进程 **P0** 和 **P1** 访问临界资源的类 **C** 伪代码实现如下：

void P0() //进程 P0

{

while(TRUE)

{

flag[0]=TRUE; turn=1; while(flag[1]&&(turn==1))

;

临 界 区 ; flag[0]=FALSE;

}

}

void P1() //进程 P1

{

while(TRUE)

{

flag[1]=TRUE; turn=0; while(flag[0]&&(turn==0))

;

临 界 区 ; flag[1]=FALSE;

}

}

则并发执行进程 **P0** 和 **P1** 时产生的情形是 。

**A**．不能保证进程互斥进入临界区，会出现“饥饿”现象

**B**．不能保证进程互斥进入临界区，不会出现“饥饿”现象

**C**．能保证进程互斥进入临界区，会出现“饥饿”现象

**D**．能保证进程互斥进入临界区，不会出现“饥饿”现象

**28**．某基于动态分区存储管理的计算机，其主存容量为 **55MB**（初始为空闲），采用最佳适配（**Best**

**Fit**）算法，分配和释放的顺序为：分配 **15MB**，分配 **30MB**，释放 **15MB**，分配 **8MB**，分配 **6MB**，此时主存中最大空闲分区的大小是 。

**A**．**7MB B**．**9MB C**．**10MB D**．**15MB**

**29**．某计算机采用二级页表的分页存储管理方式，按字节编址，页大小为 **210B**，页表项大小为 **2B**， 逻辑地址结构为：

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| 页目录号 | 页号 | 页内偏移量 |

逻辑地址空间大小为 **216** 页，则表示整个逻辑地址空间的页目录表中包含表项的个数至．少．是 。**A**．**64 B**．**128 C**．**256 D**．**512**

**30**．设文件索引节点中有 **7** 个地址项，其中 **4** 个地址项是直接地址索引，**2** 个地址项是一级间接地

址索引，**1** 个地址项是二级间接地址索引，每个地址项大小为 **4B**。若磁盘索引块和磁盘数据块大小均为

**256B**，则可表示的单个文件最大长度是 。

**A**．**33KB B**．**519KB C**．**1 057KB D**．**16 513KB**

**31**．设置当前工作目录的主要目的是 。

**A**．节省外存空间 **B**．节省内存空间

**C**．加快文件的检索速度 **D**．加快文件的读**/**写速度

**32**．本地用户通过键盘登录系统时，首先获得键盘输入信息的程序是 。

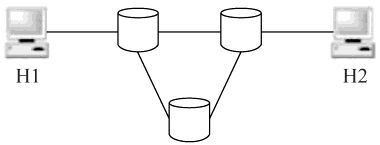
**A**．命令解释程序 **B**．中断处理程序

**C**．系统调用服务程序 **D**．用户登录程序

**33**．下列选项中，不．属于网络体系结构所描述的内容是 。

**A**．网络的层次 **B**．每层使用的协议

**C**．协议的内部实现细节 **D**．每层必须完成的功能

**34**．在图 **B-3** 所示的采用“存储**-**转发”方式的分组交换网络中，所有链路的数据传输速率为 **100Mbit/s**，分组大小为 **1000B**， 其中分组头大小为 **20B**。若主机 **H1** 向主机 **H2** 发送一个大小为**980 000B** 的文件，则在不考虑分组拆装时间和传播延迟的情况下，

从 **H1** 发送开始到 **H2** 接收完为止，需要的时间至．少．是 。

图 **B-3**

**A**．**80ms B**．**80.08ms**

**C**．**80.16ms D**．**80.24ms**

**35**．某自治系统内采用 **RIP** 协议，若该自治系统内的路由器 **R1** 收到其邻居路由器 **R2** 的距离矢量， 距离矢量中包含信息**<net1, 16>**，则能得出的结论是 。

**A**．**R2** 可以经过 **R1** 到达 **net1**，跳数为 **17**

**B**．**R2** 可以到达 **net1**，跳数为 **16**

**C**．**R1** 可以经过 **R2** 到达 **net1**，跳数为 **17**

**D**．**R1** 不能经过 **R2** 到达 **net1**

**36**．若路由器 **R** 因为拥塞丢弃 **IP** 分组，则此时 **R** 可向发出该 **IP** 分组的源主机发送的 **ICMP** 报文类型是 。

**A**．路由重定向 **B**．目的不可达

**C**．源点抑制 **D**．超时

**37**．某网络的 **IP** 地址空间为 **192.168.5.0/24**，采用定长子网划分，子网掩码为 **255.255.255.248**，则该网络中的最大子网个数、每个子网内的最大可分配地址个数分别是 。

**A**．**32**，**8 B**．**32**，**6**

**C**．**8**，**32 D**．**8**，**30**

**38**．下列网络设备中，能够抑制广播风暴的是 。

Ⅰ．中继器 Ⅱ．集线器 Ⅲ．网桥 Ⅳ．路由器

**A**．仅Ⅰ和Ⅱ **B**．仅Ⅲ **C**．仅Ⅲ和Ⅳ **D**．仅Ⅳ

**39**．主机甲和主机乙之间已建立了一个 **TCP** 连接，**TCP** 最大段长度为 **1 000B**。若主机甲的当前拥塞窗口为 **4 000B**，在主机甲向主机乙连续发送两个最大段后，成功收到主机乙发送的第一个段的确认段， 确认段中通告的接收窗口大小为 **2 000B**，则此时主机甲还可以向主机乙发送的最大字节数是 。

**A**．**1 000 B**．**2 000**

**C**．**3 000 D**．**4 000**

**40**．如果本地域名服务器无缓存，当采用递归方法解析另一网络某主机域名时，用户主机、本地域 名服务器发送的域名请求消息数分别为 。

**A**．一条、一条 **B**．一条、多条

**C**．多条、一条 **D**．多条、多条

二、综合应用题：第 **41～47** 题，共 **70** 分。

**41**．（**10** 分）将关键字序列（ **7**、**8**、**30**、**11**、**18**、**9**、**14**）散列存储到散列表中。散列表的存储空间是一个下标从 **0** 开始的一维数组，散列函数为 **H(key)=(key×3) MOD 7**，处理冲突采用线性探测再散列法， 要求装填（载）因子为 **0.7**。

**1**）请画出所构造的散列表。

**2**）分别计算等概率情况下查找成功和查找不成功的平均查找长度。

**42**．（**13** 分）设将 **n**（**n>1**）个整数存放到一维数组 **R** 中。试设计一个在时间和空间两方面都尽可能高效的算法。将 **R** 中保存的序列循环左移 **p**（**0<p<n**）个位置，即将 **R** 中的数据由（**X0, X1,**  **, Xn**-**1**） 变换为（**Xp, Xp+1,**  **, Xn**-**1, X0, X1,**  **, Xp**-**1**）。要求：

**1**）给出算法的基本设计思想。

**2**）根据设计思想，采用 **C** 或 **C++**或 **Java** 语言描述算法，关键之处给出注释。

**3**）说明你所设计算法的时间复杂度和空间复杂度。

**43**．（**11** 分）某计算机字长为 **16** 位，主存地址空间大小为 **128KB**，按字编址。采用单字长指令格式，指令各字段定义如图 **B-4** 所示。

转移指令采用相对寻址方式，相对偏移量用补码表示，寻址方式定义见表 **B-1**。

**15 12 11 6 5 0**

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| **OP** | **Ms** | **Rs** | **Md** | **Rd** |

源操作数 目的操作数

图 **B-4**

表 **B-1**

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| **Ms/Md** | 寻址方式 | 助记符 | 含义 |
| **000B** | 寄存器直接 | **Rn** | 操作数**=(Rn)** |
| **001B** | 寄存器间接 | **(Rn)** | 操作数**=((Rn))** |
| **010B** | 寄存器间接、自增 | **(Rn)+** | 操作数**=((Rn))**，**(Rn)+1**→**Rn** |
| **011B** | 相对 | **D(Rn)** | 转移目标地址**=(PC)+(Rn)** |

注：（**X**）表示存储器地址 **X** 或寄存器 **X** 的内容。

请回答下列问题：

**1** ） 该指令系统最多可有多少条指令？ 该计算机最多有多少个通用寄存器？ 存储器地址寄存器

（**MAR**）和存储器数据寄存器（**MDR**）至少各需要多少位？

**2**）转移指令的目标地址范围是多少？

**3**）若操作码 **0010B** 表示加法操作（助记符为 **add**），寄存器 **R4** 和 **R5** 的编号分别为 **100B** 和 **101B**，

**R4** 的内容为 **1234H**，**R5** 的内容为 **5678H**，地址 **1234H** 中的内容为 **5678H**，地址 **5678H** 中的内容为 **1234H**，则汇编语言为“**add(R4), (R5)+**”（逗号前为源操作数，逗号后为目的操作数）对应的机器码是什么（用十六进制表示）？该指令执行后，哪些寄存器和存储单元中的内容会改变？改变后的内容是什么？

**44**．（**12** 分）某计算机的主存地址空间大小为 **256MB**，按字节编址。指令 **Cache** 和数据 **Cache** 分离，均有 **8** 个 **Cache** 行，每个 **Cache** 行大小为 **64B**，数据 **Cache** 采用直接映射方式。现有两个功能相同的程序 **A** 和 **B**，其伪代码如下：

程序 A：

int a[256][256]



int sum\_array1()

{

int i,j,sum=0; for(i=0;i<256;i++)

for(j=0;j<256;j++) sum+=a[i][j];

return sum;

}

程序 B：

int a[256][256]



int sum\_array2()

{

int i,j,sum=0; for(j=0;j<256;j++)

for(i=0;i<256;i++) sum+=a[i][j];

return sum;

}

假定 **int** 类型数据用 **32** 位补码表示，程序编译时 **i**、**j**、**sum** 均分配在寄存器中，数组 **a** 按行优先方式存放，其首地址为 **320**（十进制数）。请回答下列问题，要求说明理由或给出计算过程。

**1**）若不考虑用于 **Cache** 一致性维护和替换算法的控制位，则数据 **Cache** 的总容量为多少？

**2**）数组元素 **a[0][31]**和 **a[1][1]**各自所在的主存块对应的 **Cache** 行号分别是多少（**Cache** 行号从 **0** 开始）？

**3**）程序 **A** 和 **B** 的数据访问命中率各是多少？哪个程序的执行时间更短？

**45**．（**7** 分）假设计算机系统采用 **CSCAN**（循环扫描）磁盘调度策略，使用 **2KB** 的内存空间记录

**16 384** 个磁盘块的空闲状态。

**1**）请说明在上述条件下如何进行磁盘块空闲状态的管理。

**2**）设某单面磁盘旋转速度为 **6000r/min**，每个磁道有 **100** 个扇区，相邻磁道间的平均移动时间为 **1ms**。

若在某时刻，磁头位于 **100** 号磁道处，并沿着磁道号增大的方向移动（如图 **B-5** 所示），磁道号请求队列为 **50**，**90**，**30**，**120**，对请求队列中的每个磁道需读取 **1** 个随机分布的扇区，则读完这 **4** 个扇区点共需要多少时间？要求给出计算过程。

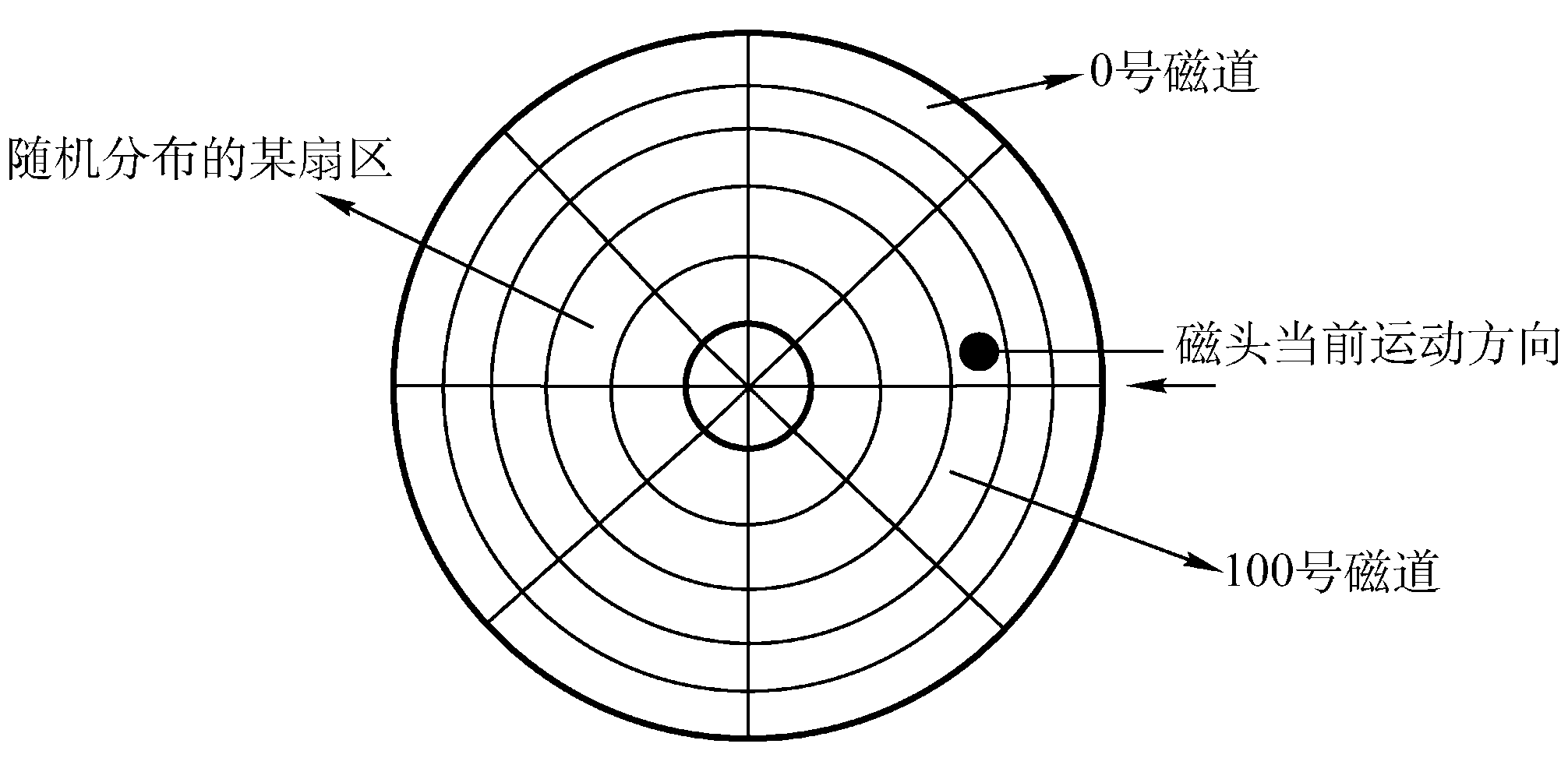
**3**）如果将磁盘替换为随机访问的 **Flash** 半导体存储器（如 **U** 盘、**SSD** 等），是否有比 **CSCAN** 更高效的磁盘调度策略？若有，给出磁盘调度策略的名称并说明理由；若无，说明理由。

图 **B-5**

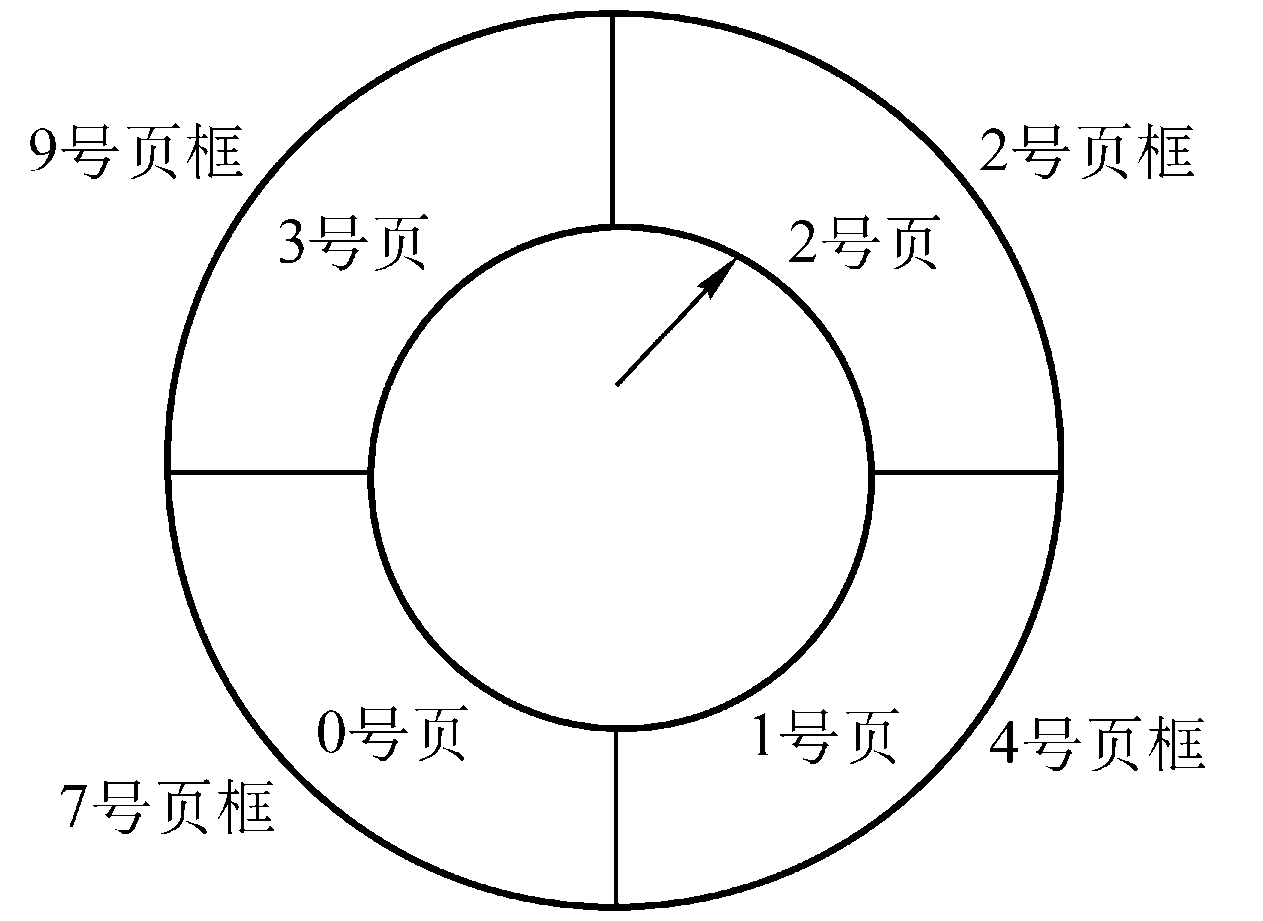
**46**．（**8** 分）设某计算机的逻辑地址空间和物理地址空间均为 **64KB**，按字节编址。若某进程最多需要 **6** 页（**Page**）数据存储空间，页的大小为 **1KB**，操作系统采用固定分配局部置换策略为此进程分配 **4** 个页框（**Page Frame**）。在时刻 **260** 前的该进程访问情况见表 **B-2**（访问位即使用位）。

表 **B-2**

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| 页号 | 页框号 | 装入时刻 | 访问位 |
| **0** | **7** | **130** | **1** |
| **1** | **4** | **230** | **1** |
| **2** | **2** | **200** | **1** |
| **3** | **9** | **160** | **1** |

当该进程执行到时刻 **260** 时，要访问逻辑地址为 **17CAH** 的数据。请回答下列问题：

**1**）该逻辑地址对应的页号是多少？

**2**）若采用先进先出（**FIFO**） 置换算法，该逻辑地址对应的物理地址是多少**?**要求给出计算过程。

**3**）若采用时钟（**CLOCK**） 置换算法，该逻辑地址对应的物理地址是多少？要求给出计算过程（设搜索下一页的指 针沿顺时针方向移动，且当前指向 **2** 号页框，示意图如图 **B-6** 所示）。

**47**．（**9** 分）某局域网采用 **CSMA/CD** 协议实现介质访问控制，数据传输速率为 **10Mbit/s**，主机甲和主机乙之间的距离为 **2km**，信号传播速度为 **200 000km/s**。请回答下列问题，

要求说明理由或写出计算过程。

图 **B-6** 页框示意图

（**1**）若主机甲和主机乙发送数据时发生冲突，则从开始发送数据时刻起，到两台主机均检测到冲突 时刻止，最短需经过多长时间？最长需经过多长时间（假设主机甲和主机乙发送数据过程中，其他主机 不发送数据）？

（**2**）若网络不存在任何冲突与差错，主机甲总是以标准的最长以太网数据帧（**1 518B**）向主机乙发送数据，主机乙每成功收到一个数据帧后立即向主机甲发送一个 **64B** 的确认帧，主机甲收到确认帧后方可发送下一个数据帧。此时主机甲的有效数据传输速率是多少（不考虑以太网的前导码）？

### 2011 年全国硕士研究生入学统一考试计算机科学与技术学科联考

**计算机学科专业基础综合试题**

一、单项选择题：**1～40** 小题，每小题 **2** 分，共 **80** 分。下列每小题给出的四个选项中，只有一项符合题目要求。（请在答题卡上将所选项的字母涂黑。）

**1**．设 **n** 是描述问题规模的非负整数，下面程序片段的时间复杂度是 。

x=2； while(x<n/2)

x=2\*x；

**A**．**O(log2n) B**．**O(n) C**．**O(nlog2n) D**．**O(n2)**

**2**．元素 **a**，**b**，**c**，**d**，**e** 依次进入初始为空的栈中，若元素进栈后可停留、可出栈，直到所有元素都出栈，则在所有可能的出栈序列中，以元素 **d** 开头的序列个数是 。

**A**．**3 B**．**4 C**．**5 D**．**6**

**3**．已知循环队列存储在一维数组 **A[0...n**-**1]**中，且队列非空时 **front** 和 **rear** 分别指向队头元素和队尾元素。若初始时队列为空，且要求第 **1** 个进入队列的元素存储在 **A[0]**处，则初始时 **front** 和 **rear** 的值分别是 。

**A**．**0**，**0 B**．**0**，**n**-**1 C**．**n**-**1**，**0 D**．**n**-**1**，**n**-**1**

**4**．若一棵完全二叉树有 **768** 个结点，则该二叉树中叶结点的个数是

**A**．**257 B**．**258 C**．**384 D**．**385**

**5**．若一棵二叉树的前序遍历序列和后序遍历序列分别为 **1**，**2**，**3**，**4** 和 **4**，**3**，**2**，**1**，则该二叉树的中序遍历序列不会是 。

**A**．**1**，**2**，**3**，**4 B**．**2**，**3**，**4**，**1 C**．**3**，**2**，**4**，**1 D**．**4**，**3**，**2**，**1**

**6**．已知一棵有 **2011** 个结点的树，其叶结点个数为 **116**，该树对应的二叉树中无右孩子的结点个数是 。

**A**．**115 B**．**116 C**．**1895 D**．**1896**

**7**．对于下列关键字序列，不可能构成某二叉排序树中一条查找路径的序列是 。**A**．**95**，**22**，**91**，**24**，**94**，**71 B**．**92**，**20**，**91**，**34**，**88**，**35 C**．**21**，**89**，**77**，**29**，**36**，**38 D**．**12**，**25**，**71**，**68**，**33**，**34**

**8**．下列关于图的叙述中，正确的是 。

Ⅰ．回路是简单路径

Ⅱ．存储稀疏图，用邻接矩阵比邻接表更省空间

Ⅲ．若有向图中存在拓扑序列，则该图不存在回路

**A**．仅Ⅱ **B**．仅Ⅰ、Ⅱ **C**．仅Ⅲ **D**．仅Ⅰ、Ⅲ

**9**．为提高散列（**Hash**）表的查找效率，可以采取的正确措施是 。

Ⅰ．增大装填（载）因子

Ⅱ．设计冲突（碰撞）少的散列函数

Ⅲ．处理冲突（碰撞）时避免产生聚集（堆积）现象

**A**．仅Ⅰ **B**．仅Ⅱ **C**．仅Ⅰ、Ⅱ **D**．仅Ⅱ、Ⅲ

**10**．为实现快速排序算法，待排序序列宜采用的存储方式是 。

**A**．顺序存储 **B**．散列存储 **C**．链式存储 **D**．索引存储

**11**．已知序列 **25**，**13**，**10**，**12**，**9** 是大根堆，在序列尾部插入新元素 **18**，将其再调整为大根堆，调整过程中元素之间进行的比较次数是 。

**A**．**1 B**．**2 C**．**4 D**．**5**

**12**．下列选项中，描述浮点数操作速度指标的是 。

**A**．**MIPS B**．**CPI C**．**IPC D**．**MFLOPS**

**13**．**float** 型数据通常用 **IEEE 754** 单精度浮点数格式表示。若编译器将 **float** 型变量 **x** 分配到一个 **32**

位浮点寄存器 **FR1** 中，且 **x=**-**8.25**，则 **FR1** 的内容是 。

**A**．**C104 0000H B**．**C242 0000H C**．**C184 0000H D**．**C1C2 0000H**

**14**．下列各类存储器中，不采用随机存取方式的是 。

**A**．**EPROM B**．**CDROM C**．**DRAM D**．**SRAM**

**15**．某计算机存储器按字节编址，主存地址空间大小为 **64MB**，现用 **4MB×8** 位的 **RAM** 芯片组成 **32MB**

的主存储器，则存储器地址寄存器 **MAR** 的位数至少是 。

**A**．**22** 位 **B**．**23** 位 **C**．**25** 位 **D**．**26** 位

**16**．偏移寻址通过将某个寄存器内容与一个形式地址相加而生成有效地址。下列寻址方式中， 不．属于偏移寻址方式的是 。

**A**．间接寻址 **B**．基址寻址 **C**．相对寻址 **D**．变址寻址

**17**．某机器有一个标志寄存器，其中有进位**/**借位标志 **CF**、零标志 **ZF**、符号标志 **SF** 和溢出标志 **OF**， 条件转移指令 **bgt**（无符号整数比较大于时转移）的转移条件是 。

**A**． **CF**  **OF**  **1**

**B**． **SF**  **ZF**  **1**

**C**． **CF****ZF**  **1**

**D**． **CF****SF**  **1**

**18**．下列给出的指令系统特点中，有利于实现指令流水线的是 。

Ⅰ．指令格式规整且长度一致 Ⅱ．指令和数据按边界对齐存放

Ⅲ．只有 **Load/Store** 指令才能对操作数进行存储访问

**A**．仅Ⅰ、Ⅱ **B**．仅Ⅱ、Ⅲ **C**．仅Ⅰ、Ⅲ **D**．Ⅰ、Ⅱ、Ⅲ

**19**．假定不采用 **Cache** 和指令预取技术，且机器处于“开中断”状态，则在下列有关指令执行的叙述中，错．误．的是 。

**A**．每个指令周期中 **CPU** 都至少访问内存一次

**B**．每个指令周期一定大于或等于一个 **CPU** 时钟周期

**C**．空操作指令的指令周期中任何寄存器的内容都不会被改变

**D**．当前程序在每条指令执行结束时都可能被外部中断打断

**20**．在系统总线的数据线上，不．可能传输的是 。

**A**．指令 **B**．操作数

**C**．握手（应答）信号 **D**．中断类型号

**21**．某计算机有五级中断 **L4**～**L0**，中断屏蔽字为 **M4M3M2M1M0**，**Mi=1**（**0**≤**i**≤**4**）表示对 **Li** 级中断进行屏蔽。若中断响应优先级从高到低的顺序是 **L4**→**L0**→**L2**→**L1**→**L3**，则 **L1** 的中断处理程序中设置的中断屏蔽字是 。

**A**．**11110 B**．**01101 C**．**00011 D**．**01010**

**22**．某计算机处理器主频为 **50MHz**，采用定时查询方式控制设备 **A** 的 **I/O**，查询程序运行一次所用的时钟周期数至少为 **500**。在设备 **A** 工作期间，为保证数据不丢失，每秒需对其查询至少 **200** 次，则 **CPU** 用于设备 **A** 的 **I/O** 的时间占整个 **CPU** 时间的百分比至少是 。

**A**．**0.02% B**．**0.05% C**．**0.20% D**．**0.50%**

**23**．下列选项中，满足短任务优先且不会发生饥饿现象的调度算法是 。

**A**．先来先服务 **B**．高响应比优先

**C**．时间片轮转 **D**．非抢占式短任务优先

**24**．下列选项中，在用户态执行的是 。

**A**．命令解释程序 **B**．缺页处理程序

**C**．进程调度程序 **D**．时钟中断处理程序

**25**．在支持多线程的系统中，进程 **P** 创建的若干个线程不能共享的是 。

**A**．进程 **P** 的代码段 **B**．进程 **P** 中打开的文件

**C**．进程 **P** 的全局变量 **D**．进程 **P** 中某线程的栈指针

**26**．用户程序发出磁盘 **I/O** 请求后，系统的正确处理流程是 。

**A**．用户程序→系统调用处理程序→中断处理程序→设备驱动程序

**B**．用户程序→系统调用处理程序→设备驱动程序→中断处理程序

**C**．用户程序→设备驱动程序→系统调用处理程序→中断处理程序

**D**．用户程序→设备驱动程序→中断处理程序→系统调用处理程序

**27**．某时刻进程的资源使用情况如下表所示。

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 进程 | 已分配资源 | | | 尚需分配 | | | 可用资源 | | |
| **R1** | **R2** | **R3** | **R1** | **R2** | **R3** | **R1** | **R2** | **R3** |
| **P1** | **2** | **0** | **0** | **0** | **0** | **1** | **0** | **2** | **1** |
| **P2** | **1** | **2** | **0** | **1** | **3** | **2** |
| **P3** | **0** | **1** | **1** | **1** | **3** | **1** |
| **P4** | **0** | **0** | **1** | **2** | **0** | **0** |

此时的安全序列是 。

**A**．**P1**，**P2**，**P3**，**P4 B**．**P1**，**P3**，**P2**，**P4**

**C**．**P1**，**P4**，**P3**，**P2 D**．不存在的

**28**．在缺页处理过程中，操作系统执行的操作可能是 。

Ⅰ．修改页表 Ⅱ．磁盘 **I/O** Ⅲ．分配页框

**A**．仅Ⅰ、Ⅱ **B**．仅Ⅱ **C**．仅Ⅲ **D**．Ⅰ、Ⅱ和Ⅲ

**29**．当系统发生抖动（**thrashing**）时，可以采取的有效措施是 。

Ⅰ．撤销部分进程 Ⅱ．增加磁盘交换区的容量

Ⅲ．提高用户进程的优先级

**A**．仅Ⅰ **B**．仅Ⅱ **C**．仅Ⅲ **D**．仅Ⅰ、Ⅱ

**30**．在虚拟内存管理中，地址变换机构将逻辑地址变换为物理地址，形成该逻辑地址的阶段是 。

**A**．编辑 **B**．编译 **C**．链接 **D**．装载

**31**．某文件占 **10** 个磁盘块，现要把该文件磁盘块逐个读入主存缓冲区，并送用户区进行分析，假设一个缓冲区与一个磁盘块大小相同， 把一个磁盘块读入缓冲区的时间为 **100****s**，将缓冲区的数据传送到用户区的时间是 **50****s**，**CPU** 对一块数据进行分析的时间为 **50****s**。在单缓冲区和双缓冲区结构下，读入并分析完该文件的时间分别是 。

**A**．**1500****s**、**1000****s B**．**1550****s**、**1100****s**

**C**．**1550****s**、**1550****s D**．**2000****s**、**2000****s**

**32**．有两个并发执行的进程 **P1** 和 **P2**，共享初值为 **1** 的变量 **x**。**P1** 对 **x** 加 **1**，**P2** 对 **x** 减 **1**。加 **1** 和减 **1** 操作的指令序列分别如下所示。

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| //加 1 操作 |  | //减 1 操作 |
| load R1,x inc R1 | //取 x 到寄存器 R1 中 | load R2，x  dec R2 |
| store x,R1 | //将 R1 的内容存入 x | store x,R2 |

两个操作完成后， **x** 的值 。

**A**．可能为-**1** 或 **3 B**．只能为 **1**

**C**．可能为 **0**、**1** 或 **2 D**．可能为-**1**、**0**、**1** 或 **2**

**33**．**TCP/IP** 参考模型的网络层提供的是 。

**A**．无连接不可靠的数据报服务 **B**．无连接可靠的数据报服务

**C**．有连接不可靠的虚电路服务 **D**．有连接可靠的虚电路服务

**34**．若某通信链路的数据传输速率为 **2400bit/s**，采用 **4** 相位调制，则该链路的波特率是 。

**A**．**600** 波特 **B**．**1200** 波特 **C**．**4800** 波特 **D**．**9600** 波特

**35**．数据链路层采用选择重传协议（**SR**）传输数据，发送方已发送了 **0**～**3** 号数据帧，现已收到 **1**

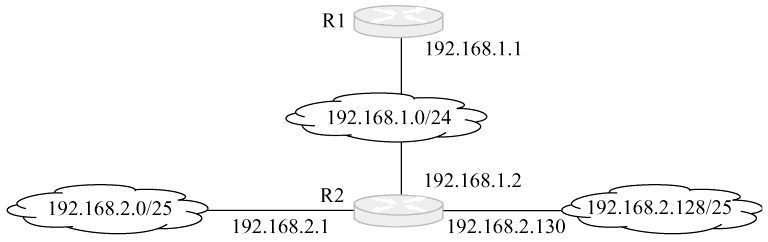
号帧的确认，而 **0**、**2** 号帧依次超时，则此时需要重传的帧数是 。

**A**．**1 B**．**2 C**．**3 D**．**4**

**36**．下列选项中，对正确接收到的数据帧进行确认的 **MAC** 协议是 。

**A**．**CSMA B**．**CDMA C**．**CSMA/CD D**．**CSMA/CA**

**37**．某网络拓扑如下图所示，路由器 **R1** 只有到达子网 **192.168.1.0/24** 的路由。为使 **R1** 可以将 **IP** 分组正确地路由到图中所有的子网， 则在 **R1** 中需要增加的一条路由（ 目的网络，子网掩码， 下一跳） 是 。



|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| **A**．**192.168.2.0** | **255.255.255.128** | **192.168.1.1** |
| **B**．**192.168.2.0** | **255.255.255.0** | **192.168.1.1** |
| **C**．**192.168.2.0** | **255.255.255.128** | **192.168.1.2** |
| **D**．**192.168.2.0** | **255.255.255.0** | **192.168.1.2** |

**38**．在子网 **192.168.4.0/30** 中，能接收目的地址为 **192.168.4.3** 的 **IP** 分组的最大主机数是 。

**A**．**0 B**．**1 C**．**2 D**．**4**

**39**．主机甲向主机乙发送一个（**SYN=1**，**seq=11220**）的 **TCP** 段，期望与主机乙建立 **TCP** 连接，若主机乙接受该连接请求，则主机乙向主机甲发送的正确的 **TCP** 段可能是 。

**A**．（**SYN=0**，**ACK=0**，**seq=11221**，**ack=11221**） **B**．（**SYN=1**，**ACK=1**，**seq=11220**，**ack=11220**） **C**．（**SYN=1**，**ACK=1**，**seq=11221**，**ack=11221**） **D**．（**SYN=0**，**ACK=0**，**seq=11220**，**ack=11220**）

**40**．主机甲与主机乙之间已建立一个 **TCP** 连接，主机甲向主机乙发送了 **3** 个连续的 **TCP** 段，分别包含 **300B**、**400B** 和 **500B** 的有效载荷，第 **3** 个段的序号为 **900**。若主机乙仅正确接收到第 **1** 和第 **3** 个段， 则主机乙发送给主机甲的确认序号是 。

**A**．**300 B**．**500 C**．**1200 D**．**1400**

二、综合应用题：**41～47** 小题，共 **70** 分。请将答案写在答题纸指定位置上。

**41**．（**8** 分）已知有 **6** 个顶点（顶点编号为 **0**～**5**）的有向带权图 **G**，其邻接矩阵 ***A*** 为上三角矩阵，按行为主序（行优先）保存在如下的一维数组中。

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| **4** | **6** | ∞ | ∞ | ∞ | **5** | ∞ | ∞ | ∞ | **4** | **3** | ∞ | ∞ | **3** | **3** |

要求：

（**1**）写出图 **G** 的邻接矩阵 ***A***。

（**2**）画出有向带权图 **G**。

（**3**）求图 **G** 的关键路径，并计算该关键路径的长度。

**42**．（**15** 分）一个长度为 **L**（**L**≥**1**）的升序序列 **S**，处在第 **L/2** 个位置的数称为 **S** 的中位数。例如，若序列 **S1=**（**11**，**13**，**15**，**17**，**19**），则 **S1** 的中位数是 **15**，两个序列的中位数是含它们所有元素的升序序列的中位数。例如，若 **S2=**（**2**，**4**，**6**，**8**，**20**），则 **S1** 和 **S2** 的中位数是 **11**。现在有两个等长升序序列 **A** 和 **B**，试设计一个在时间和空间两方面都尽可能高效的算法，找出两个序列 **A** 和 **B** 的中位数。要求：

（**1**）给出算法的基本设计思想。

（**2**）根据设计思想，采用 **C** 或 **C++**或 **JAVA** 语言描述算法，关键之处给出注释。

（**3**）说明你所设计算法的时间复杂度和空间复杂度。

**43**．（**11** 分）假定在一个 **8** 位字长的计算机中运行如下 **C** 程序段：

unsigned int x=134; unsigned int y=246; int m=x;

int n=y;

unsigned int z1=x-y; unsigned int z2=x+y; int k1=m-n;

int k2=m+n;

若编译器编译时将 **8** 个 **8** 位寄存器 **R1**～**R8** 分别分配给变量 **x**、**y**、**m**、**n**、**z1**、**z2**、**k1** 和 **k2**。请回答下列问题。（提示：带符号整数用补码表示。）

（**1**）执行上述程序段后，寄存器 **R1**、**R5** 和 **R6** 的内容分别是什么（用十六进制表示）？

（**2**）执行上述程序段后，变量 **m** 和 **k1** 的值分别是多少（用十进制表示）？

（**3**）上述程序段涉及带符号整数加**/**减、无符号整数加**/**减运算，这四种运算能否利用同一个加法器 辅助电路实现？简述理由。

（**4**）计算机内部如何判断带符号整数加**/**减运算的结果是否发生溢出？上述程序段中，哪些带符号整 数运算语句的执行结果会发生溢出？

**44**．（**12** 分）某计算机存储器按字节编址，虚拟（逻辑）地址空间大小为 **16MB**，主存（物理）地址空间大小为 **1MB**，页面大小为 **4KB**；**Cache** 采用直接映射方式，共 **8** 行；主存与 **Cache** 之间交换的块大小为 **32B**。系统运行到某一时刻时，页表的部分内容和 **Cache** 的部分内容分别如题 **44-a** 图、题 **44-b** 图所示，图中页框号及标记字段的内容为十六进制形式。

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 虚页号 | 有效位 | 页框号 |  | 行号 | 有效位 | 标记 |  |
| **0** | **1** | **06** |  | **0** | **1** | **020** |  |
| **1** | **1** | **04** |  | **1** | **0** | — |  |
| **2** | **1** | **15** |  | **2** | **1** | **01D** |  |
| **3** | **1** | **02** |  | **3** | **1** | **105** |  |
| **4** | **0** | — |  | **4** | **1** | **064** |  |
| **5** | **1** | **2B** |  | **5** | **1** | **14D** |  |
| **6** | **0** | — |  | **6** | **0** | — |  |
| **7** | **1** | **32** |  | **7** | **1** | **27A** |  |

题 **44-a** 图 页表的部分内容 题 **44-b** 图 **Cache** 的部分内容请回答下列问题。

（**1**）虚拟地址共有几位，哪几位表示虚页号？物理地址共有几位，哪几位表示页框号（物理页号）？

（**2**）使用物理地址访问 **Cache** 时，物理地址应划分成哪几个字段？要求说明每个字段的位数及在物理地址中的位置。

（**3**）虚拟地址 **001C60H** 所在的页面是否在主存中？若在主存中，则该虚拟地址对应的物理地址是什么？访问该地址时是否 **Cache** 命中？要求说明理由。

（**4**）假定为该机配置一个 **4** 路组相联的 **TLB** 共可存放 **8** 个页表项，若其当前内容（十六进制）如题

* 1. 图所示，则此时虚拟地址 **024BACH** 所在的页面是否存在主存中？要求说明理由。

组号 有效位 标记 页框号 有效位 标记 页框号 有效位 标记 页框号 有效位 标记 页框号

**0**

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| **0** | — | — |  | **1** | **001** | **15** |  | **0** | — | — |  | **1** | **012** | **1F** |
| **1** | **013** | **2D** | **0** | — | — | **1** | **008** | **7E** | **0** | — | — |

**1**

题 **44-c** 图 **TLB** 的部分内容

**45**．（**8** 分）某银行提供 **1** 个服务窗口和 **10** 个供顾客等待的座位。顾客到达银行时，若有空座位，则到取号机上领取一个号，等待叫号。取号机每次仅允许一位顾客使用。当营业员空闲时，通过叫号选 取一位顾客，并为其服务。顾客和营业员的活动过程描述如下：

cobegin

{

process 顾 客 i

{

从取号机获取一个号码； 等待叫号；

获取服务；

}

process 营业员

{

while（TRUE）

{

}

}

}coend

叫号；

为客户服务；

请添加必要的信号量和 **P**、**V**（或 **wait()**、**signal()**）操作，实现上述过程中的互斥与同步。要求写出完整的过程，说明信号量的含义并赋初值。

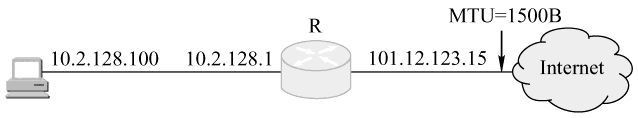
**46**．（**7** 分）某文件系统为一级目录结构，文件的数据一次性写入磁盘，已写入的文件不可修改，但可多次创建新文件。请回答如下问题。

（**1**）在连续、链式、索引三种文件的数据块组织方式中，哪种更合适？要求说明理由。为定位文件 数据块，需要 **FCB** 中设计哪些相关描述字段？

（**2**）为快速找到文件，对于 **FCB**，是集中存储好，还是与对应的文件数据块连续存储好？要求说明理由。

**47**．（**9** 分）某主机的 **MAC** 地址为 **00-15-C5-C1-5E-28**，**IP** 地址为 **10.2.128.100**（私有地址）。题 **47-a**

图是网络拓扑，题 **47-b** 图是该主机进行 **Web** 请求的 **1** 个以太网数据帧前 **80B** 的十六进制及 **ASCII** 码内容。



题 **47-a** 图 网络拓扑

|  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 0000 | 00 21 27 21 51 ee 00 | 15 | c5 c1 5e 28 08 00 45 | 00 | .!|!Q... ..^(..E. |
| 0010 | 01 ef 11 3b 40 00 80 | 06 | ba 9d 0a 02 80 64 40 | aa | ...:@... .....d@. |
| 0020 | 62 20 04 ff 00 50 e0 | e2 | 00 fa 7b f9 f8 05 50 | 18 | b ...P.. ..{...P. |
| 0030 | fa f0 1a c4 00 00 47 | 45 | 54 20 2f 72 66 63 2e | 68 | ......GE T /rfc.h |
| 0040 | 74 6d 6c 20 48 54 54 | 50 | 2f 31 2e 31 0d 0a 41 | 63 | tml HTTP /1.1..Ac |

题 **47-b** 图 以太网数据帧（前 **80B**）

请参考图中的数据回答以下问题。

* + 1. **Web** 服务器的 **IP** 地址是什么？该主机的默认网关的 **MAC** 地址是什么？

（**2**）该主机在构造题 **47-b** 图的数据帧时，使用什么协议确定目的 **MAC** 地址？封装该协议请求报文的以太网帧的目的 **MAC** 地址是什么？

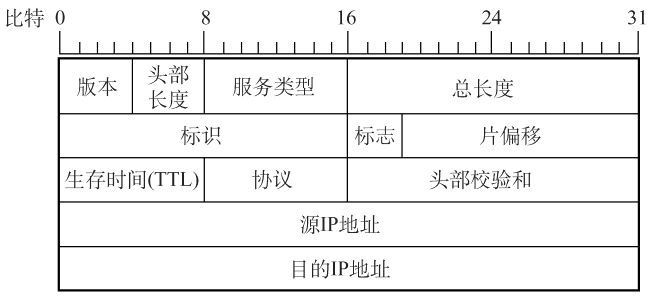
（**3**）假设 **HTTP/1.1** 协议以持续的非流水线方式工作，一次请求—响应时间为 **RTT**，**rfc.html** 页面引用了 **5** 个 **JPEG** 小图像，则从发出题 **47-b** 图中的 **Web** 请求开始到浏览器收到全部内容为止，需要多少个**RTT**？

（**4**）该帧所封装的 **IP** 分组经过路由器 **R** 转发时，需修改 **IP** 分组头中的哪些字段？ **注：**以太网数据帧结构和 **IP** 分组头结构分别如题 **47-c** 图、题 **47-d** 图所示。

**6B 6B 2B 46-1500B 4B**

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| 目的 **MAC** 地址 | 源 **MAC** 地址 | 类型 | 数 据 | **CRC** |

题 **47-c** 图 以太网帧结构



题 **47-d IP** 分组头结构