## 2019 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 只有一个选项最符合试题要求)	2分,共80分。下列每是	<b>题给出的四个选项中</b> ,
1. 设 n 是描述问题规模的非负整数,下列和	程序段的时间复杂度是_	0
<pre>x=0; while (n&gt;=(x+1)*(x+1)) x=x+1;</pre>		
A. $O(\log n)$ B. $O(n^{1/2})$	C. O(n)	D. $O(n^2)$
2. 若将一棵树 T 转化为对应的二叉树 BT,	则下列对 BT 的遍历中,	其遍历序列与 T 的后
根遍历序列相同的是。		
A. 先序遍历 B. 中序遍历	C. 后序遍历	D. 按层遍历
3. 对 $n$ 个互不相同的符号进行哈夫曼编码。	若生成的哈夫曼树共有	115 个结点,则 $n$ 的值
是。		
A. 56 B. 57	C. 58	D. 60
4. 在任意一棵非空平衡二叉树(AVL 树)	$T_1$ 中,删除某结点 $v$ 之后	后形成平衡二叉树 T2,
再将 $v$ 插入 $T_2$ 形成平衡二叉树 $T_3$ 。下列关于 $T_1$	与 T <sub>3</sub> 的叙述中,正确的:	是。
I. 若 v 是 $T_1$ 的叶结点,则 $T_1$ 与 $T_3$ 可能不相	泪同	
II. 若 $v$ 不是 $T_1$ 的叶结点,则 $T_1$ 与 $T_3$ 一定	不相同	
III. 若 $v$ 不是 $T_1$ 的叶结点,则 $T_1$ 与 $T_3$ 一定	相同	
A. 仅 I B. 仅 II	C. 仅I、II	D. 仅I、III
5. 下图所示的 AOE 网表示一项包含 8 个活	动的工程。活动 d 的最上	早开始时间和最迟开始
时间分别是。		
$ \begin{array}{cccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	g=6 g=6 h=9	
A. 3 和 7 B. 12 和 12 6. 用有向无环图描述表达式(x+y)((x+y)/		D. 15 和 15 少是。
A. 5 B. 6	C. 8	D. 9
7. 选择一个排序算法时,除算法的时空效率	率,下列因素中,还需要	考虑的是。
I. 数据的规模 II. 数据的存储方式	III. 算法的稳定性	IV. 数据的初始状态
A. 仅 III	B. 仅I、II	
C. 仅II、III、IV	D. I. II. III. IV	

		且初始为空的散列表 解决冲突。将关键字/ 度是。	序列 87,	40, 30, 6, 1		
	A. 4	B. 5.25		C. 6		D. 6.29
	9. 设主串 T = "aba	abaabcabaabc",模式	串 S = "a	ıbaabc",亲	E用 KMP 算法	进行模式匹配,到
匹配	成功时为止,在匹西	记过程中进行的单个生	字符间的	比较次数是	₺。	
	A. 9	B. 10		C. 12		D. 15
	10. 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"。下列序列
中,	不可能是快速排序第	第二趟结果的是	°			
	A. 5, 2, 16, 12, 28,	60, 32, 72	В.	2, 16, 5, 28	, 12, 60, 32, 72	
	C. 2, 12, 16, 5, 28,	32, 72, 60	D.	5, 2, 12, 28	, 16, 32, 72, 60	
		) 个初始归并段, 进行				
个数	是。					
	A. 1	B. 2		C. 3		D. 4
	12. 下列关于冯·i	若依曼结构计算机基	本思想的	的叙述中,	错误的是	•
	A. 程序的功能都适	通过中央处理器执行扩	指令实现	ı		
	B. 指令和数据都用	]二进制数表示,形式	弌上无差	别		
	C. 指令按地址访问	],数据都在指令中]	直接给出			
	D. 程序执行前, 指	自令和数据需预先存储	放在存储	器中		
	13. 考虑以下 C 语	言代码:				
		rt usi = 65535;				
	short si = us	•				
	执行上述程序段后,			C 2276	0	D (5525
		B32767			8	D65535
		处理的叙述中,错误				
		转换时 CPU 检测到的				
	, , , , , , , , , , , , , , , , , , , ,	三系统提供的缺页处理				
		見据页故障地址从外 <b>在</b>			<u> </u>	
		后回到发生缺页的指令 				1001 7770077 1214
11 . 101		大端方式,按字节编员				
		形式地址(用补码表			址寄存器的内	谷为 F000 0000H,
则该		氐有效字节) 所在的:				
	A. F000 FF12H	B. F000 FF15H				D. EFFF FF15H
		器时钟脉冲信号的叙				
		日机器脉冲源发出的周				
		的宽度称为时钟周期,				
		邓状态单元间组合逻辑				
	D. 处理器总是在每	F来一个时钟脉冲信号	号时就开	始执行一组	系新的指令	
	17. 某指令功能为1	$R[r2] \leftarrow R[r1] + M[R[r$	0]],其西	丙个源操作	数分别采用寄	存器、寄存器间接
寻址	方式。对于下列给是	定部件,该指令在取	数及执行	过程中需要	要用到的是	o
	I. 通用寄存器组(	GPRs) I	I. 算术:	逻辑单元(	(ALU)	

III.	存储器 (Memory)	IV. 指令i	泽码器 (	ID)	
Α.	仅I、II	B. 仅I、II、III	С.	仅II、III、IV	D. 仅I、III、IV
18.	在采用"取指、译码	马/取数、执行、访存	、写回'	'5 段流水线的处理	<b>是</b> 器中,执行如下指
令序列,	其中 s0、s1、s2、s3	3 和 t2 表示寄存器编	号。		
1	I1: add s2,s1,s0	//R[s2]←	-R[s1]+	R[s0]	
	12: load s3,0(t2)				
	<pre>13: add s2,s2,s3 14: store s2,0(t2</pre>				
	J指令对中,不存在数				
Α.	I1和I3	B. I2和I3	С.	I2 和 I4	D. I3和I4
19.	假定一台计算机采用	月3通道存储器总线	,配套的	]内存条型号为 DDI	R3-1333, 即内存条
听接插的	存储器总线的工作数	页率为 1333MHz,总	线宽度	为 64 位,则存储器	总线的总带宽大约
是	_0				
A.	10.66GB/s	B. 32GB/s	С.	64GB/s	D. 96GB/s
20.	下列关于磁盘存储器	器的叙述中,错误的	是	_°	
Α.	磁盘的格式化容量比	2.非格式化容量小			
В.	扇区中包含数据、地	业址和校验等信息			
C. 7	磁盘存储器的最小读	写单位为一字节			
D.	磁盘存储器由磁盘控	2制器、磁盘驱动器和	印盘片组	成	
21.	某设备以中断方式与	ラ CPU 进行数据交换	e, CPU	主频为 1GHz,设备	接口中的数据缓冲
寄存器为	32位,设备的数据位	传输率为 50kB/s。若	每次中	所开销(包括中断响	可应和中断处理) 为
1000 个时	计钟周期,则CPU用于	F该设备输入/输出的	时间占	整个 CPU 时间的百分	分比最多是。
Α.	1.25%	B. 2.5%	С.	5%	D. 12.5%
22.	下列关于 DMA 方式	大的叙述中,正确的;	是	_°	
I. D	MA 传送前由设备驯	区动程序设置传送参	数		
II.	数据传送前由 DMA	控制器请求总线使用	目权		
III.	数据传送由 DMA 哲	控制器直接控制总线等	完成		
	DMA 传送结束后的	」处理由中断服务程序	序完成		
	仅 I、II		В.	仅I、III、IV	
	仅II、III、IV			I、II、III、IV	
	下列关于线程的描述		°		
	内核级线程的调度由				
	操作系统为每个用户				
	用户级线程间的切换			•	
,	用户级线程可以在不				
	下列选项中, 可能会	.,,,,		<del>-</del>	
	/O 结束 II.某进程				
Α.		B. 仅III		仅I、II	D. I. II. III
	下列关于系统调用的	·		12- 1.	
•	生执行系统调用服务				
II.	操作系统通过提供系	: 统调用避免用户程序	予直接访	问外设	

	个同的操作系	统为应用程序提	供了统一的系统1	<b>峒用接口</b>	
IV.	系统调用是操	作系统内核为应	用程序提供服务	的接口	
A.	仅I、IV	B. 仅II、	III C.	仅I、II、IV	D. 仅I、III、IV
26.	下列选项中,	可用于文件系统管	管理空闲磁盘块的	勺数据结构是	_°
Ι.	位图 II.	索引结点 I	II. 空闲磁盘块锭	É IV. 文件分配	記表(FAT)
A.	仅I、II	B. 仅 I、I	II、IV C.	仅I、III	D. 仅II、III、IV
27.	系统采用二级质	<b>反馈队列调度算</b> 法	去进行进程调度。	就绪队列 Q1 采用时	间片轮转调度算法,
时间片が	为 10ms; 就绪图	从列 Q2 采用短进	程优先调度算法	; 系统优先调度 Q1	队列中的进程, 当
Qı 为空时	时系统才会调度	Q2中的进程; 新	听创建的进程首先	E进入 Q1; Q1 中的进	挂程执行一个时间片
后,若未	卡结束,则转入	Q <sub>2</sub> 。若当前 Q <sub>1</sub> 、	Q <sub>2</sub> 为空,系统依	次创建进程 $P_1$ 、 $P_2$	后即开始进程调度,
$P_1$ 、 $P_2$ 需	要的 CPU 时间	分别为 30ms 和 2	20ms, 则进程 P <sub>1</sub> 、	P <sub>2</sub> 在系统中的平均	等待时间为。
A.	25ms	B. 20ms	С.	15ms	D. 10ms
28.	在分段存储管	理系统中, 用共	享段表描述所有	被共享的段。若进程	$\mathbb{E} P_1$ 和 $P_2$ 共享段 $S$ ,
下列叙述	述中,错误的是	o			
A.	在物理内存中	仅保存一份段 S f	的内容		
В.	段S在P1和P	2中应该具有相同	]的段号		
C.	P <sub>1</sub> 和 P <sub>2</sub> 共享段	S在共享段表中	的段表项		
D.	P <sub>1</sub> 和 P <sub>2</sub> 都不再	使用段 S 时才回	收段 S 所占的内	存空间	
29.	某系统釆用L	RU 页置换算法和	和局部置换策略,	若系统为进程 P 预	分配了4个页框,
进程 P i	方问页号的序列	为 0, 1, 2, 7, 0, 5,	3, 5, 0, 2, 7, 6,	则进程访问上述页的	力过程中,产生页置
14 44 11	L. 业L. 曰				
换的思想	欠数是。				
换的总》 <b>A</b> .		B. 4	C.	5	D. 6
A.	3	B. 4 的叙述中,正确		5	D. 6
A. 30.	3 下列关于死锁		的是。	5	D. 6
A. 30. I .	3 下列关于死锁 可以通过剥夺	的叙述中,正确	的是。 锁	5	D. 6
A. 30. I . II.	3 下列关于死锁 可以通过剥夺 死锁的预防方法	的叙述中,正确 进程资源解除死	的是。 锁 发生死锁	5	D. 6
A. 30. I . II.	3 下列关于死锁 可以通过剥夺 死锁的预防方法 银行家算法可	的叙述中,正确 进程资源解除死等 法能确保系统不为 以判断系统是否	的是。 锁 发生死锁		D. 6
A. 30. I . II. IV.	3 下列关于死锁 可以通过剥夺 死锁的预防方法 银行家算法可 当系统出现死	的叙述中,正确 进程资源解除死的 法能确保系统不为 以判断系统是否 锁时,必然有两	的是。 锁 发生死锁 处于死锁状态 个或两个以上的:	进程处于阻塞态	D. 6  D. 仅I、III、IV
A. 30. I . III. IV. A.	3 下列关于死锁 可以通过剥夺 死锁的预防方法 银行家算法可 当系统出现死 仅 II、III	的叙述中,正确 进程资源解除死证 法能确保系统不知 以判断系统是否 锁时,必然有两 B. 仅 I、I	的是。 锁 发生死锁 处于死锁状态 个或两个以上的: I、IV C.	进程处于阻塞态	D. 仅I、III、IV
A. 30. I . III. IV. A.	3 下列关于死锁 可以通过剥夺 死锁的预防方法 银行家算法可 当系统出现死 仅 II、III 某计算机主存	的叙述中,正确 进程资源解除死行 法能确保系统不知 以判断系统是否 锁时,必然有两 B. 仅 I、I 按字节编址,采	的是。	进程处于阻塞态 仅 I、II、III 管理,地址结构如T	D. 仅 I、III、IV 下所示:
A. 30. I . III. IV. A.	3 下列关于死锁 可以通过剥夺 死锁的预防方法 银行家算法可 当系统出现死 仅 II、III	的叙述中,正确 进程资源解除死行 法能确保系统不知 以判断系统是否 锁时,必然有两 B. 仅 I、I 按字节编址,采	的是。 锁 发生死锁 处于死锁状态 个或两个以上的: I、IV C.	进程处于阻塞态 仅 I、II、III	D. 仅 I、III、IV 下所示:
A. 30. I . II. IV. A. 31.	3 下列关于死锁 可以通过剥夺 死锁的预防方法 银行家算法可 当系统出现死 仅 II、III 某计算机主存	的叙述中,正确 进程资源解除死行 法能确保系统不知 以判断系统是否 锁时,必然有两 B. 仅 I、I 按字节编址,采	的是。	进程处于阻塞态 仅 I、II、III 管理,地址结构如了 	D. 仅 I、III、IV 下所示:
A. 30. I. II. IV. A. 31.	3 下列关于死锁可以通过剥夺死锁的预防方法银行家算法可当系统出现死仅II、III 某计算机主存页目录号( 以地址 2050 122 081H、101H	的叙述中,正确 进程资源解除死行 法能确保系统不知 以判断系统是否 锁时,必然有两 B. 仅 I、I 按字节编址,采 10位)	的是。 談 发生死锁 处于死锁状态 个或两个以上的; I、IV C. 用二级分页存储行 页号(10位) 表号、页号分别是 401H C.	进程处于阻塞态 仅 I、II、III 管理,地址结构如了 页内偏移( 201H、101H	D. 仅 I、III、IV 下所示: <sup>12位)</sup>
A. 30. I. II. IV. A. 31.	3 下列关于死锁可以通过剥夺死锁的预防方法银行家算法可当系统出现死仅II、III 某计算机主存页目录号( 以地址 2050 122 081H、101H	的叙述中,正确 进程资源解除死行 法能确保系统不知 以判断系统是否 锁时,必然有两 B. 仅 I、I 按字节编址,采 10位)	的是。 談 发生死锁 处于死锁状态 个或两个以上的; I、IV C. 用二级分页存储行 页号(10位) 表号、页号分别是 401H C.	进程处于阻塞态 仅 I、II、III 管理,地址结构如下 页内偏移(i	D. 仅 I、III、IV 下所示: <sup>12位)</sup>
A. 30. I. II. IV. A. 31.	3 下列关于死锁可以通过剥夺死锁的预防方法银行家算法可当系统出现死仅II、III 某计算机主存 页目录号( 以地址 2050 122 081H、101H 在下列动态分首次适应算法	的叙述中,正确 进程资源解除死行 法能确保系统不知 以判断系统是否 锁时,必然有两 B. 仅 I、I 按字节编址,采 10位)	的是。 談 发生死锁 处于死锁状态 个或两个以上的; I、IV C. 用二级分页存储的 页号(10位) 录号、页号分别是 401H C. 最容易产生内存码	进程处于阻塞态 仅 I、II、III 管理,地址结构如了 页内偏移( 201H、101H	D. 仅 I、III、IV 下所示: <sup>12位)</sup>
A. 30. I. II. IV. A. 31. 虚才 A. 32. A.	3 下列关于死锁可以通过剥夺死锁的预算法可数系统出现所有。 到系统出现死仅II、III 某计算机主存 页目录号( 以地址 2050 122 081H、101H 在下列动应算法 最佳适应算法	的叙述中,正确进程资源解除死行法能确保系统不知以判断系统是否认判断系统是否认证,必然有两路、仅 I、I 接字节编址,采10位)	的是。 談 发生死锁 处于死锁状态 个或两个以上的; I、IV C. 用二级分页存储的	进程处于阻塞态 仅 I、II、III 管理,地址结构如了 页内偏移( 201H、101H 碎片的是。 最坏适应算法 循环首次适应算法	D. 仅 I、III、IV 所示: 12位) D. 201H、401H
A. 30. I. II. IV. A. 31. 虚疗 A. 32. A. C.	3 下列关于死锁可以通过剥夺死锁的预防方法可数系统出现死份,以通过剥夺。 银行家算法现死仅 II、III 某计算机主存 081H、101H 在下列动态分首次适应算法 最佳适应算法 OSI 参考模型	的叙述中,正确进程资源解除死法 法能确保系统是有以则,必仅 I、I 该时,必仅 I、I 按字节编址,采 10位)	的是。	进程处于阻塞态 仅 I、II、III 管理,地址结构如了 页内偏移( 201H、101H 碎片的是。 最坏适应算法 循环首次适应算法 要功能是。	D. 仅 I、III、IV 所示: 12位) D. 201H、401H
A. 30. I. II. IV. A. 31. 虚才 A. 32. A. C. 33.	3 下列关于死锁可以通过预存。 可以通预算出现的家统出。 当系,III 某计算机主存 页目录号( 以地址 2050 122 081H、101H 在下列应应有关 设置参判 2051 参判	的叙述中,正确 进程资源解除死行 法能确保系统是不为 以判断系统是有两 B. 仅 I、I 按字节编址,采 10位) 25H 对应的页目录 B. 081H、 区分配算法中, 的第 5 层 路由 B. 路由	的是。 談 发生死锁 处于死锁状态 个或两个以上的; I、IV C. 用二级分页存储的	进程处于阻塞态 仅 I、II、III 管理,地址结构如了 页内偏移( 201H、101H 碎片的是。 最坏适应算法 循环首次适应算法 要功能是。 会话管理	D. 仅 I、III、IV 所示: 12位) D. 201H、401H
A. 30. I. III. IV. A. 31. 虚疗 A. 32. A. C. 33. A.	3 下列关于死锁可以通过剥夺死锁的预算法可数多点。 银行家算法现死仅II、III 某计算机主存 页目录号( 以地址 2050 122 081H、101H 在下列应算法 最佳适应算模型 差错控制 100BaseT 快速	的叙述中,正确 进程确保系统 法能判时, B. 说 I、 I	的是。	进程处于阻塞态 仅 I、II、III 管理,地址结构如了 页内偏移( 201H、101H 碎片的是。 最坏适应算法 循环首次适应算法 要功能是。 会话管理	D. 仅 I、III、IV 所示: 12位) D. 201H、401H

35. 对于滑动窗口协议, 若分组序号采用 3 比特编号, 发送窗口大小为 5, 则接收窗口最 大是 。 B. 3 C. 4 D. 5 A. 2 36. 假设一个采用 CSMA/CD 协议的 10Mb/s 局域网,最小帧长是 128B,则在一个冲突域 内两个站点之间的单向传播延时最多是 A. 2.56µs B. 5.12μs C. 10.24µs D. 20.48µs 37. 若将 101.200.16.0/20 划分为 5 个子网,则可能的最小子网的可分配 IP 地址数是 B. 254 C. 510 D. 1022 38. 某客户通过一个 TCP 连接向服务器发送数据的部分过程如题 38 图所示。客户在 to 时 刻第一次收到确认序列号 ack seq = 100 的段,并发送序列号 seq = 100 的段,但发生丢失。若 TCP 支持快速重传,则客户重新发送 seg = 100 段的时刻是。  $C. t_3$ D.  $t_4$ A.  $t_1$ B.  $t_2$ 服务器 客户 ack\_seq=100 seq≈100 seq=200 丢失 seq=300 seq=400 ack\_scq=100 ack\_seq=100 ack\_seq=100 t4时刻seq=100段超时 时间 题 38 图 39. 若主机甲主动发起一个与主机乙的 TCP 连接, 甲、乙选择的初始序列号分别为 2018 和 2046,则第三次握手 TCP 段的确认序列号是 A. 2018 B. 2019 C. 2046 D. 2047 40. 下列关于网络应用模型的叙述中,错误的是。 A. 在 P2P 模型中, 结点之间具有对等关系 B. 在客户/服务器(C/S)模型中,客户与客户之间可以直接通信 C. 在 C/S 模型中, 主动发起通信的是客户, 被动通信的是服务器 D. 在向多用户分发一个文件时, P2P 模型通常比 C/S 模型所需的时间短 二、综合应用题 (第41~47小题, 共70分) 41. (13 分) 设线性表  $L = (a_1, a_2, a_3, \cdots, a_{n-1}, a_n)$  采用带头结点的单链表保存,链表中的 结点定义如下: typedef struct node { int data;

struct node\*next;

} NODE;

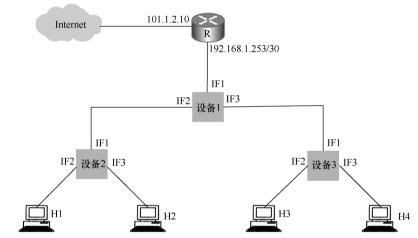
请设计一个空间复杂度为 O(1)且时间上尽可能高效的算法,重新排列 L 中的各结点,得到线性表  $L' = (a_1, a_2, a_3, a_4, a_4, a_5, a_6, a_7)$  。要求:

- (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。
- (3) 说明你所设计的算法的时间复杂度。
- 42. (10 分)请设计一个队列,要求满足:①初始时队列为空;②入队时,允许增加队列占用空间;③出队后,出队元素所占用的空间可重复使用,即整个队列所占用的空间只增不减;④入队操作和出队操作的时间复杂度始终保持为 *O*(1)。请回答下列问题:
  - (1) 该队列是应选择链式存储结构,还是应选择顺序存储结构?
  - (2) 画出队列的初始状态,并给出判断队空和队满的条件。
  - (3) 画出第一个元素入队后的队列状态。
  - (4) 给出入队操作和出队操作的基本过程。
- 43. (8分)有n( $n \ge 3$ )位哲学家围坐在一张圆桌边,每位哲学家交替地就餐和思考。在圆桌中心有m( $m \ge 1$ )个碗,每两位哲学家之间有一根筷子。每位哲学家必须取到一个碗和两侧的筷子后,才能就餐,进餐完毕,将碗和筷子放回原位,并继续思考。为使尽可能多的哲学家同时就餐,且防止出现死锁现象,请使用信号量的P、V操作[wait()、signal()操作]描述上述过程中的互斥与同步,并说明所用信号量及初值的含义。
- 44. (7分) 某计算机系统中的磁盘有 300 个柱面,每个柱面有 10 个磁道,每个磁道有 200 个扇区,扇区大小为 512B。文件系统的每个簇包含 2 个扇区。请回答下列问题:
  - (1) 磁盘的容量是多少?
- (2) 假设磁头在 85 号柱面上,此时有 4 个磁盘访问请求,簇号分别为 100 260、60 005、101 660 和 110 560。若采用最短寻道时间优先(SSTF)调度算法,则系统访问簇的先后次序是什么?
- (3)第 100 530 簇在磁盘上的物理地址是什么?将簇号转换成磁盘物理地址的过程是由 I/O 系统的什么程序完成的?
- 45. (16 分) 已知  $f(n) = n! = n \times (n-1) \times (n-2) \times \cdots \times 2 \times 1$  , 计算 f(n)的 C 语言函数 f1 的源程序 (阴影部分) 及其在 32 位计算机 M 上的部分机器级代码如下:

```
int f1(int n){
  1 00401000
                55
                               push ebp
    if(n>1)
  1100401018 83 7D 08 01
                               cmp dword ptr [ebp+8],1
              7E 17
                               jle f1+35h (00401035)
  120040101C
    return n*f1(n-1);
  130040101E 8B 45 08
                               mov eax, dword ptr [ebp+8]
  1400401021
               83 E8 01
                               sub eax, 1
  1500401024
               50
                               push eax
  1600401025 E8 D6 FF FF FF call f1 ( 00401000)
  1900401030
               OF AF C1
                               imul eax, ecx
  2000401033
               EB 05
                               jmp f1+3Ah (0040103a)
     else return 1;
   2100401035
              B8 01 00 00 00 mov
                                    eax.1
   2600401040
               3B EC
                               cmp ebp, esp
   300040104A
               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,计算机 M 按字节编址,int型数据占32 位。请回答下列问题:

- (1) 计算 f(10)需要调用函数 f1 多少次? 执行哪条指令会递归调用 f1?
- (2) 上述代码中, 哪条指令是条件转移指令? 哪几条指令一定会使程序跳转执行?
- (3) 根据第 16 行的 call 指令,第 17 行指令的虚拟地址应是多少?已知第 16 行的 call 指令采用相对寻址方式,该指令中的偏移量应是多少(给出计算过程)?已知第 16 行的 call 指令的后 4 字节为偏移量, M 是采用大端方式还是采用小端方式?
- (4) f(13) = 6227020800,但 f1(13)的返回值为 1932053504,为什么两者不相等? 要使 f1(13)能返回正确的结果,应如何修改 f1 的源程序?
- (5) 第 19 行的 imul 指令(带符号整数乘)的功能是  $R[eax] \leftarrow R[eax] \times R[ecx]$ ,当乘法器输出的高、低 32 位乘积之间满足什么条件时,溢出标志 OF = 1?要使 CPU 在发生溢出时转异常处理,编译器应在 imul 指令后应加一条什么指令?
- 46. (7分) 对于题 45, 若计算机 M 的主存地址为 32 位,采用分页存储管理方式,页大小为 4KB,则第 1 行的 push 指令和第 30 行的 ret 指令是否在同一页中(说明理由)? 若指令 Cache 有 64 行,采用 4 路组相联映射方式,主存块大小为 64B,则 32 位主存地址中,哪几位表示块内地址?哪几位表示 Cache 组号?哪几位表示标记(tag)信息?读取第 16 行的 call 指令时,只可能在指令 Cache 的哪一组中命中(说明理由)?
- 47. (9 %) 某网络拓扑如题 47 图所示,其中 R 为路由器,主机  $H1\sim H4$  的 IP 地址配置以及 R 的各接口 IP 地址配置如图中所示。现有若干以太网交换机(无 VLAN 功能)和路由器两类网络互连设备可供选择。



题 47 图

请回答下列问题:

- (1) 设备 1、设备 2 和设备 3 分别应选择什么类型的网络设备?
- (2)设备 1、设备 2 和设备 3 中,哪几个设备的接口需要配置 IP 地址?为对应的接口配置正确的 IP 地址。
  - (3) 为确保主机  $H1\sim H4$  能够访问 Internet,R 需要提供什么服务?
- (4) 若主机 H3 发送一个目的地址为 192.168.1.127 的 IP 数据报,网络中哪几个主机会接收该数据报?