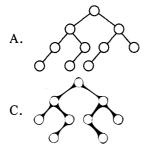
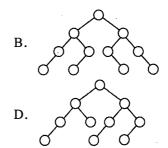
2017 年全国硕士研究生人学统一考试 计算机科学与技术学科联考计算机学科专业基础综合试题

	选择题 (第 1~ 一个选项最符合		尋小题 2 ₪	分,	共 80 分。	下列每题	给出的四]个选项中,
int f ii wl	函数的时间复杂历 Tunc(int n){ nt i=0, sum=0 nile(sum < n) eturn i;	; sum += 4						
A. O(log	(n)	3. $O(n^{1/2})$		C.	O(n)	Ι	O. O(nlog	gn)
2. 下列 🗦	关于栈的叙述中,	错误的是	•					
I. 采用非	=递归方式重写词	递归程序时 :	必须使用	浅				
II. 函数ì	周用时,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	E出栈次 序	₹				
IV. 栈是	一种受限的线性	表,允许在	主其两端边	性行誓	操作			
A. 仅 I	H	B. 仅I、II	、 III	C.	仅I、III、	IV I	O. 仅II、	III、IV
3. 适用	F压缩存储稀疏统	拒阵的两种	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. 十字句	连表和二叉链表			D.	邻接矩阵	和十字链	表	
4. 要使	一棵非空二叉树	付的先序序	列与中序	序列	小相同, 其	以所有非明	计结点须	满足的条件
是。								
A. 只有2	左子树 I	3. 只有右 ⁻	子树	C.	结点的度	均为1 I) . 结点的	的度均为 2
5. 已知-	一棵二叉树的树	飞如右图所	示,其后	序序	列为 e, a,	c, b, d, g,	f,树中与	5结点 a 同层
的结点是	°							
A. c				B.	d			
C. f				D.	-			pq
	字符集{a, b, c, d,					-		0 0
	1, 011, 11, 0001,							
	abfh I	_			_			=
	无向图 G 含有 16					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					
A. 10		3. 11		C.		_	D. 15	
8. 下列二	二叉树中,可能	成为折半查	找判定树	(不	含外部结点	点)的是	•	





- 9. 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
- 10. 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
- I. 归并排序的程序代码更短 II. 归并排序的占用空间更少
- III. 归并排序的运行效率更高
- A. 仅 II

- 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 I. 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____。
 - A. 1

- C. 3
- D. 4

14. 某 C 语言程序段如下:

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	度技术提高指令执行并行性	生				
	A. 仅II	B. 仅I、III	C.	仅II、	III	D. I、II利	1 III
	18. 下列关于主存储	者器(MM)和控制存储器	} ((CS)的	叙述中,	错误的是	。
	A. MM在CPU外,	CS 在 CPU 内					
	B. MM 按地址访问	I,CS 按内容访问					
	C. MM 存储指令和	l数据,CS 存储微指令					
	D. MM 用 RAM 和	ROM 实现, CS 用 ROM	实现	见			
	19. 下列关于指令流	流水线数据通路的叙述中,	错	误的是	0		
	A. 包含生成控制信	号的控制部件	В.	包含算	算术逻辑:	运算部件(AL	U)
	C. 包含通用寄存器	组和取指部件	D.	由组合	逻辑电路	格和时序逻辑电	路组合而成
	20. 下列关于多总约	栈结构的叙述中,错误的 是	₽	0			
	A. 靠近 CPU 的总统	线速度较快	В.	存储器	8总线可	支持突发传送力	方式
		桥接器相连					
	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 站				寄存器和	I/O 设备之间	
	C. I/O 端口和 I/O 站	端口之间	D.	通用智	寄存器和	I/O 端口之间	
	22. 下列关于多重中	中断系统的叙述中,错误的	内是.		0		
	A. 在一条指令执行	结束时响应中断					
	B. 中断处理期间 C	PU 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	中断请求信号检测中断请求	È				
	23. 假设 4 个作业至	例达系统的时刻和运行时间	可如	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	短作业位	尤先调度算法,	则选中的作
业分	·别是。						
	A. J_2 , J_3	B. J_1 , J_4	C.	J_2 , J_4		D. J_1 , J_3	
	24. 执行系统调用的	的过程包括如下主要操作:					
	①返回用户态	②执行陷入(tra	ap)	指令			
	③传递系统调用参数	效 ④执行相应的服	务科	呈序			
	正确的执行顺序是_	······································					
	A. ②→③→①→④	B. ②→④→③→①	C.	3→2	2→4→	① D. ③→④	→2→1
	25. 某计算机按字节	5编址,其动态分区内存管		采用最	佳适应算	注,每次分配	和回收内存

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

500K

1000K

200K

个分区的起始地址和大小分别是____

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。

20K

分区起始地址

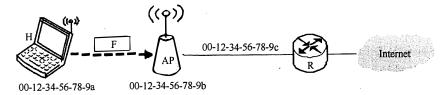
A. 3、20K、380KB	B. 3、500K、80KE	3
C. 4、20K、180KB	D. 4、500K、80KE	3
26. 某文件系统的簇和磁盘扇区大小分	别为 1KB 和 512B。若一/	个文件的大小为 1026B,
则系统分配给该文件的磁盘空间大小是	o	
A. 1026B B. 1536B	C. 1538B	D. 2048B
27. 下列有关基于时间片的进程调度的	叙述中,错误的是。	
A. 时间片越短,进程切换的次数越多,	系统开销也越大	
B. 当前进程的时间片用完后,该进程*	犬态由执行态变为阻塞态	
C. 时钟中断发生后,系统会修改当前边	进程在时间片内的剩余时间]
D. 影响时间片大小的主要因素包括响应	立时间、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	统的优点是 。	
I. CPU 利用率高 III. 系统吞吐量大 I	V. I/O 设备利用率高	•
A. 仅I、III B. 仅I、IV		D. 仅I、III、IV
29. 下列选项中,磁盘逻辑格式化程序		2. ((1. 11. 1.
I. 对磁盘进行分区)/ »,(1) /C	
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:	讲行初始 化	
A. 仅II B. 仅II、IV	· ·	D 仅 I, II, IV
30. 某文件系统中,针对每个文件,用		
伙伴、其他用户;访问权限分为5种:完全	•	
用二进制位串表示文件权限,为表示不同类别		
位数至少应为。		
A. 5 B. 9	C 12	D 20
31. 若文件 fl 的硬链接为 f2, 两个进程		
和 fd2,则下列叙述中,正确的是。	王71 791117 11 7日 12 9人(4)	(A) 应用关门面处约为 Idi
I. f] 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结点		
III. fd1 和 fd2 分别指向各自的用户打开	F文件表中的一项	
A. 仅 III B. 仅 II、III		ът п≇іш
32. 系统将数据从磁盘读到内存的过程		D. Ι、 II ημ III
①DMA 控制器发出中断请求		2.
③从磁盘传输一块数据到内存缓冲区		
正确的执行顺序是。	· GMU DMY 和水	下 哟
A. ③→①→②→④ B. ②→③→①) D (1)→(1)→(1)→(1)
33. 假设 OSI 参考模型的应用层欲发送		
33. 假及 USI 参考模型的应用层欲及运 其他各层在封装 PDU 时均引入 20B 的额外开	•	
	T钥,则应用层数据传制效 C.87%	
A. 80% B. 83% 34. 若信道在无噪声情况下的极限数据 ⁴		
54. 石信垣住九噪户情况下的极限数据。 传输速率,则信号状态数至少是。		3000 米什个的伙伙数据
区侧处于,则且了小心数土少走。		

B. 8

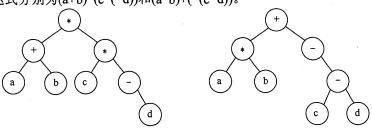
C. 16

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 。



- 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. 255.255.255.255
- 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. 若甲向乙发起一个 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:

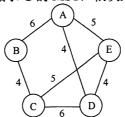
typedef struct node{
 char data[10];
 struct node *left, *right;

//存储操作数或操作符

}BTree;

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) 对下列图 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 $f(n) = \sum_{i=0}^{n} 2^{i} = 2^{n+1} 1 = \overbrace{11\cdots 1B}^{n+1}$, 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;
        sum += power;
    }
    return sum;
}</pre>
```

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(用十六进制表示)?
 - (3) f1(24)和f2(24)的返回值分别为 33 554 431 和 33 554 432.0, 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 fl 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)如下图所示。

```
int f1 ( unsigned n)

1 00401020 55 push ebp
... ...

for (unsigned i = 0; i <= n -1; i++)
... ...

20 0040105E 39 4D F4 cmp dword ptr [ebp-0Ch], ecx
```

```
power * = 2;
... ... ...

23 00401066 D1 E2 shl edx,1
... ...

return sum;
... ...

35 0040107F C3 ret
```

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)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:

<u> </u>		
页目录号(10位)	页表索引(10位)	页内偏移量(12位)

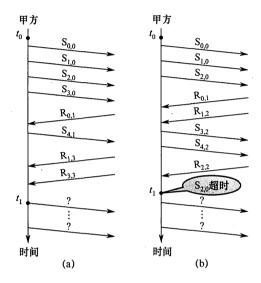
请针对题 43 的函数 f1 和题 44 中的机器指令代码,回答下列问题。

- (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
                              thread 1
                                                 thread3
typedef struct
                                cnum w:
                                                   enum w:
  float a:
                                w = add(x, y);
                                                   w.a = 1;
  float b;
                                                   w.b = 1;
enum:
                                                   z = add(z, w);
cnum x, y, z; // 全局变量
                                                   y = add(y, w);
                              thread2
//计算两个复数之和
cnum add( cnum p, cnum q)
                                cnum w;
                                w = add(y, z);
  enum s:
  s.a = p.a + q.a;
  s.b = p.b+q.b;
  return s;
```

请添加必要的信号量和 $P \setminus V$ (或 wa it()、signa l()) 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 1000 B。 $S_{x,y}$ 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_{xy} 形式给出。)
- (2)对于图(a),从 t_1 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_{tv} 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 $S_{x,v}$ 形式给出。)
 - (4) 甲方可以达到的最大信道利用率是多少?