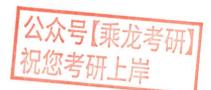
2017年全国硕士研究生招生考试

计算机科学与技术学科联考

计算机学科专业基础综合

(科目代码: 408)



考生注意事项

- 答题前,考生在试题册指定位置上填写考生编号和考生姓名;在答题卡指定位置上填写报 考单位、考生姓名和考生编号,并涂写考生编号信息点。
- 2. 考生须把试题册上的"试卷条形码"粘贴条取下,粘贴在答题卡的"试卷条形码粘贴位置"框中,不按规定粘贴条形码而影响评卷结果的,责任由考生自负。
- 3. 选择题的答案必须涂写在答题卡和相应题号的选项上,非选择题的答案必须书写在答题卡 指定位置的边框区城内,超出答题区域书写的答案无效,在草稿纸、试题册上答题无效。
- 4. 填(书)写部分必须使用黑色字迹签字笔书写,字迹工整、笔迹清楚;涂写部分必须使用 2B 铅笔涂写。
- 5. 考试结束,将答题卡和试题册按规定交回。

(以下信息考生必须认真填写)

| 考生编号 | | | | | | | | |
|------|--|--|--|--|--|--|--|--|
| 考生姓名 | | | | | | | | |

一、单项选择题

第 01~40 小题,每小题 2 分,共 80 分。下列每题给出的四个选项中,只有一个选项符合试题要求。

01. 下列函数的时间复杂度是()。

```
int func(int n) {
   int i=0, sum=0;
   while (sum < n) sum += ++i;
   return i;
```

- A. $O(\log n)$ B. $O(n^{1/2})$
- C. O(n)
- D. $O(n\log n)$

- 02. 下列关于栈的叙述中,错误的是()。
 - I. 采用非递归方式重写递归程序时必须使用栈
 - II. 函数调用时,系统要用栈保存必要的信息
 - III. 只要确定了入栈次序,就可确定出栈次序
 - IV. 栈是一种受限的线性表,允许在其两端进行操作
 - A. 仅 I
- B. 仅I、II、III C. 仅I、III、IV D. 仅II、III、IV
- 03. 适用于压缩存储稀疏矩阵的两种存储结构是()。
 - A. 三元组表和十字链表

B. 三元组表和邻接矩阵

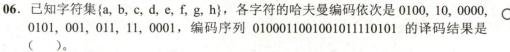
C. 十字链表和二叉链表

- D. 邻接矩阵和十字链表
- 04. 要使一棵非空二叉树的先序序列与中序序列相同, 所有非叶结点须满足的条件是()。
- A. 只有左子树 B. 只有右子树 C. 结点的度均为1 D. 结点的度均为2
- **05**. 已知一棵二叉树的树形如右图所示,其后序序列为 e, a, c, b, d, g, f, 树中与结点 a 同层的结点 是()。
 - A. c

B. d

C. f

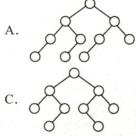
D. g

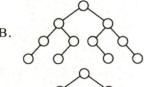




- A. acgabsh B. adbagbb C. asbeagd D. aseefgd
- **07**. 已知无向图 G 含有 16 条边,其中度为 4 的顶点个数为 3,度为 3 的顶点个数为 4,其他顶点 的度均小于3。图 G 所含的顶点个数至少是()。

- B. 11
- C. 13
- 08. 下列二叉树中,可能成为折半查找判定树(不含外部结点)的是()。





- 09. 下列应用中,适合使用 B+树的是()。
 - A. 编译器中的词法分析

- B. 关系数据库系统中的索引
- C. 网络中的路由表快速查找
- D. 操作系统的磁盘空闲块管理
- 在内部排序时,若选择了归并排序而没有选择插入排序,则可能的理由是()。



| | 1. 归开排序的程序代码更短 11. 归开排序的占用空间更少 |
|-----|---|
| | III. 归并排序的运行效率更高 |
| | A. 仅II B. 仅III C. 仅I、II D. 仅I、III |
| 11. | 下列排序方法中,若将顺序存储更换为链式存储,则算法的时间效率会降低的是()。 |
| | I. 插入排序 II. 选择排序 III. 起泡排序 IV. 希尔排序 V. 堆排序 |
| | A. 仅I、II B. 仅II、III C. 仅III、IV D. 仅IV、V |
| 12. | 假定计算机 M1 和 M2 具有相同的指令集体系结构(ISA), 主频分别为 1.5GHz 和 1.2GHz。 |
| | 在 M1 和 M2 上运行某基准程序 P, 若平均 CPI 分别为 2 和 1, 则程序 P 在 M1 和 M2 上运行 |
| | 时间的比值是()。 |
| | A. 0.4 B. 0.625 C. 1.6 D. 2.5 |
| 13 | 某计算机主存按字节编址,由4个64M×8位的DRAM芯片采用交叉编址方式构成,并与宽 |
| 13. | 度为 32 位的存储器总线相连,主存每次最多读写 32 位数据。若 double 型变量 x 的主存地址 |
| | 为 $804\ 001AH$,则读取 x 需要的存储周期数是 ()。 |
| | |
| 1.1 | A. 1 B. 2 C. 3 D. 4 |
| 14. | 某 C 语言程序段如下: |
| | for $(i=0; i <= 9; i++)$ { temp = 1; |
| | for $(j=0; j <= i; j++)$ temp *= a[j]; |
| | sum += temp; |
| | |
| | 下列关于数组 a 的访问局部性的描述中,正确的是()。 |
| | A. 时间局部性和空间局部性皆有 B. 无时间局部性,有空间局部性 |
| | C. 有时间局部性, 无空间局部性 D. 时间局部性和空间局部性皆无 |
| 15. | 下列寻址方式中,最适合按下标顺序访问一维数组元素的是()。 |
| | A. 相对寻址 B. 寄存器寻址 C. 直接寻址 D. 变址寻址 |
| 16. | 某计算机按字节编址,指令字长固定且只有两种指令格式,其中三地址指令29条,二地址指 |
| | 令 107 条,每个地址字段为 6 位,则指令字长至少应该是()。 |
| | A. 24 位 B. 26 位 C. 28 位 D. 32 位 |
| 17. | 下列关于超标量流水线特性的叙述中,正确的是()。 |
| | I. 能缩短流水线功能段的处理时间 |
| | II. 能在一个时钟周期内同时发射多条指令 |
| | III. 能结合动态调度技术提高指令执行并行性 |
| | A. 仅II B. 仅I、III C. 仅II、III D. I、II和III |
| 18 | 下列关于主存储器(MM)和控制存储器(CS)的叙述中,错误的是()。 |
| 10. | A MM 在 CDII 从 CS 在 CDII 由 |
| | B. MM 按地址访问,CS 按内容访问 公众号【乘龙考研】 |
| | |
| | D. MM 用 RAM 和 ROM 实现,CS 用 ROM 实现 |
| 10 | TALYTHAY LANGUAGE CONTRACTOR OF THE CONTRACTOR OF |
| 17. | |
| | |
| 20 | |
| 20. | 下列关于多总线结构的叙述中,错误的是()。 |
| | A. 靠近 CPU 的总线速度较快 B. 存储器总线可支持突发传送方式 C. 单维之间须通过转换器 B. P. |
| 21 | C. 总线之间须通过桥接器相连 D. PC I-Express×l6 采用并行传输方式 |
| 21. | I/O 指令实现的数据传送通常发生在 ()。 |
| | |

- A. I/O 设备和 I/O 端口之间 B. 通用寄存器和 I/O 设备之间
- C. I/O 端口和 I/O 端口之间
- D. 通用寄存器和 I/O 端口之间
- 22. 下列关于多重中断系统的叙述中,错误的是()。
 - A. 在一条指令执行结束时响应中断
 - B. 中断处理期间 CPU 处于关中断状态
 - C. 中断请求的产生与当前指令的执行无关
 - D. CPU 通过采样中断请求信号检测中断请求
- 23. 假设 4 个作业到达系统的时刻和运行时间如下表所示。

| 作业 | 到达时刻 t | 运行时间 | | |
|----------------|--------|------|--|--|
| J ₁ | 0 | 3 | | |
| J_2 | 1 | 3 | | |
| J_3 | 1 | 2 | | |
| J ₄ | 3 | 1 | | |

系统在 t=2 时开始作业调度。若分别采用先来先服务和短作业优先调度算法,则选中的作业 分别是()。

A. J_2 , J_3

B. J₁, J₄

C. J_2 , J_4

D. J_1 , J_3

- 24. 执行系统调用的过程包括如下主要操作:

 - ① 返回用户态 ② 执行陷入 (trap) 指令

 - ③ 传递系统调用参数 ④ 执行相应的服务程序

正确的执行顺序是()。

- A. $(2) \rightarrow (3) \rightarrow (1) \rightarrow (4)$ B. $(2) \rightarrow (4) \rightarrow (3) \rightarrow (1)$ C. $(3) \rightarrow (2) \rightarrow (4) \rightarrow (1)$ D. $(3) \rightarrow (4) \rightarrow (2) \rightarrow (1)$
- 25. 某计算机按字节编址, 其动态分区内存管理采用最佳适应算法, 每次分配和回收内存后都对 空闲分区链重新排序。当前空闲分区信息如下表所示。

| 分区起始地址 | 20K | 500K | 1000K | 200K |
|--------|------|------|-------|-------|
| 分区大小 | 40KB | 80KB | 100KB | 200KB |

回收起始地址为 60K、大小为 140KB 的分区后,系统中空闲分区的数量、空闲分区链第一个 分区的起始地址和大小分别是()。

A. 3, 20K, 380KB

B. 3,500K,80KB

C. 4, 20K, 180KB

D. 4, 500K, 80KB

- 26. 某文件系统的簇和磁盘扇区大小分别为 1KB 和 512B。若一个文件的大小为 1026B,则系统分 配给该文件的磁盘空间大小是()。
 - A. 1026B B. 1536B C. 1538B D. 2048B

- 27. 下列有关基于时间片的进程调度的叙述中,错误的是()。
 - A. 时间片越短, 进程切换的次数越多, 系统开销也越大
 - B. 当前进程的时间片用完后,该进程状态由执行态变为阻塞态
 - C. 时钟中断发生后,系统会修改当前进程在时间片内的剩余时间
 - D. 影响时间片大小的主要因素包括响应时间、系统开销和进程数量等
- 28. 与单道程序系统相比,多道程序系统的优点是()。

 I. CPU 利用率高
 II. 系统开销小

 III. 系统吞吐量大
 IV. I/O 设备利用率高

- A. 仅I、III B. 仅I、IV C. 仅II、III D. 仅I、III、IV
- 29. 下列选项中,磁盘逻辑格式化程序所做的工作是()。



- I. 对磁盘进行分区
- II. 建立文件系统的根目录
- III. 确定磁盘扇区校验码所占位数
- IV. 对保存空闲磁盘块信息的数据结构进行初始化
- A. 仅II

- B. 仅II、IV C. 仅III、IV D. 仅I、II、IV
- 30. 某文件系统中,针对每个文件,用户类别分为4类:安全管理员、文件主、文件主的伙伴、 其他用户;访问权限分为5种:完全控制、执行、修改、读取、写入。若文件控制块中用二 进制位串表示文件权限,为表示不同类别用户对一个文件的访问权限,则描述文件权限的位 数至少应为()。
 - A. 5
- B. 9
- C. 12
- 31. 若文件 f1 的硬链接为 f2, 两个进程分别打开 f1 和 f2, 获得对应的文件描述符为 fd1 和 fd2, 则下列叙述中,正确的是()。
 - I. fl 和 f2 的读写指针位置保持相同
 - II. f1 和 f2 共享同一个内存索引节点
 - III. fd1 和 fd2 分别指向各自的用户打开文件表中的一项
 - A. 仅III
- B. 仅II、III
- C. 仅 I、II D. I、II 和 III
- 32. 系统将数据从磁盘读到内存的过程包括以下操作:
 - ① DMA 控制器发出中断请求
- ② 初始化 DMA 控制器并启动磁盘
- ③ 从磁盘传输一块数据到内存缓冲区 ④ 执行"DMA结束"中断服务程序
- 正确的执行顺序是()。
- A. $(3) \rightarrow (1) \rightarrow (2) \rightarrow (4)$ B. $(2) \rightarrow (3) \rightarrow (1) \rightarrow (4)$ C. $(2) \rightarrow (1) \rightarrow (3) \rightarrow (4)$ D. $(1) \rightarrow (2) \rightarrow (4) \rightarrow (3)$
- 33. 假设 OSI 参考模型的应用层欲发送 400B 的数据 (无拆分), 除物理层和应用层之外, 其他各 层在封装 PDU 时均引入 20B 的额外开销,则应用层数据传输效率约为()。
- B. 83%
- C. 87%
- 34. 若信道在无噪声情况下的极限数据传输速率不小于信噪比为 30dB 条件下的极限数据传输速 率,则信号状态数至少是()。

- B. 8
- C. 16
- D. 32
- 35. 在下图所示的网络中, 若主机 H 发送一个封装访问 Internet 的 IP 分组的 IEEE 802.11 数据帧 F, 则帧 F 的地址 1、地址 2 和地址 3 分别是 ()。



- 00-12-34-56-78-9a
- 00-12-34-56-78-9b
- A. 00-12-34-56-78-9a, 00-12-34-56-78-9b, 00-12-34-56-78-9c
- B. 00-12-34-56-78-9b, 00-12-34-56-78-9a, 00-12-34-56-78-9c
- C. 00-12-34-56-78-9b, 00-12-34-56-78-9c, 00-12-34-56-78-9a
- D. 00-12-34-56-78-9a, 00-12-34-56-78-9c, 00-12-34-56-78-9b
- **36.** 下列 IP 地址中,只能作为 IP 分组的源 IP 地址但不能作为目的 IP 地址的是 ())
 - A. 0.0.0.0

- B. 127.0.0.1 C. 200.10.10.3 D. 255.255.255
- 37. 直接封装 RIP、OSPF、BGP 报文的协议分别是()。

 - A. TCP, UDP, IP B. TCP, IP, UDP C. UDP, TCP, IP D. UDP, IP, TCP
- 38. 若将网络 21.3.0.0/16 划分为 128 个规模相同的子网,则每个子网可分配的最大 IP 地址个数是 ()

A. 254

B. 256

C. 510

D. 512

39. 甲向乙发起一个 TCP 连接,最大段长 MSS = 1KB, RTT = 5ms, 乙开辟的接收缓存为 64KB,则甲从连接建立成功至发送窗口达到 32KB,需经过的时间至少是()。

A. 25ms

B. 30ms

C. 160ms

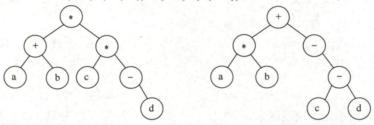
D. 165ms

- 40. 下列关于 FTP 协议的叙述中,错误的是()。
 - A. 数据连接在每次数据传输完毕后就关闭
 - B. 控制连接在整个会话期间保持打开状态
 - C. 服务器与客户端的 TCP 20 端口建立数据连接
 - D. 客户端与服务器的 TCP 21 端口建立控制连接

二、综合应用题

第41~47小题, 共70分。

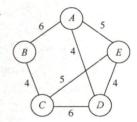
41. (15 分)请设计一个算法,将给定的表达式树(二叉树)转换为等价的中缀表达式(通过括号反映操作符的计算次序)并输出。例如,当下列两棵表达式树作为算法的输入时,输出的等价中缀表达式分别为(a+b)*(c*(-d))和(a*b)+(-(c-d))。



二叉树结点定义如下:

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++语言描述算法,关键之处给出注释。
- **42**. (8 分) 使用 Prim (普里姆) 算法求带权连通图的最小(代价)生成树 (MST)。请回答下列问题。
 - 1) 对右图 G,从顶点 A 开始求 G 的 MST,依次给出按算法选出的边。
 - 2) 图 G 的 MST 是唯一的吗?
 - 3) 对任意的带权连通图,满足什么条件时,其 MST 是唯一的?



43. (13 分) 已知 $f(n) = \sum_{i=0}^{n} 2^i = 2^{n+1} - 1 = \overbrace{11\cdots 1}^{n+10} B$, 计算 f(n) 的 C 语言函数 f1 如下:

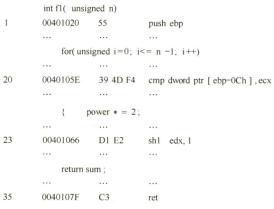
int f1(unsigned n) {
 int sum = 1, power = 1;
 for(unsigned i=0;i<=n-1;i++) {
 power *= 2;</pre>



```
sum += power;
}
return sum;
```

将 f1 中的 int 都改为 float,可得到计算 f(n) 的另一个函数 f2。假设 unsigned 和 int 型数据都占 32 位,float 采用 IEEE 754 单精度标准。请回答下列问题。

- 1) 当 n=0 时,f1 会出现死循环,为什么?若将 f1 中的变量 i 和 n 都定义为 int 型,则 f1 是 否还会出现死循环?为什么?
- 2) f1(23)和f2(23)的返回值是否相等?机器数各是什么(用十六进制数表示)?
- 3) f1(24)和 f2(24)的返回值分别为 33554431 和 33554432.0, 为什么不相等?
- 4) $f(31) = 2^{32} 1$,而 f1(31)的返回值却为-1,为什么?若使 f1(n)的返回值与 f(n)相等,则最大的 n 是多少?
- 5) f2(127)的机器数为 7F80 0000H,对应的值是什么?若使 f2(n)的结果不溢出,则最大的 n 是多少?若使 f2(n)的结果精确(无舍入),则最大的 n 是多少?
- **44**. (10 分) 在按字节编址的计算机 M 上,题 43 中 f1 的部分源程序(阴影部分)与对应的机器级代码(包括指令的虚拟地址)如下:



公众号【乘龙考研】 祝您考研上岸

其中,机器级代码行包括行号、虚拟地址、机器指令和汇编指令。请回答下列问题。

- 1) 计算机 M 是 RISC 还是 CISC? 为什么?
- 2) fl 的机器指令代码共占多少字节? 要求给出计算过程。
- 3) 第 20 条指令 cmp 通过 i 减 n-1 实现对 i 和 n-1 的比较。执行 f1(0)的过程中,当 i=0 时,cmp 指令执行后,进/借位标志 CF 的内容是什么?要求给出计算过程。
- 4) 第 23 条指令 shl 通过左移操作实现了 power*2 运算, 在 f2 中能否也用 shl 指令来实现 power*2? 为什么?
- 45. (7分) 假定题 44 给出的计算机 M 采用二级分页虚拟存储管理方式,虚拟地址格式如下:

页目录号(10位) 页表索引(10位) 页内偏移量(12位)

请针对题 43 的函数 f1 和题 44 中的机器指令代码,回答下列问题。

- 1) 函数 fl 的机器指令代码占多少页?
- 2) 取第1条指令(push ebp)时,若在进行地址变换的过程中需要访问内存中的页目录和页表,则会分别访问它们各自的第几个表项(编号从0开始)?

- 3) M 的 I/O 采用中断控制方式。若进程 P 在调用 fl 之前通过 scanf()获取 n 的值,则在执行 scanf()的过程中,进程 P 的状态会如何变化? CPU 是否会进入内核态?
- 46. (8分) 某进程中有 3个并发执行的线程 thread1、thread2 和 thread3, 其伪代码如下所示。

| //复数的结构类型定义 | thread1 | thread3 |
|--|-----------------------------|---|
| typedef struct | { | { |
| { float a; float b; } cnum; cnum x, y, z; //全局变量 | cnum w; w=add(x, y); | cnum w; w.a=1; w.b=1; z=add(z, w); y=add(y, w); |
| //计算两个复数之和 cnum add(cnum p, cnum q) | thread2 { cnum w; | y – add(y, w), |
| { cnum s; s.a = p.a+q.a; | w=add(y, z); | |
| s.b = p.b+q.b; return s; | | |

请添加必要的信号量和 P、V [或 wait()、signal()] 操作,要求确保线程互斥访问临界资源,并且最大限度地并发执行。

47. (9分) 甲乙双方均采用后退 N 帧协议(GBN)进行持续的双向数据传输,且双方始终采用捎带确认,帧长均为 1000B。 $S_{x,y}$ 和 $R_{x,y}$ 分别表示甲方和乙方发送的数据帧,其中 x 是发送序号,y 是确认序号(表示希望接收对方的下一帧序号),数据帧的发送序号和确认序号字段均为 3 比特。信道传输速率为 100Mbps,RTT = 0.96ms。下图给出了甲方发送数据帧和接收数据帧的两种场景,其中 t_0 为初始时刻,此时甲方的发送和确认序号均为 0, t_1 时刻甲方有足够多的数据待发送。

请回答下列问题。

- 1) 对于图(a), t_0 时刻到 t_1 时刻期间,甲方可以断定乙方已正确接收的数据帧数是多少?正确接收的是哪几个帧?(请用 $S_{x,y}$ 形式给出。)
- 2) 对于图(a),从 t₁ 时刻起,甲方在不出现超时且 未收到乙方新的数据帧之前,最多还可以发送 多少个数据帧?其中第一个帧和最后一个帧分 别是哪个?(请用 S_{xv}形式给出。)
- 3) 对于图(b),从 t_1 时刻起,甲方在不出现新的超时且未收到乙方新的数据帧之前,需要重发多少个数据帧? 重发的第一个帧是哪个? (请用 $S_{x,y}$ 形式给出。)
- 4) 甲方可以达到的最大信道利用率是多少?

