2013 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

_	、单项选择题($1{\sim}40$ 小题,每小题 2 分,共 8	0分。下列每小题给	出的四个选项中,只有一项符
	合题目要求)		
1.	已知两个长度分别为 m 和 n 的升序链表,若将	它们合并为一个长度	为 $m+n$ 的降序链表,则最坏
	情况下的时间复杂度是。		
	A. $O(n)$ B. $O(mn)$	C. $O(\min(m, n))$	D. $O(\max(m, n))$
2.	一个栈的入栈序列为 1, 2, 3, ···, n, 其出栈序列		
	数是。	., -1-, 1-, 1-, ,1	,,,1,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,
	A. $n-3$ B. $n-2$	C. $n-1$	D. 无法确定
3.	若将关键字 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7 依次插入到初始为 ²		
•	结点的个数是。		74 1 1 1 ME 1 73 0 H177
		C. 2	D 3
4	己知三又树 T 中 6 个叶结点的权分别是 2,3,4,		
1.	A. 27 B. 46		
5	若X是后序线索二叉树中的叶结点,且X存在		
J.			· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
	A. X 的父结点 C. X 的左兄弟结点 Y	D. 以 I / y 似 的 1 / y 似 的 1 / y	网的取在下组点 盘的基本下结点
c			
ο.	在任意一棵非空二叉排序树Tı中,删除某结点		·例 \mathbf{I}_2 , 丹付 \mathbf{V} 捆八 \mathbf{I}_2 形成 $-$
	叉排序树 T_3 。下列关于 T_1 与 T_3 的叙述中,正确		
	I. 若 v 是 T₁的叶结点,则 T₁与 T₃不同		
	III. 若 v 不是 T_1 的叶结点,则 T_1 与 T_3 不同		
	A. 仅I、III B. 仅I、IV		D. 1X II、IV
7.	设图的邻接矩阵 A 如下所示。各项点的度依次	是。	
	[0	1 0 1]	
	$A = \begin{bmatrix} 0 \end{bmatrix}$	0 1 1 1 0 0	
	0	$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$	
	LI	0 0 0]	
	A. 1, 2, 1, 2 B. 2, 2, 1, 1		
8.	若对如下无向图进行遍历,则下列选项中,不是	是广度优先遍历的序列	列的是。
	A. h, c, a, b, d, e, g, f B. e, a, f, g, b, h, c, d	C. d, b, c, a, h, e, f,	g D. a, b, c, d, h, e, f, g
		(a)	
	(b)	e	
	(c)(d)) (f) (g)	
		h	
9.	下列 AOE 网表示一项包含 8 个活动的工程,	通过同时加快若干活	动的进度可以缩短整个工程的
	工期。下列选项中,加快其进度就可以缩短工程	程工期的是。	

A. c 和 e B. d 和 c C. f 和 d D. f 和 h

	在一棵高度为2的5阶	B例中,用	1也 3 大键	子的个 数耳	グル	0	
	A. 5	B. 7		C. 8			D. 14
11.	对给定的关键字序列 11	0, 119, 007	, 911, 114,	120, 122 进	行基数	数排序,则	月第2趟分配收集后得到的
	关键字序列是。						
	A. 007, 110, 119, 114, 91	1. 120. 122		B . 00°	7. 110.	. 119. 114.	911, 122, 120
	C. 007, 110, 911, 114, 11						
19	某计算机主频为 1.2GHz						
14.	本月异机工火/ 1.2011				1	-	列及 CFI 如下农州小。
			省令类型	所占比例		_	
			A	50%	2	_	
			В	20%	3	_	
			C	10%	4		
			D	20%	5	_	
	该机的 MIPS 数是	_				-	
	A. 100	_° В. 200		C 40)		D. 600
13	若某数采用 IEEE754 单		放大表示				
10.	A. 1.5×2^{13}						D. 0.5×2 ¹²
1.4							
14.	某字长为8位的计算机			•		別が[X] =	1 1110100, [y] ₃ ,=1
	0110000. 若整型变量 z	-		-			- W.I.
	A. 1 1000000			C. 10			• • •
15.	用海明码对长度为8位		检/纠错时		E 1 位	错,则校验	金位数至少位 <u></u> 。
	A. 2						D. 5
16.	某计算机主存地址空间	大小为 256	MB,按字	产节编址,周	虚拟地	址空间大/	卜为 4GB,采用页式存储
	管理,页面大小为4KB	,TLB(快	表)采用	全相联映射	,有	4个页表项	页,内容如下表所示。
	-	有效位	标记	页框-	를	•••	
	-	0	FF180H	H 0002I	Η	•••	
	-	1	3FFF1H	H 0035I	Ŧ	•••	
	<u> </u>				-		
		0	02FF3F	4 0351 1	Ŧ	•••	
	-	0	02FF3F			•••	
		1	03FFFI	Н 01531	Ι	•••	
		1 0H 进行虚:	03FFFF 拟地址变护	I0153I换的结果是	Т	•••	
	А. 015 3180Н	1 0H 进行虚: B. 003 5	03FFFI 拟地址变扩 180H	H 0153I 换的结果是 C. TL	H B 缺 ⁄⁄	···	
17.	A. 015 3180H 假设变址寄存器 R 的内	1 OH 进行虚: B. 003 5 容为 1000F	03FFFF 拟地址变扩 180H I,指令中	H 0153I 换的结果是 C. TL 的形式地址	H B 缺步 上为 20	 -。 () () () () () () () () () () () () ()	上1000H中的内容为
17.	A. 015 3180H 假设变址寄存器 R 的内 2000H, 地址 2000H 中	1 OH 进行虚: B. 003 5 容为 1000F 的内容为 3	03FFFF 拟地址变扩 180H I,指令中	H 0153I 换的结果是 C. TL 的形式地址	H B 缺步 上为 20	 -。 () () () () () () () () () () () () ()	
17.	A. 015 3180H 假设变址寄存器 R 的内	1 OH 进行虚: B. 003 5 容为 1000F 的内容为 3	03FFFF 拟地址变扩 180H I,指令中	H 0153I 换的结果是 C. TL 的形式地址	H B 缺步 上为 20	 -。 () () () () () () () () () () () () ()	上1000H中的内容为
17.	A. 015 3180H 假设变址寄存器 R 的内 2000H, 地址 2000H 中	1 0H 进行虚: B. 003 5 容为 1000H 的内容为 30	03FFFI 拟地址变热 180H I,指令中 000H,地	H 0153I 换的结果是 C. TL 的形式地址 址 3000H 中	H B 缺步 上为 20 中的内	-。 -。 500H; 地均 容为 4000I	上1000H中的内容为
	A. 015 3180H 假设变址寄存器 R 的内 2000H,地址 2000H 中 问到的操作数是	1 OH 进行虚: B. 003 5 容为 1000F 的内容为 30 。 B. 2000	03FFFF 拟地址变热 180H I,指令中 000H,地	H 0153I	B 缺约 上为 20 口的内部	 는 000H; 地均 容为 4000H	上 1000H 中的内容为 H,则变址寻址方式下访 D. 4000H
	A. 015 3180H 假设变址寄存器 R 的内 2000H, 地址 2000H 中 问到的操作数是 A. 1000H	1 OH 进行虚: B. 003 5 容为 1000F 的内容为 30 。 B. 20000 z,采用 4 约	03FFFI 拟地址变担 180H I,指令中 000H,地 H	H 0153I 與的结果是 C. TL 的形式地址 址 3000H 中 C. 300 、线,每个》	H B 缺步 上为 20 中的内部	··· -。 (000H; 地址 容为 4000H	上 1000H 中的内容为 H,则变址寻址方式下访 D. 4000H 要 1 个时钟周期。假定
	A. 015 3180H 假设变址寄存器 R 的内 2000H, 地址 2000H 中 问到的操作数是 A. 1000H 某 CPU 主频为 1.03GHz CPU 执行了 100 条指令	1 OH 进行虚: B. 003 5 容为 1000F 的内容为 30 。 B. 20000 z,采用 4 约	03FFFI 拟地址变担 180H I,指令中 000H,地 H	H 0153I 與的结果是 C. TL 的形式地址 址 3000H 中 C. 300 、线,每个》	H B 缺步 上为 20 中的内部	··· -。 (000H; 地址 容为 4000H	上 1000H 中的内容为 H,则变址寻址方式下访 D. 4000H 要 1 个时钟周期。假定
	A. 015 3180H 假设变址寄存器 R 的内 2000H,地址 2000H 中 问到的操作数是 A. 1000H 某 CPU 主频为 1.03GHz CPU 执行了 100 条指令 为。	1 OH 进行虚: B. 003 5 容为 1000F 的内容为 30 。 B. 2000 z,采用 4 约	03FFFI 拟地址变热 180H I,指令中 000H,地 H B指令流水 F过程中,	H 0153I 與的结果是 C. TL 的形式地址 址 3000H 中 C. 30 《线,每个》 没有发生化	H B 缺少 20 中的内部 200H	 -。 -。 000H; 地均容为 4000H 的执行需要 水线阻塞,	上 1000H 中的内容为 H,则变址寻址方式下访 D. 4000H 要 1 个时钟周期。假定 此时流水线的吞吐率
18.	A. 015 3180H 假设变址寄存器 R 的内 2000H,地址 2000H 中 问到的操作数是 A. 1000H 某 CPU 主频为 1.03GHz CPU 执行了 100 条指令 为。 A. 0.25×10°条指令/秒	1 OH 进行虚: B. 003 5 容为 1000F 的内容为 3 。 B. 2000 z, 采用 4 约 , 在其执行	03FFFI 拟地址变热 180H I,指令中 000H,地 H 数指令流水 T过程中,	H 0153I	H	 200H; 地址 容为 4000I 的执行需要 水线阻塞,	上 1000H 中的内容为 H,则变址寻址方式下访 D. 4000H 要 1 个时钟周期。假定 此时流水线的吞吐率 D. 1.03×10 ⁹ 条指令/秒
18.	A. 015 3180H 假设变址寄存器 R 的内 2000H,地址 2000H 中 问到的操作数是 A. 1000H 某 CPU 主频为 1.03GHz CPU 执行了 100 条指令 为。 A. 0.25×10°条指令/秒 下列选项中,用于设备	1 0H 进行虚: B. 003 5 容为 1000F 的内容为 30 。 B. 2000 z, 采用 4 约 ,在其执行 B. 0.97》	03FFFI 拟地址变热 180H I,指令中 000H,地 H 数指令流水 大过程中, ×10°条指。	H 0153I	H	 (b) (c) (d) (d) (e) (e) (f) (f) (f) (f) (f) (f) (f) (f	上 1000H 中的内容为 H,则变址寻址方式下访 D. 4000H 要 1 个时钟周期。假定 此时流水线的吞吐率 D. 1.03×10°条指令/秒 是。
18. 19.	A. 015 3180H 假设变址寄存器 R 的内 2000H,地址 2000H 中 问到的操作数是 A. 1000H 某 CPU 主频为 1.03GHz CPU 执行了 100 条指令 为。 A. 0.25×10°条指令/秒 下列选项中,用于设备。 A. PCI	1 OH 进行虚: B. 003 5 容为 1000F 的内容为 36 。 B. 2000 之,采用 4 约 ,在其执行 B. 0.97 》 和设备控制 B. USB	03FFFI 拟地址变热 180H H,指令中 000H,地 H 数指令流水 计过程中, ×10°条指。	H 0153I	H	 (b) (c) (d) (d) (e) (e) (f) (f) (f) (f) (f) (f) (f) (f	上 1000H 中的内容为 H,则变址寻址方式下访 D. 4000H 要 1 个时钟周期。假定 此时流水线的吞吐率 D. 1.03×10 ⁹ 条指令/秒
18. 19.	A. 015 3180H 假设变址寄存器 R 的内 2000H, 地址 2000H 中间到的操作数是A. 1000H 某 CPU 主频为 1.03GHz CPU 执行了 100 条指令为。 A. 0.25×10°条指令/秒下列选项中,用于设备A. PCI下列选项中,用于提高	1 0H 进行虚: B. 003 5 容为 1000F 的内容为 30 。 B. 20000 z, 采用 4 约 ,在其执行 B. 0.97〉 和设备控制 B. USB RAID 可靠	03FFFI 拟地址变热 180H I,指令中 000H,地 H 发指程中, <10°条指。 器(I/O 扫	H 0153I	H B 缺 20 中 20 中 20 中 20 日 20 日 20 日 20 日 20 日 20 日 20 日 20 日	 	上 1000H 中的内容为 H,则变址寻址方式下访 D. 4000H 要 1 个时钟周期。假定 此时流水线的吞吐率 D. 1.03×10°条指令/秒 是。 D. PCI-Express
18. 19.	A. 015 3180H 假设变址寄存器 R 的内 2000H,地址 2000H 中 问到的操作数是 A. 1000H 某 CPU 主频为 1.03GHz CPU 执行了 100 条指令 为。 A. 0.25×10°条指令/秒 下列选项中,用于设备: A. PCI 下列选项中,用于提高 I. 磁盘镜像	1 OH 进行虚: B. 003 5 容为 1000F 的内容为 3 。 B. 2000 之, 在其执行 B. 0.97〉 和设备控制 B. USB RAID 可靠 II. 条带	03FFFI 拟地址变担 180H I,指令中 000H,地 H 发过程中, ×10°条指。 X10°条指。 X10°条指。 X10°条指。	H 0153I	H	 -。 -。 -。 -。 -。 -。 -。 -。 -。 -。	上 1000H 中的内容为 H,则变址寻址方式下访 D. 4000H 要 1 个时钟周期。假定 此时流水线的吞吐率 D. 1.03×10°条指令/秒 是。 D. PCI-Express
18. 19. 20.	A. 015 3180H 假设变址寄存器 R 的内 2000H,地址 2000H 中 问到的操作数是 A. 1000H 某 CPU 主频为 1.03GHz CPU 执行了 100 条指令 为。 A. 0.25×10°条指令/秒 下列选项中,用于设备。 A. PCI 下列选项中,用于提高 I. 磁盘镜像 A. 仅 I、II	1 OH 进行虚: B. 003 5 容为 1000F 的内容为 3 。 B. 2000 之, 采用 4 约 , 在其执行 B. 0.97〉 和设备控制 B. USB RAID 可靠 B. 仅 I、	03FFFI 拟地址变热 180H I,指令中 000H,地 H 发指程中, <10°条指。 器(I/O 排 化 III	H 0153I	H 缺 20 B 缺 20 C	 (00H; 地址 (00H; 地址 (本) 4000I (本) 4000I (***)	b 1000H 中的内容为H,则变址寻址方式下访D. 4000H 要1 个时钟周期。假定此时流水线的吞吐率D. 1.03×10 ⁹ 条指令/秒是。D. PCI-Express IV. 增加 Cache 机制D. 仅 II、III 和 IV
18. 19. 20.	A. 015 3180H 假设变址寄存器 R 的内 2000H,地址 2000H 中 问到的操作数是 A. 1000H 某 CPU 主频为 1.03GHz CPU 执行了 100 条指令 为。 A. 0.25×10°条指令/秒 下列选项中,用于设备。 A. PCI 下列选项中,用于提高 I. 磁盘镜像 A. 仅 I、II 某磁盘的转速为 10000r	1 0H 进行虚: B. 003 5 容为 1000F 的内容为 3 。 B. 2000 之, 在其执行 B. 0.97〉 和设备控制 B. USB RAID 可条制 II. 条目、 pm, 半均影	03FFFI 拟地型 180H I, 指80H, H W 100H, 地 X 10°条 I/O 挂 X 10° 集 的 H	H 0153I 與的结果是 C. TL 的形 3000H 中 C. 300 (线有发生在 令/秒 C. 1.0 安口) C. AC 有 III. 包 是 6ms,磁盘	H	 (00H; 地址 (00H; 地址 (本) 4000I (本) 4000I (***)	上 1000H 中的内容为 H,则变址寻址方式下访 D. 4000H 要 1 个时钟周期。假定 此时流水线的吞吐率 D. 1.03×10°条指令/秒 是。 D. PCI-Express
18. 19. 20.	A. 015 3180H 假设变址寄存器 R 的内 2000H,地址 2000H 中 问到的操作数是 A. 1000H 某 CPU 主频为 1.03GHz CPU 执行了 100 条指令 为。 A. 0.25×10°条指令/秒 下列选项中,用于设备。 A. PCI 下列选项中,用于提高 I. 磁盘镜像 A. 仅 I、II	1 0H 进行虚: B. 003 5 容为 1000F 的内容为 36 B. 2000 Z, 采其执行 B. 0.97〉 和 B. USB RAID 可靠 B. USB RAID 可靠 B. 半均零 的扇区所需	03FFFI 拟地址变势 180H I, 指令中 000H, 地 K 大 10°条 1/O 封 と 11 时 大 11 日 大 11 时 大 11 日 大 11 日	H 0153I	H	 200H; 地均容为 4000I 的执行需要 的执行需要 水线阻塞, 条指口标准 验 I 和 IV 速率是 201	上 1000H 中的内容为 H,则变址寻址方式下访 D. 4000H 要 1 个时钟周期。假定 此时流水线的吞吐率 D. 1.03×10 ⁹ 条指令/秒 是。 D. PCI-Express IV. 增加 Cache 机制 D. 仅 II、III 和 IV MB/s,磁盘控制器延迟为

22. 下列关于中断 I/O 方式和 DMA 方式比较的叙述中,错误的是 A. 中断 I/O 方式请求的是 CPU 处理时间, DMA 方式请求的是总线使用权 B. 中断响应发生在一条指令执行结束后, DMA 响应发生在一个总线事务完成后 C. 中断 I/O 方式下数据传送通过软件完成, DMA 方式下数据传送由硬件完成 D. 中断 I/O 方式适用于所有外部设备, DMA 方式仅适用于快速外部设备 23. 用户在删除某文件的过程中,操作系统不可能执行的操作是 A. 删除此文件所在的目录 B. 删除与此文件关联的目录项 C. 删除与此文件对应的文件控制块 D. 释放与此文件关联的内存缓冲区 24. 为支持 CD-ROM 中视频文件的快速随机播放,播放性能最好的文件数据块组织方式是 A. 连续结构 B. 链式结构 C. 直接索引结构 D. 多级索引结构 25. 用户程序发出磁盘 I/O 请求后,系统的处理流程是:用户程序→系统调用处理程序→设备驱动程 序→中断处理程序。其中,计算数据所在磁盘的柱面号、磁头号、扇区号的程序是。。 A. 用户程序 B. 系统调用处理程序 C. 设备驱动程序 D. 中断处理程序 26. 若某文件系统索引结点(inode)中有直接地址项和间接地址项,则下列选项中,与单个文件长度无 关的因素是 。 A. 索引结点的总数 B. 间接地址索引的级数 C. 地址项的个数 D. 文件块大小 27. 设系统缓冲区和用户工作区均采用单缓冲,从外设读入1个数据块到系统缓冲区的时间为100, 从系统缓冲区读入1个数据块到用户工作区的时间为5,对用户工作区中的1个数据块进行分析 的时间为90(如下图所示)。进程从外设读入并分析2个数据块的最短时间是 用户工作区 1 5 系统缓冲区 100 外设 **C**. 300 A. 200 B. 295 D. 390 28. 下列选项中,会导致用户进程从用户态切换到内核态的操作是 I. 整数除以零 III. 系统调用 II. sin()函数调用 A. 仅 I、II B. 仅 I、III C. 仅 II、III D. I. II. III 29. 计算机开机后,操作系统最终被加载到 C. EPROM A. BIOS B. ROM D. RAM 30. 若用户进程访问内存时产生缺页,则下列选项中,操作系统可能执行的操作是。 I. 处理越界错 II. 置换页 III. 分配内存 B. 仅 II、III A. 仅 I、II C. 仅 II、III D. I、II 和 III 31. 某系统正在执行三个进程 P_1 、 P_2 和 P_3 ,各进程的计算(CPU)时间和 I/O 时间比例如下表所示。 进程 计算时间 I/O 时间 90% 10% \mathbf{P}_1 \mathbf{P}_2 50% 50% 85% \mathbf{P}_3 15% 为提高系统资源利用率,合理的进程优先级设置应为。 B. $P_3 > P_2 > P_1$ C. $P_2 > P_1 = P_3$ D. $P_1 > P_2 = P_3$ A. $P_1 > P_2 > P_3$ 32. 下列关于银行家算法的叙述中,正确的是 A. 银行家算法可以预防死锁 B. 当系统处于安全状态时,系统中一定无死锁进程

	C. 当系统处于不安全状态	忘时,系统中一定会出现	见死锁进程	
	D. 银行家算法破坏了死银	说必要条件中的"请求和	印保持"条件	
33.	在 OSI 参考模型中,下列	J功能需由应用层的相邻	层实现的是	
	A. 对话管理	B. 数据格式转换	C. 路由选择	D. 可靠数据传输
34.	若下图为 10BaseT 网卡接	收到的信号波形,则该	网卡收到的比特串是	o
	A. 0011 0110	B. 1010 1101	C. 0101 0010	D. 1100 0101
35.	主机甲通过1个路由器(存储转发方式)与主机	乙互联, 两段链路的数	据传输速率均为 10Mbps,
	主机甲分别采用报文交换	和分组大小为 10kb 的分	分组交换向主机乙发送〕	个大小为 8Mb (1M =
	10 ⁶ kb)的报文。若忽略锐	连路传播延迟、分组头开	· 销和分组拆装时间,则	两种交换方式完成该报
	文传输所需的总时间分别	为。		
	A. 800ms . 1600ms			D. 1600ms, 801ms
36.	下列介质访问控方法中,	可能发生冲突的是	o	
	A. CDMA	B. CSMA	C. TDMA	D. FDMA
37.	HDLC 协议对 01111100 0	1111110 组帧后对应的[北特串为。	
	A. 011111100 001111110 10 C. 011111100 011111101 0		B. 011111100 011111101	01111110
	C. 011111100 011111101 0		D. 011111100 011111110	01111101
38.	对于 100 Mbps 的以太网系	交换机,当输出端口无 排	非队,以直通交换(cut-	through switching)方式
	转发一个以太网帧(不包	括前导码)时,引入的	转发延迟至少是	0
	Α. θμs	B. 0.48μs	C. 5.12μs	D. 121.44μs
39.	主机甲与主机乙之间己建	立一个 TCP 连接,双方	7持续有数据传输,且数	(据无差错与丢失。若甲
	收到1个来自乙的 TCP 科	设,该段的序号为 1913、	确认序号为2046、有	效载荷为 100 字节,则甲
	立即发送给乙的 TCP 段的			
	A. 2046、2012			D. 2047、2013
40.	下列关于 SMTP 协议的叙	【述中,正确的是 <u></u>	_0	
	I. 只支持传输 7 比特 ASC	CII 码内容	II. 支持在邮件服务器	之间发送邮件
	III. 支持从用户代理向邮件	件服务器发送邮件	IV. 支持从邮件服务器	:向用户代理发送邮件
	A. 仅 I、II 和 III	B. 仅I、II、IV	C. 仅 I、III、IV	D. 仅II、III和IV

二、综合应用题 (第 41~47 小题, 共 70 分)

- 41. (13 分)已知一个整数序列 $A = (a_0, a_1, ..., a_{n-1})$,其中 $0 \le a_i < n$ ($0 \le i < n$)。若存在: $a_{p1} = a_{p2} = \cdots$ $a_{pm} = x$ 且 m > n / 2 ($0 \le p_k < n$, $1 \le k \le m$),则称 x 为 A 的主元素。例如 A = (0, 5, 5, 3, 5, 7, 5, 5),则 5 为主元素;又如 A = (0, 5, 5, 3, 5, 1, 5, 7),则 A 中没有主元素。假设 A 中的 n 个元素保存在一个一维数组中,请设计一个尽可能高效的算法,找出 A 的主元素。若存在主元素,则输出该元素;否则输出-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、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。

- 42. (10 分) 设包含 4 个数据元素的集合 S={ "do", "for", "repeat", "while"}, 各元素的查找概率 依次为 p_1 =0.35, p_2 =0.15, p_3 =0.15, p_4 =0.35。将 S 保存在一个长度为 4 的顺序表中,采用折半查 找法,查找成功时的平均查找长度为 22。请回答:
 - (1) 若采用顺序存储结构保存 S,且要求平均查找长度更短,则元素应如何排列?应使用何种查找方法?查找成功时的平均查找长度是多少?
 - (2) 若采用链式存储结构保存 S,且要求平均查找长度更短,则元素应如何排列?应使用何种查找方法?查找成功时的平均查找长度是多少?

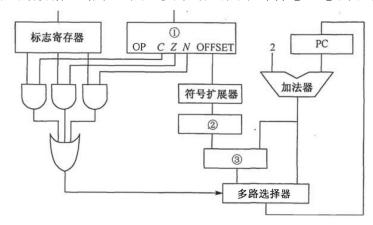
- 43. (9分)某32位计算机,CPU主频为800MHz,Cache 命中时的CPI为4,Cache 块大小为32字节,主存采用8体交叉存储方式,每个体的存储字长为32位、存储周期为40ns;存储器总线宽度为32位,总线时钟频率为200MHz,支持突发传送总线事务。每次读突发传送总线事务的过程包括:送首地址和命令、存储器准备数据、传送数据。每次突发传送32字节,传送地址或32位数据均需要一个总线时钟周期。请回答下列问题,要求给出理由或计算过程。
 - (1) CPU 和总线的时钟周期各为多少? 总线的带宽(即最大数据传输率)为多少?
 - (2) Cache 缺失时,需要用几个读突发传送总线事务来完成一个主存块的读取?
 - (3) 存储器总线完成一次读突发传送总线事务所需的时间是多少?
 - (4) 若程序 BP 执行过程中, 共执行了 100 条指令, 平均每条指令需进行 1.2 次访存, Cache 缺失率为 5%, 不考虑替换等开销,则 BP 的 CPU 执行时间是多少?

44. (14分) 某计算机采用 16 位定长指令字格式,其 CPU 中有一个标志寄存器,其中包含进位/借位标志 CF、零标志 ZF 和符号标志 NF。假定为该机设计了条件转移指令,其格式如下:

其中,00000 为操作码 OP; C、Z和 N分别为 CF、ZF 和 NF 的对应检测位,某检测位为 1 时表示 需检测对应标志位,需检测的标志位中只要有一个为 1 就转移,否则不转移。例如,若 C=1,Z=0,N=1,则需检测 CF 和 NF 的值,当 CF=1 或 NF=1 时发生转移;OFFSET 是相对偏移量,用补码表示。转移执行时,转移目标地址为(PC)+2+2×OFFSET;顺序执行时,下条指令地址为(PC)+2。 请回答下列问题。

- (1)该计算机存储器按字节编址还是按字编址?该条件转移指令向后(反向)最多可跳转多少条指令?
- (2)某条件转移指令的地址为 200CH,指令内容如下图所示,若该指令执行时 CF=0, ZF=0, NF=1,则该指令执行后 PC 的值是多少?若该指令执行时 CF=1, ZF=0, NF=0,则该指令执行后 PC 的值又是多少?请给出计算过程。

- (3) 实现"无符号数比较小于等于时转移"功能的指令中, $C \times Z$ 和 N 应各是什么?
- (4) 以下是该指令对应的数据通路示意图,要求给出图中部件①~③的名称或功能说明。



45. (7分) 某博物馆最多可容纳 500 人同时参观,有一个出入口,该出入口一次仅允许一个人通过。 参观者的活动描述如下:

请添加必要的信号量和 $P \times V$ (或 wait()、signal())操作,以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. (8分)某计算机主存按字节编址,逻辑地址和物理地址都是32位,页表项大小为4字节。请回答下列问题。
 - (1) 若使用一级页表的分页存储管理方式,逻辑地址结构如下:

页号(20位) 页内偏移量(12位)

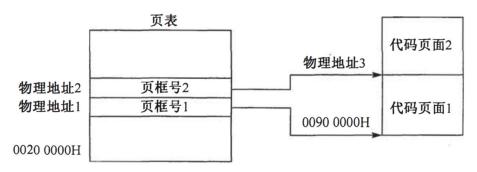
则页的大小是多少字节? 页表最大占用多少字节?

(2) 若使用二级页表的分页存储管理方式,逻辑地址结构如下:

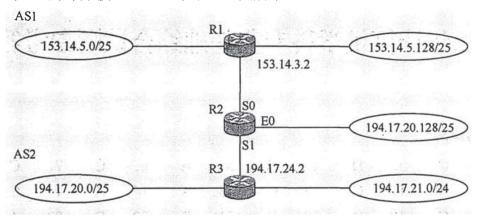
页目录号(10位) 页表索引(10位) 页内偏移量(12位)

设逻辑地址为 LA, 请分别给出其对应的页目录号和页表索引的表达式。

(3) 采用(1) 中的分页存储管理方式,一个代码段起始逻辑地址为00008000H, 其长度为8KB, 被装载到从物理地址00900000H开始的连续主存空间中。页表从主存00200000H开始的物理地址处连续存放,如下图所示(地址大小自下向上递增)。请计算出该代码段对应的两个页表项的物理地址、这两个页表项中的页框号以及代码页面2的起始物理地址。



47. (9分) 假设 Internet 的两个自治系统构成的网络如题 47 图所示,自治系统 ASI 由路由器 R1 连接两个子网构成;自治系统 AS2 由路由器 R2、R3 互联并连接 3 个子网构成。各子网地址、R2 的接口名、R1 与 R3 的部分接口 IP 地址如题 47 图所示。



题 47 图 网络拓扑结构

请回答下列问题。

(1) 假设路由表结构如下表所示。请利用路由聚合技术,给出 R2 的路由表,要求包括到达题 47 图中所有子网的路由,且路由表中的路由项尽可能少。

目的网络	下一跳	接口
------	-----	----

- (2) 若 R2 收到一个目的 IP 地址为 194.17.20.200 的 IP 分组,R2 会通过哪个接口转发该 IP 分组?
- (3) R1 与 R2 之间利用哪个路由协议交换路由信息?该路由协议的报文被封装到哪个协议的分组中进行传输?