王道 2013 年最后 8 套模拟试题(七)

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. | 执行()操作时,需要使用队列作为辅J | 助存储空间。 |
| | A. 查找哈希表 B. 广 | |
| | C. 前序(根) 遍历二叉树 D. 深 | |
| 2. | 11 1 | |
| | A. 2, 4 B. 2, 1 C. 4, | |
| 3. | 在常用的描述二叉排序树的存储结构中,关 | ·键字值最大的结点是()。 |
| | A. 左指针一定为空 B. 右 | 指针一定为空 |
| | C. 左右指针均为空 D. 左 | |
| 4. | | E和第四棵树中的结点数分别为 30、10、20、 |
| | | 根结点的右子树的左子树的结点数为()。 |
| | A. 29 B. 9 C. 25 | D. 19 |
| 5. | | 点之间的次序可能与其他算法不同的算法 |
| | 是()。 | |
| | A. 先序遍历算法 B. 中 | 序遍历算法 |
| | C. 后序遍历算法 D. 层 | |
| 6. | | 后点的右边() 。 |
| | A. 只有右子树上的所有结点 B. 只 | |
| | C. 只有左子树上的部分结点 D. 只 | |
| 7. | | |
| | A. n^2 B. n C. n -1 | |
| 8. | 具有 12 个关键字的有序表中,对每个关键 | 学的查找概率相同,折半查找查找成功和查 |
| | 找失败的平均查找长度依次为()。 | |
| | A. 37/12,49/13 B. 35/12,39/13 C. 37/ | /13,49/13 D. 37/12,49/12 |
| 9. | 在一棵含有 n 个关键字的 m 阶 B-树中进行 | 查找,至多需要读盘()次(假设读一次 |
| | 盘就能将整个结点取出)。 | |
| | A. $\log_2 n$ B. 1+ | $\log_2 n$ |
| | C. $1 + \log_{\lfloor m/2 \rfloor} [(n+1)/2]$ D. $1 + \frac{1}{2}$ | $\log_{\lceil n/2 \rceil}[(m+1)/2]$ |
| 10. | . 对一组数据(25,84,21,47,15,27,68,35,20)进 | 行排序,前三趟的排序结果如下: |
| | 第一趟: 20,15,21,25,47,27,68,35,84 | |
| | 第二趟: 15,20,21,25,35,27,47,68,84 | |
| | 第三趟: 15,20,21,25,27,35,47,68,84 | |
| | 则所采用的排序方法是()。 | |
| | A. 选择排序 B. 希尔排序 C. 归 | 并排序 D. 快速排序 |

| 11. | 一组经过第一趟 2-路归并排序后的 中包含 5 个长度为 2 的有序表,用 2 | | | |
|-----|---|-------|----------------|--------------------------------------|
| | 为()。 | , тн. | A) 111/1 /11A/ | |
| | A. 15,25,35,50,80,20,85,40,70,36 | В | 15 25 35 50 20 | 0.40.80.85.36.70 |
| | C. 15,25,50,35,80,85,20,36,40,70 | | | |
| 12 | 已知一台时钟频率为 2GHz 的计算标 | | | |
| 12. | 为 4×10^9 。若在该计算机上,程序 P | | | |
| | P 所用 CPU 时间占整个 CPU 时间的 | | | |
| | A. 40% B. 60% | | | D. 100% |
| 13 | 按 IEEE754 标准规定的 32 位浮点 | | | |
| 15. | 是()。 | 33 | (干相及11 ///3 | 3 (7) 中国中で000日 万(元日) 21時39(|
| | A. 4.59375 B20.59375 | C. | -4 59375 | D. 20 59375 |
| 14. | 下列叙述中正确的是()。 | | | 2. 2007070 |
| | I. 定点补码运算时,其符号位不参 | 多加多 | 运算 | |
| | II. 浮点运算可由阶码运算和尾数运 | | | |
| | Ⅲ. 阶码部件在乘除运算时只进行加 | | | |
| | IV. 浮点数的正负由阶码的正负符号 | | | |
| | V. 尾数部件只进行乘除运算 | | | |
| | A. I、II和III | В. | I、II和V | |
| | C. II、III 和IV | D. | Ⅱ和Ⅲ | |
| 15. | 设某按字节编址的计算机已配有0000 |)0H | ~07FFFH的RO | M区,MAR为20位,现再用16K×8 |
| | 位的RAM芯片构成剩下的RAM区08 | 000 | H~FFFFFH,则 | l需要这样的RAM芯片()片。 |
| | A. 61 B. 62 | C. | 63 | D. 64 |
| 16. | 在Cache和主存构成的两级存储体系 | 中, | Cache的存取时 | 时间是100ns,主存的存取时间是 |
| | 1000ns,如果希望有效(平均)存取 | 时间 | 可不超过 Cache | e 存取时间15%,则 Cache的命中 |
| | 率至少应为 ()。 | | | |
| | A. 90% B. 98% | | 95% | D. 99% |
| 17. | 虚拟存储器中的页表有快表和慢表之 | | | |
| | A. 快表与慢表都存储在主存中,但 | | | ` |
| | B. 快表采用了优化的搜索算法, 因 | | | |
| | C. 快表比慢表的命中率高,因此快 | | | |
| | D. 快表采用高速存储器件组成, 按 | | | |
| 18. | 一条双字长直接寻址的子程序调用(| | | |
| | 个字为地址码 5000H。假设 PC 当前值 | | | |
| | 存储器按字编址,而且进栈操作是分 | շ(SP |)-1→SP,后仔. | 人数据。则 CALL 指令执行后,SP |
| | 及栈顶的内容分别为()。 | ъ | 010111 1000 | ** |
| | A. 00FFH, 1000H | | 0101H, 1000 | |
| 10 | C. 00FEH, 1002H | υ. | 00FFH, 1002 | ² H |
| | 大學和亨埃斯盟由 独和亨萨》中国 | h 4rL | 且由()亚 | 5 r.H; 19/1 |
| 19. | 在微程序控制器中,微程序的入口均A. 机器指令的地址码字段 | | | |

| | C. 机器指令的操作码字段 D. 微指令的操作 | 码字段 |
|-----|---|---------------------|
| 20. | 20. 在以下描述 PCI 总线的基本概念中,正确的描述是(|)。 |
| | I. PCI 总线是一个与处理器无关的高速外围总线 | |
| | II. PCI 总线的基本传输机制是猝发式传送 | |
| | III. PCI 设备一定是主设备 | |
| | IV. 系统中只允许有一条 PCI 总线 | |
| | A. 仅 I B. 仅 II | |
| | C. II、III和IV D. I和II | |
| 21. | 21. DMA 方式的接口电路中有程序中断部件,其作用包括 | ()。 |
| | I. 实现数据传送 II. 向 CPU 提出总线使用 | 月权 |
| | III. 向 CPU 提出传输结束 IV. 检查数据是否出错 | |
| | A. 仅III B. III和IV | |
| | C. I、III和IV D. I和II | |
| 22. | 22. 通道方式的工作过程中,下列步骤的正确顺序是(|)。 |
| | ①组织 I/O 操作 ②向 CPU 发出中断请求 | |
| | ③编制通道程序 ④启动 I/O 通道 | |
| | A. $1 \rightarrow 2 \rightarrow 3 \rightarrow 4$ B. $2 \rightarrow 3 \rightarrow 1 \rightarrow 6$ | <u>4</u>) |
| | C. $4 \rightarrow 3 \rightarrow 2 \rightarrow 1$ D. $3 \rightarrow 4 \rightarrow 1 \rightarrow 1$ | 2 |
| 23. | 23. 当中断发生后,进入中断处理的程序属于()。 | |
| | A. 用户程序 B. 可能是用户程序,也可能是 | OS 程序 |
| | C. OS 程序 D. 单独的程序,即不是用户程 | 序也不是 OS 程序 |
| 24. | 24. 有一个计数信号量 S,若干个进程对 S进行了 28 次 P 担 | 操作和 18 次 V 操作后,信号量: |
| | 的值为 0 ,然后又对信号量 S 进行了 3 次 V 操作。请问 | 此时有多少个进程等待在信号量 |
| | S 的队列中 ()。 | |
| | A. 2 B. 0 C. 3 | D. 7 |
| 25. | 25. 有两个优先级相同的并发程序 P1 和 P2,它们的执行过 | 程如下所示,假设,当前信号量 |
| | s1=0, s2=0. 当前的 z=2, 进程运行结束后, x、y 和 z | 的值分别是()。 |
| | 进程 P1 | |
| | | |
| | y:=1; x:=1 | |
| | y:=y+2; x:=x+1; | |
| | z:=y+1; P(s1); | |
| | V(s1); $x:=x+y;$ | |
| | P(s2); z:=x+z; | |
| | y:=z+y; V(s2); | |
| | | |
| | A. 5,9,9 B. 5,9,4 C. 5,12,9 | D. 5,12,4 |
| 26. | 26. 利用银行家算法进行安全序列检查时,不需要的参数是 | |
| | A. 系统资源总数 B. 满足系统安全 | |
| | C. 用户最大需求数 D. 用户已占有的 | 资源数 |

| 27. | 27. 在虚拟分页存储管理系统中,若进程访问 | 的页面不在主存,且主存中没有可用的空闲帧 |
|-----|---|---|
| | 时,系统正确的处理顺序为()。 | |
| | A. 决定淘汰页 ->页面调出 ->缺页中断 - | >页面调入 |
| | B. 决定淘汰页 ->页面调入 ->缺页中断 - | >页面调出 |
| | C. 缺页中断 ->决定淘汰页 ->页面调出 - | >页面调入 |
| | D. 缺页中断 ->决定淘汰页 ->页面调入 - | >页面调出 |
| 28. | 28. 在请求分页存储管理系统中,地址变换过 | 程可能会因为()而产生中断。 |
| | I. 地址越界 Ⅱ. 缺页 | |
| | Ⅲ. 访问权限错误 IV. 内存 | 溢出 |
| | A. I和II B. | I、II、III和IV |
| | C. 仅II D. | Ⅰ、Ⅱ和Ⅲ |
| 29. | 29. 一个 64 位的计算机系统中,地址线宽为。 | 64位,实际使用的虚拟地址空间的大小是 2 ⁴⁸ , |
| | 若采用虚拟页式存储管理,每页的大小为 | 2 ¹³ , 即 8KB, 页表表项长为 8 字节, 采用多 |
| | 级页表进行管理,那么多级页表的级次最 | 小是 ()。 |
| | A. 3 B. 4 C. 5 | D. 6 |
| 30. | 30. 设有一个记录文件,采用链接分配方式, | 逻辑记录的固定长度为 100B,在磁盘上存储时 |
| | 采用记录成组分解技术。盘块长度为 512B | 。如果该文件的目录项已经读入内存,要修改 |
| | 第22个逻辑记录共需启动磁盘()次 | |
| | A. 3 B. 4 C. 5 | D. 6 |
| 31. | 31. 下列有关设备管理概念的叙述中,() | 是不正确的。 |
| | I. 通道可视为一种软件, 其作用是提高 | 了 CPU 的利用率 |
| | II. 编制好的通道程序是存放在主存储器 | 中的 |
| | III. 用户给出的设备编号是设备的物理号 | |
| | IV. 来自通道的 I/O 中断事件应该由设备管 | |
| | A. I 和III B. | I和IV |
| | C. II、III和IV D. | II 和III |
| 32. | 32. 在不同网络结点的对等层之间通信需要的 | 是()。 |
| | A. 模块接口 B. 对等层协议 C .) | 服务原语 D. 电信号 |
| 33. | 33. 采用 GBN 帧协议,接收窗口内的序号为。 | 4时,接收到正确的5号帧应该()。 |
| | A. 丢弃 5 号帧 B. > | 将窗口滑动到 5 号 |
| | C. 将 5 号帧缓存下来 D. > | 将 5 号帧交给上层处理 |
| 34. | 34. 以太网中, 当数据传输率提高时, 帧的发 | 送时间就会相应的缩短,这样可能会影响到冲 |
| | 突的检测。为了能有效地检测冲突,可以 | 使用的解决方案有()。 |
| | A. 减少电缆介质的长度或减少最短帧长 | <u> </u> |
| | B. 减少电缆介质的长度或增加最短帧长 | |
| | C. 增加电缆介质的长度或减少最短帧长 | |
| | D. 增加电缆介质的长度或增加最短帧长 | |
| 35. | 35. 在 IP 分组传输的过程中(不包括 NAT 情况 | |
| • | A | |

36. 设有以下 4条路由: 172.18.129.0/24, 172.18.130.0/24, 172.18.132.0/24, 172.18.133.0/24,

『76』

| | C. 172.18.130.0/22 | D. | 172.18.132.0/2 | 23 | | |
|-----|----------------------|------|----------------|---------|-----------------|---------------|
| 37. | 某同学在校园网访问因特网,从该 | 司学打 | 丁开计算机电源 | 原到包 | 使用命令 ftp20 | 2.38.70.25 连通 |
| | 文件服务器的过程中,()协议证 | 可能没 | 没有使用到。 | | | |
| | A. IP B. ICMP | C. | ARP | D. | DHCP | |
| 38. | 在基于 TCP/IP 模型的分组交换网络 | 各中, | 每个分组都可 | 可能力 | 是不同的路径 , | 所以在分组到 |
| | 达目的主机后应该重新排序;又由 | 于不同 | 司类型的物理区 | 网络的 | り MTU 不同, | 所以一个分组 |
| | 在传输的过程中也可能需要分段,这 | 这些么 | 分段在到达目的 | 的主机 | 几后也必须重约 | 且。对于分组的 |
| | 排序和分段的重组,下列说法正确的 | 的是 | ()。 | | | |
| | A. 排序和重组工作都是由网络层层 | 記成 | | | | |
| | B. 排序和重组工作都是由传输层完 | 己成 | | | | |
| | C. 排序工作由网络层完成, 而重组 | 工作 | 自由传输层完成 | Ì. | | |
| | D. 排序工作由传输层完成, 而重约 | 且工作 | F由网络层完成 | | | |
| 39. | 下列关于 TCP 协议的叙述中,错误 | 的是 | ()。 | | | |
| | I. TCP 是一个点到点的通信协议 | | | | | |
| | II. TCP 提供了无连接的可靠数据 | 传输 | | | | |
| | III. TCP 将来自上层的字节流组织 | 成 IP | 数据报,然后 | 交给 | IP 协议 | |
| | IV. TCP 将收到的报文段组成字节: | 流交给 | 给上层 | | | |
| | A. I和III | В. | I、II和III | | | |
| | C. II和III | D. | I、II、III利 | ПIV | | |
| 40. | 下列哪种技术可以最有效地降低访用 | 词 W | ww 服务器的 | 时延 | ()。 | |
| | A. 高速传输线路 | В. | 高性能 WWW | V 服多 | 7器 | |
| | C. WWW 高速缓存 | D. | 本地域名服务 | 分器 | | |
| | | | | | | |

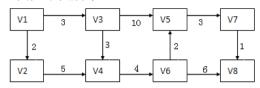
B. 172.18.128.0/22

如果进 行路由聚合,能覆盖这4条路由地址的是()。

A. 172.18.128.0/21

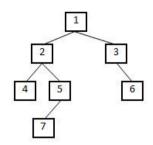
二、综合应用题: 第 41~47 题, 共 70 分。

41. (11分)已知一图如下图所示:



- (1) 写出该图的邻接矩阵。
- (2) 写出全部拓扑序列。
- (3) 以 V1 为源点,以 V8 为终点,给出所有事件(和活动)允许发生的最早时间和最晚时间,并给出关键路径。
- (4) 求 V1 结点到各点的最短路径和距离。

42. (13 分)已知一棵二叉树采用二叉链表存储,结点构造为 Lchild Data Rchild , root 指向根结点。请编写算法判断该二叉树是否是平衡二叉树,即二叉树中任意结点的左右 子树的深度相差不超过 1,例如下图所示的二叉树就是一棵平衡二叉树。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。

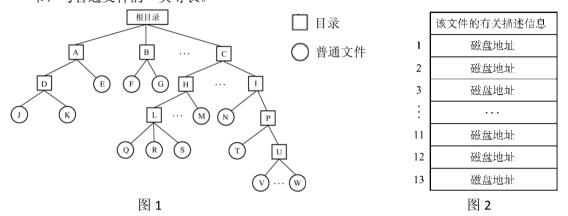
- 43. (10 分) 设某机中,CPU 的地址总线 A_{15} ~ A_0 ,数据总线 D_7 ~ D_0 (A_0 、 D_0 为最低位)。存储器地址空间为 3000H~67FFH。其中 3000H~4FFFH 为 ROM 区,选用 4K×2 的 ROM 芯片:5000H~67FFH 为 RAM 区,选用 2K×4 的 SRAM 芯片。请问:
 - (1) 组成该存储器需要多少片 ROM 芯片和 SRAM 芯片?
 - (2) ROM 芯片、SRAM 芯片各需连接 CPU 的哪几根地址线和数据线?
 - (3) 应如何设置片选信号,分别写出各片选信号的逻辑表达式。

- 44. (12 分) 现有 4 级流水线,分别完成取指、指令译码并取数、运算、回写四步操作。假设完成各部操作的时间依次为 100ns、100ns、80ns、50ns。请问:
 - (1) 流水线的操作周期应设计为多少?
 - (2) 若相邻两条指令发生数据相关,而且在硬件上不采取措施,那么第 2 条指令要推 迟多少时间进行?
 - (3) 如果在硬件设计上加以改进,至少需要推迟多少时间?

45. (7分)系统有5个进程,其就绪时刻(指在该时刻已进入就绪队列)、服务时间如下表所示。分别计算采用先来先服务、短作业优先、高响应比优先的平均周转时间和带权周转时间。

| 进程 | 就绪时刻 | 服务时间 |
|----------------|------|------|
| P ₁ | 0 | 3 |
| P ₂ | 2 | 6 |
| P ₃ | 4 | 4 |
| P ₄ | 6 | 5 |
| P ₅ | 8 | 2 |

46. (8分)有一文件系统如图 1 所示。根目录常驻内存,目录文件组织成链接文件,不设文件控制块,普通文件组织成索引文件。目录表目指示下一级文件名及其磁盘地址(各占2个字节,共4个字节)。若下级文件是目录文件,指示其第一个磁盘块地址。若下级文件是普通文件,指示其文件控制块的磁盘地址。每个目录文件磁盘块的最后 4 个字节供拉链使用。下级文件在上级目录文件中的次序在图中为从左至右。每个磁盘块有512字节,与普通文件的一页等长。



普通文件的文件控制块组织如图 2 所示,其中,每个磁盘地址占 2 个字节,前 10 个地址直接指示该文件前 10 页的地址。第 11 个地址指示一级索引表地址,一级索引表中每个磁盘地址指示一个文件页地址;第 12 个地址指示二级索引表地址,二级索引表中每个地址指示一个一级索引表地址;第 13 个地址指示三级索引表地址,三级索引表中每个地址指示一个二级索引表地址。请问:

- (1) 一个普通文件最多可有多少个文件页?
- (2) 若要读文件 J 中的某一页,最多启动磁盘多少次?
- (3) 若要读文件 W 中的某一页,最少启动磁盘多少次?
- (4) 就(3) 而言,为最大限度减少启动磁盘的次数,可采用什么方法?此时,磁盘最 多启动多少次?

47. (9分) 考虑某路由器具有下列路由表项:

| 网络前缀 | 下一跳 |
|-------------------|-----|
| 142.150.64.0/24 | A |
| 142.150.71.128/28 | В |
| 142.150.71.128/30 | С |
| 142.150.0.0/16 | D |

- (1) 假设路由器接收到一个目的地址为 142.150.71.132 的 IP 分组,请确定该路由器为该 IP 分组选择的下一跳,并解释说明。
- (2) 在上面的路由器由表中增加一条路由表项,该路由表项使以 142.150.71.132 为目的地址的 IP 分组选择 "A"作为下一跳,而不影响其他目的地址的 IP 分组转发。
- (3) 在上面的路由表中增加一条路由表项,使所有目的地址与该路由表中任何路由表项都不匹配的 IP 分组被转发到下一跳 "E"。
- (4) 将 142.150.64.0/24 划分为 4 个规模尽可能大的等长子网,给出子网掩码及每个子网的可分配地址范围。