2014 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

- 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. 下列程序段的时间复杂度是____。
 count=0;
 for(k=1; k<=n; k*=2)
 for(j=1; j<=n; j++)
 count++;
- A. $O(\log_2 n)$
- B. O(n)
- C. $O(n\log_2 n)$
- D. $O(n^2)$
- 2. 假设栈初始为空,将中缀表达式 a/b+(c*d-e*f)/g 转换为等价的后缀表达式的过程中,当扫描到 f 时,栈中的元素依次是_____。
 - A. +(*-
- B. +(-*
- C. /+(*-*)
- D. /+-*
- 3. 循环队列放在一维数组 $A[0\cdots M-1]$ 中,end1 指向队头元素,end2 指向队尾元素的后一个位置。假设队列两端均可进行入队和出队操作,队列中最多能容纳 M-1 个元素。初始时为空。下列判断队空和队满的条件中,正确的是____。
 - A. 队空: end1 == end2:

队满: $end1 == (end2 + 1) \mod M$

B. 队空: end1 == end2:

队满: end2 == (end1 + 1) mod (M-1)

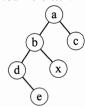
C. 队空: end2 == (end1 + 1) mod M;

队满: $end1 == (end2 + 1) \mod M$

D. 队空: end1 == (end2 + 1) mod M:

队满: end2 == (end1 + 1) mod (M-1)

4. 若对如下的二叉树进行中序线索化,则结点 x 的左、右线索指向的结点分别是____



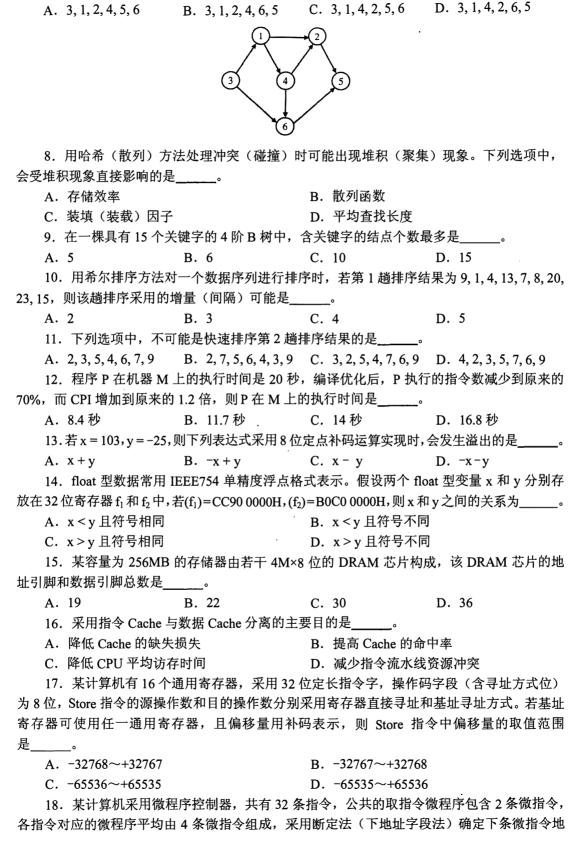
- A. e. c
- B. e. a
- C. d, c
- D. b. a
- 5. 将森林 F 转换为对应的二叉树 T, F 中叶结点的个数等于。
- A. T 中叶结点的个数

- B. T中度为1的结点个数
- C. T 中左孩子指针为空的结点个数
- D. T 中右孩子指针为空的结点个数
- 6. 5 个字符有如下 4 种编码方案,不是前缀编码的是____。
- A. 01,0000,0001,001,1

B. 011,000,001,010,1

C. 000, 001, 010, 011, 100

- D. 0, 100, 110, 1110, 1100
- 7. 对如下所示的有向图进行拓扑排序,得到的拓扑序列可能是。



址,	则得	姓指令中下地址 字	² 段的位数至少是_					
	A.	5	B. 6	C.	8	D.	9	
	19.	某同步总线采用]数据线和地址线	复用方式,	其中地址/	数据线有 32	根,总线时钟	频率
为(66MI	Hz,每个时钟周	期传送两次数据(上升沿和	下降沿各传	送一次数据),该总线的最	大数
据传	输率	区(总线带宽)是	•					
	A.	132MB/ s	B. 264MB/s	C.	528MB/ s	D.	1056MB/ s	
	20.	一次总线事务中	7,主设备只需给1	出一个首地	也址,从设在	备就能从首地	业开始的若干	连续
单元	读出	战写入多个数据	R。这种总线事务2	方式称为_	o			
	A.	并行传输	B. 串行传输	С.	突发传输	D.	同步传输	
	21.	下列有关 I/O 接	口的叙述中,错记	吴的是	。			
	A.	状态端口和控制	端口可以合用同一	一个寄存器	ļ r			
	B.	I/O 接口中 CPU	可访问的寄存器和	尔为 I/O 端	П			
	C.	采用独立编址方	式时,I/O 端口地	址和主存	地址可能相	同		
	D.	采用统一编址方	式时,CPU 不能	用访存指令	分访问 I/O 崭	岩口		
	22.	若某设备中断请	情求的响应和处理!	时间为 10	Ons,每 40	Ons 发出一次	(中断请求,中	断响
应所	允许	F的最长延迟时间]为 50ns,则在该 ⁱ	设备持续コ	[作过程中,	CPU 用于设	该设备的 I/O 时	间占
整个	· CP	U 时间的百分比	至少是。					
	A.	12.5%	B. 25%	C.	37.5%	D.	50%	
	23.	下列调度算法中	中,不可能导致饥	饿现象的是	₹。			
		时间片轮转		В.	静态优先数	数调度		
	C.	非抢占式短作业	优先	D.	抢占式短何	乍业优先		
	24.	某系统有n台互	工斥使用的同类设	备,三个弟	并发进程分别	別需要 3、4、	5 台设备,可	确保
系统	不发	文生死锁的设备数	(n 最小为。					
	A.	9	B. 10	С.	11	D.	12	
			「能在用户态执行」					
	A.	trap 指令	B. 跳转指令	C.	压栈指令	D.	关中断指令	
	26.	一个进程的读磁	滋盘操作完成后,:	操作系统铂	十对该进程	必做的是	•	
		修改进程状态为			降低进程位		•	
	C.	给进程分配用户	内存空间	D.	增加进程	付间片大小		
	27.	现有一个容量为	为 10GB 的磁盘分	区,磁盘2	空间以簇(Cluster)为单	位进行分配,	簇的
大小	〉为 4	KB,若采用位图	图法管理该分区的	空闲空间,	即用一位	(bit) 标识-	一个簇是否被分	配,
则有	放设	该位图所需簇的个						
	A.	80	B. 320	C.	80K	D.	320K	
	28.		 E加快虚实地址转					
			(TLB) 容量 I					1
			B. 仅II					
			月户进程首次打开					
	A.	将文件内容读到	内存中	В.	将文件控制	引块读到内存	·中	
			中的读写权限					
	30.	在页式虚拟存储	皆理系统中,采用	用某些页面	可置换算法,	会出现 Bela	ıdy 异常现象,	即进

程的缺页次数会随着分配给该进程的页框个数的增加而增加。下列算法中,可能出现 Belady 异

**					
A. 仅 II B. 仅 I、 II C. 仅 I、 III D. 仅 II、 III 31. 下列关于管道(Pipe)通信的叙述中,正确的是。 A. 一个管道可实现双向数据传输 B. 管道的容量仅受磁盘容量大小限制 C. 进程对管道进行读操作和写操作都可能被阻塞 D. 一个管道只能有一个读进程或一个写进程对其操作 32. 下列选项中,属于多级页表优点的是。 A. 加快地址变换速度 C. 减少页表项所占字节数 D. 减少页表所占的连续内存空间 33. 在 OSI 参考模型中,直接为会话层提供服务的是。 A. 应用层 B. 表示层 C. 传输层 D. 网络层 34. 某以太网拓扑及交换机当前转发表如下图所示,主机 00-e1-d5-00-23-a1 向主机 00-e1-d5-00-23-c1 发送 1个数据帧。主机 00-e1-d5-00-23-c1 收到该帧后,向主机 00-e1-d5-00-23-a1 发送 1个确认帧,交换机对这两个帧的转发端口分别是。 A. 信噪比 B. 频率宽带 C. 调制速率 D. 信号传播速度 36. 主机甲与主机乙之间使用后退水帧协议(GBN)传输数据,甲的发送窗口尺寸为 1000处数据帧长为 1000 字节,信道带宽为 100Mbps,乙每收到一个数据帧立即利用一个短帧(忽略其传输速率约为。 A. 10Mbps B. 20Mbps C. 80Mbps D. 100Mbps 37. 站点 A. B. C通过 CDMA 共享链路,A、 B. C 的码片序列(chipping sequence)分别是(1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1	常现象的是。				
A. 仅 II B. 仅 I、 II C. 仅 I、 III D. 仅 II、 III 31. 下列关于管道(Pipe)通信的叙述中,正确的是。 A. 一个管道可实现双向数据传输 B. 管道的容量仅受磁盘容量大小限制 C. 进程对管道进行读操作和写操作都可能被阻塞 D. 一个管道只能有一个读进程或一个写进程对其操作 32. 下列选项中,属于多级页表优点的是。 A. 加快地址变换速度 C. 减少页表项所占字节数 D. 减少页表所占的连续内存空间 33. 在 OSI 参考模型中,直接为会话层提供服务的是。 A. 应用层 B. 表示层 C. 传输层 D. 网络层 34. 某以太网拓扑及交换机当前转发表如下图所示,主机 00-e1-d5-00-23-a1 向主机 00-e1-d5-00-23-c1 发送 1个数据帧。主机 00-e1-d5-00-23-c1 收到该帧后,向主机 00-e1-d5-00-23-a1 发送 1个确认帧,交换机对这两个帧的转发端口分别是。 A. 信噪比 B. 频率宽带 C. 调制速率 D. 信号传播速度 36. 主机甲与主机乙之间使用后退水帧协议(GBN)传输数据,甲的发送窗口尺寸为 1000处数据帧长为 1000 字节,信道带宽为 100Mbps,乙每收到一个数据帧立即利用一个短帧(忽略其传输速率约为。 A. 10Mbps B. 20Mbps C. 80Mbps D. 100Mbps 37. 站点 A. B. C通过 CDMA 共享链路,A、 B. C 的码片序列(chipping sequence)分别是(1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1	I. LRU 算法	II.FIFO 算法	III	. OPT 算法	
A. 一个管道可实现双向数据传输 B. 管道的容量仅受磁盘容量大小限制 C. 进程对管道进行读操作和写操作都可能被阻塞 D. 一个管道只能有一个读进程或一个写进程对其操作 32. 下列选项中,属于多级页表优点的是。 A. 加快地址变换速度 B. 减少缺页表所占的连续内存空间 33. 在 OSI 参考模型中,直接为会话层提供服务的是。 A. 应用层 B. 表示层 D. 网络层 34. 某以太网括扑及交换机当前转发表如下图所示,主机 00-e1-d5-00-23-a1 向=t机 00-e1-d5-00-23-c1 发送 1 个确认帧,交换机对这两个帧的转发端口分别是。 A. 信, 3)和{1} B. {2,3}和{1} C. {2,3}和{1,2} D. {1,2,3}和{1} 35. 下列因素中,不会影响信道数据传输速率的是。 A. 信噪比 B. 频率宽带 C. 调制速率 D. 信号传播速度 36. 主机甲与主机乙之间使用后退 N 帧协议 (GBN) 传输数据,甲的发送窗口尺寸为 1000,数据帧长为 1000 字节,信道带宽为 100Mbps,乙每收到一个数据帧立即利用一个短帧 (忽略其传输速迟) 进行确认,若甲、乙之间的单向传播延迟是 50ms,则甲可以达到的最大平均数据传输速率约为。 A. 10Mbps B. 20Mbps C. 80Mbps D. 100Mbps 37. 站点 A. B. C 通过 CDMA 共享链路,A、B、C 的码片序列(chipping sequence)分别是(1,1,1,1)、(1,-1,1,-1)和(1,1,-1,-1)。若 C 从链路上收到的序列是(2,0,2,0,0,-2,0,-2,0,2)、则 C 收到 A 发送的数据是。 A. 000 B. 101 C. 110 D. 111 38. 主机甲和主机乙已建立了 TCP 连接,甲始终以 MSS = 1KB 大小的段发送数据,并一直有数据发送:乙每收到一个数据段部会发出一个接收窗口为 10KB 的确认段。若甲在1时数发生超时时拥塞窗口为 8KB,则从1时刻起,不再发生超时的情况下,经过 10 个 RTT 后,甲的发送窗口是。 A. 10KB B. 12KB C. 14KB D. 15KB					仅II、III
B. 管道的容量仅受磁盘容量大小限制 C. 进程对管道进行读操作和写操作都可能被阻塞 D. 一个管道只能有一个读进程或一个写进程对其操作 32. 下列选项中,属于多级页表优点的是。 A. 加快地址变换速度 B. 减少缺页中断次数 C. 减少页表项所占字节数 D. 减少页表页后的连续内存空间 33. 在 OSI 参考模型中,直接为会话层提供服务的是。 A. 应用层 B. 表示层 C. 传输层 D. 网络层 34. 某以太网拓扑及交换机当前转发表如下图所示,主机 00-e1-d5-00-23-a1 向主机 00-e1-d5-00-23-c1 发送 1 个频析帧,交换机对这两个帧的转发端口分别是。 A. (3)和{1} B. {2,3}和{1} C. {2,3}和{1,2} D. {1,2,3}和{1} S. 下列因素中,不会影响信道数据传输速率的是。 A. 信噪比 B. 频率宽带 C. 调制速率 D. 信号传播速度 36. 主机甲与主机乙之间使用后退 N 帧协议 (GBN) 传输数据,甲的发送窗口尺寸为 1000,数据帧长为 1000 字节,信道带宽为 100Mbps,乙每收到一个数据帧立即利用一个短帧 (忽略其传输延迟) 进行确认,若甲、乙之间的单向传播延迟是 50ms,则甲可以达到的最大平均数据传输速率约为。 A. 10Mbps B. 20Mbps C. 80Mbps D. 100Mbps 37. 站点 A. B. C 通过 CDMA 共享链路,A、B、C 的码片序列(chipping sequence)分别是(1,1,1,1)、(1,-1,1,-1)和(1,1,-1,-1)。若 C 从链路上收到的序列是(2,0,2,0,0,-2,0,-2,0,2),则 C 收到 A 发送的数据是。 A. 000 B. 101 C. 110 D. 111 38. 主机甲和主机乙已建立了 TCP 连接,甲始终以 MSS = 1KB 大小的段发送数据,并一直有数据发送:乙每收到一个数据段都会发出一个接收窗口为 10KB 的确认段。若甲在 1 时数发生超时时拥塞窗口为 8KB,则从 1 时刻起,不再发生超时的情况下,经过 10 个 RTT 后,甲的发送窗口是。 A. 10KB B. 12KB C. 14KB D. 15KB	31. 下列关于管道(Pipe)通信的叙述中,]	三确的是	•	
B. 管道的容量仅受磁盘容量大小限制 C. 进程对管道进行读操作和写操作都可能被阻塞 D. 一个管道只能有一个读进程或一个写进程对其操作 32. 下列选项中,属于多级页表优点的是。 A. 加快地址变换速度 B. 减少缺页中断次数 C. 减少页表项所占字节数 D. 减少页表页后的连续内存空间 33. 在 OSI 参考模型中,直接为会话层提供服务的是。 A. 应用层 B. 表示层 C. 传输层 D. 网络层 34. 某以太网拓扑及交换机当前转发表如下图所示,主机 00-e1-d5-00-23-a1 向主机 00-e1-d5-00-23-c1 发送 1 个频析帧,交换机对这两个帧的转发端口分别是。 A. (3)和{1} B. {2,3}和{1} C. {2,3}和{1,2} D. {1,2,3}和{1} S. 下列因素中,不会影响信道数据传输速率的是。 A. 信噪比 B. 频率宽带 C. 调制速率 D. 信号传播速度 36. 主机甲与主机乙之间使用后退 N 帧协议 (GBN) 传输数据,甲的发送窗口尺寸为 1000,数据帧长为 1000 字节,信道带宽为 100Mbps,乙每收到一个数据帧立即利用一个短帧 (忽略其传输延迟) 进行确认,若甲、乙之间的单向传播延迟是 50ms,则甲可以达到的最大平均数据传输速率约为。 A. 10Mbps B. 20Mbps C. 80Mbps D. 100Mbps 37. 站点 A. B. C 通过 CDMA 共享链路,A、B、C 的码片序列(chipping sequence)分别是(1,1,1,1)、(1,-1,1,-1)和(1,1,-1,-1)。若 C 从链路上收到的序列是(2,0,2,0,0,-2,0,-2,0,2),则 C 收到 A 发送的数据是。 A. 000 B. 101 C. 110 D. 111 38. 主机甲和主机乙已建立了 TCP 连接,甲始终以 MSS = 1KB 大小的段发送数据,并一直有数据发送:乙每收到一个数据段都会发出一个接收窗口为 10KB 的确认段。若甲在 1 时数发生超时时拥塞窗口为 8KB,则从 1 时刻起,不再发生超时的情况下,经过 10 个 RTT 后,甲的发送窗口是。 A. 10KB B. 12KB C. 14KB D. 15KB	A. 一个管道可实现双向	数据传输	•		
C. 进程对管道进行读操作和写操作都可能被阻塞 D. 一个管道只能有一个读进程或一个写进程对其操作 32. 下列选项中,属于多级页表优点的是。 A. 加快地址变换速度 B. 减少缺页中断次数 C. 减少页表项所占字节数 33. 在 OSI 参考模型中,直接为会话层提供服务的是。 A. 应用层 B. 表示层 C. 传输层 D. 网络层 34. 某以太网拓扑及交换机当前转发表如下图所示,主机 00-e1-d5-00-23-a1 向主机 00-e1-d5-00-23-c1 发送 1 个数据帧,主机 00-e1-d5-00-23-c1 收到该帧后,向主机 00-e1-d5-00-23-a1 发送 1 个确认帧,交换机对这两个帧的转发端口分别是。 2. ***********************************					
D. 一个管道只能有一个读进程或一个写进程对其操作 32. 下列选项中,属于多级页表优点的是。 A. 加快地址变换速度 B. 减少页表项占的连续内存空间 33. 在 OSI 参考模型中,直接为会话层提供服务的是。 A. 应用层 B. 表示层 C. 传输层 D. 网络层 34. 某以太网拓扑及交换机当前转发表如下图所示,主机 00-e1-d5-00-23-a1 向主机 00-e1-d5-00-23-c1 发送 1个数据帧,主机 00-e1-d5-00-23-c1 收到该帧后,向主机 00-e1-d5-00-23-a1 发送 1个确认帧,交换机对这两个帧的转发端口分别是。	• • • • • • • • • • • • • • • • • • • •		阴寒		
32. 下列选项中,属于多级页表优点的是。 A. 加快地址变换速度					
A. 加快地址变换速度					
C. 减少页表项所占字节数				, 央页中断次数	
33. 在 OSI 参考模型中,直接为会话层提供服务的是。 A. 应用层 B. 表示层 C. 传输层 D. 网络层 34. 某以太网拓扑及交换机当前转发表如下图所示,主机 00-e1-d5-00-23-a1 向主机 00-e1-d5-00-23-c1 发送 1 个数据帧,主机 00-e1-d5-00-23-c1 收到该帧后,向主机 00-e1-d5-00-23-a1 发送 1 个确认帧,交换机对这两个帧的转发端口分别是。	C. 减少页表项所占字节	数	D. 减少]	页表所占的连续	内存空间
A. 应用层 B. 表示层 C. 传输层 D. 网络层 34. 某以太网拓扑及交换机当前转发表如下图所示,主机 00-e1-d5-00-23-a1 向主机 00-e1-d5-00-23-a1 向主机 00-e1-d5-00-23-a1 向主机 00-e1-d5-00-23-a1 向主机 00-e1-d5-00-23-a1 恢送 1 个确认帧,交换机对这两个帧的转发端口分别是。					
34. 某以太网拓扑及交换机当前转发表如下图所示,主机 00-e1-d5-00-23-a1 向主机 00-e1-d5-00-23-c1 发送 1 个数据帧,主机 00-e1-d5-00-23-c1 收到该帧后,向主机 00-e1-d5-00-23-a1 发送 1 个确认帧,交换机对这两个帧的转发端口分别是。					网络层
次換机 目的地址 端口 の0-e1-d5-00-23-a1 00-e1-d5-00-23-b1 00-e1-d5-00-23-b1 2 A. {3}和{1} B. {2,3}和{1} C. {2,3}和{1,2} D. {1,2,3}和{1} 35. 下列因素中,不会影响信道数据传输速率的是。 A. 信噪比 B. 频率宽带 C. 调制速率 D. 信号传播速度 36. 主机甲与主机乙之间使用后退 N 帧协议 (GBN) 传输数据,甲的发送窗口尺寸为 1000,数据帧长为 1000 字节,信道带宽为 100Mbps, 乙每收到一个数据帧立即利用一个短帧 (忽略其传输延迟)进行确认,若甲、乙之间的单向传播延迟是 50ms,则甲可以达到的最大平均数据传输速率约为。 A. 10Mbps D. 100Mbps 37. 站点 A、B、C 通过 CDMA 共享链路,A、B、C 的码片序列(chipping sequence)分别是(1,1,1,1)、(1,-1,1,-1)和(1,1,-1,-1)。若 C 从链路上收到的序列是(2,0,2,0,0,-2,0,-2,0,2)、则 C 收到 A 发送的数据是。 A. 000 B. 101 C. 110 D. 111 38. 主机甲和主机乙已建立了 TCP 连接,甲始终以 MSS = 1KB 大小的段发送数据,并一直有数据发送; 乙每收到一个数据段都会发出一个接收窗口为 10KB 的确认段。若甲在 t 时刻发生超时时拥塞窗口为 8KB,则从 t 时刻起,不再发生超时的情况下,经过 10 个 RTT 后,甲的发送窗口是。 A. 10KB B. 12KB C. 14KB D. 15KB					
交換机 目的地址 端口 00-e1-d5-00-23-a1 00-e1-d5-00-23-b1 2 A. {3}和{1} B. {2,3}和{1} C. {2,3}和{1,2} D. {1,2,3}和{1} 35. 下列因素中,不会影响信道数据传输速率的是 A. 信噪比 B. 频率宽带 C. 调制速率 D. 信号传播速度 36. 主机甲与主机乙之间使用后退 N 帧协议(GBN)传输数据,甲的发送窗口尺寸为1000,数据帧长为1000字节,信道带宽为100Mbps,乙每收到一个数据帧立即利用一个短帧(忽略其传输速率约为 A. 10Mbps D. 100Mbps A. 10Mbps B. 20Mbps C. 80Mbps D. 100Mbps 37. 站点 A、B、C 通过 CDMA 共享链路,A、B、C 的码片序列(chipping sequence)分别是(1,1,1,1)、(1,-1,1,-1)和(1,1,-1,-1)。若 C 从链路上收到的序列是(2,0,2,0,0,-2,0,-2,0,2,0,2)、则 C 收到 A 发送的数据是。 A. 000 B. 101 C. 110 D. 111 38. 主机甲和主机乙已建立了 TCP 连接,甲始终以 MSS = 1KB 大小的段发送数据,并一直有数据发送;乙每收到一个数据段都会发出一个接收窗口为 10KB的确认段。若甲在 t 时刻发生超时时拥塞窗口为 8KB,则从 t 时刻起,不再发生超时的情况下,经过 10 个 RTT 后,甲的发送窗口是。 A. 10KB B. 12KB C. 14KB D. 15KB	00-e1-d5-00-23-c1 发送 1 个数技	居帧,主机 00-e1-d5-(00-23-c1 收3	到该帧后,向主机	Л 00-e1-d5-00-23-a1
00-el-d5-00-23-al 00-el-d5-00-23-bl 2 00-el-d	发送1个确认帧,交换机对这	两个帧的转发端口名	}别是	•	
00-el-d5-00-23-al 00-el-d5-00-23-bl 2 00-el-d		茨施 机		D 44.14.14	- AUG
00-e1-d5-00-23-a1 00-e1-d5-00-23-b1 00-e1-d5-00-23-c1 A. {3}和{1} B. {2,3}和{1} C. {2,3}和{1,2} D. {1,2,3}和{1} 35. 下列因素中,不会影响信道数据传输速率的是。 A. 信噪比 B. 频率宽带 C. 调制速率 D. 信号传播速度 36. 主机甲与主机乙之间使用后退 N 帧协议 (GBN) 传输数据,甲的发送窗口尺寸为 10000数据帧长为 1000 字节,信道带宽为 100Mbps,乙每收到一个数据帧立即利用一个短帧 (忽略其传输延迟) 进行确认,若甲、乙之间的单向传播延迟是 50ms,则甲可以达到的最大平均数据传输速率约为。 A. 10Mbps B. 20Mbps C. 80Mbps D. 100Mbps 37. 站点 A、B、C 通过 CDMA 共享链路,A、B、C 的码片序列(chipping sequence)分别是(1,1,1,1)、(1,-1,1,-1)和(1,1,-1,-1)。若 C 从链路上收到的序列是(2,0,2,0,0,-2,0,-2,0,2),则 C 收到 A 发送的数据是。 A. 000 B. 101 C. 110 D. 111 38. 主机甲和主机乙已建立了 TCP 连接,甲始终以 MSS = 1KB 大小的段发送数据,并一直有数据发送,乙每收到一个数据段都会发出一个接收窗口为 10KB 的确认段。若甲在 t 时刻发生超时时拥塞窗口为 8KB,则从 t 时刻起,不再发生超时的情况下,经过 10 个 RTT 后,甲的发送窗口是。 A. 10KB B. 12KB C. 14KB D. 15KB			-	日的地址	場口
A. {3}和{1} B. {2,3}和{1} C. {2,3}和{1,2} D. {1,2,3}和{1} 35. 下列因素中,不会影响信道数据传输速率的是。 A. 信噪比 B. 频率宽带 C. 调制速率 D. 信号传播速度 36. 主机甲与主机乙之间使用后退 N 帧协议 (GBN) 传输数据,甲的发送窗口尺寸为 1000,数据帧长为 1000 字节,信道带宽为 100Mbps,乙每收到一个数据帧立即利用一个短帧(忽略其传输延迟)进行确认,若甲、乙之间的单向传播延迟是 50ms,则甲可以达到的最大平均数据传输速率约为。 A. 10Mbps B. 20Mbps C. 80Mbps D. 100Mbps 37. 站点 A、B、C 通过 CDMA 共享链路,A、B、C 的码片序列(chipping sequence)分别是(1,1,1,1)、(1,-1,1,-1)和(1,1,-1,-1)。若 C 从链路上收到的序列是(2,0,2,0,0,-2,0,-2,0,0,2),则 C 收到 A 发送的数据是。 A. 000 B. 101 C. 110 D. 111 38. 主机甲和主机乙已建立了 TCP 连接,甲始终以 MSS = 1KB 大小的段发送数据,并一直有数据发送;乙每收到一个数据段都会发出一个接收窗口为 10KB 的确认段。若甲在 t 时刻发生超时时拥塞窗口为 8KB,则从 t 时刻起,不再发生超时的情况下,经过 10 个 RTT 后,甲的发送窗口是。 A. 10KB B. 12KB C. 14KB D. 15KB	1	2 3	ו	00-e1-d5-00-23-b1	2
A. {3}和{1} B. {2,3}和{1} C. {2,3}和{1,2} D. {1,2,3}和{1} 35. 下列因素中,不会影响信道数据传输速率的是。 A. 信噪比 B. 频率宽带 C. 调制速率 D. 信号传播速度 36. 主机甲与主机乙之间使用后退 N 帧协议 (GBN) 传输数据,甲的发送窗口尺寸为 1000,数据帧长为 1000 字节,信道带宽为 100Mbps,乙每收到一个数据帧立即利用一个短帧(忽略其传输延迟)进行确认,若甲、乙之间的单向传播延迟是 50ms,则甲可以达到的最大平均数据传输速率约为。 A. 10Mbps B. 20Mbps C. 80Mbps D. 100Mbps 37. 站点 A、B、C 通过 CDMA 共享链路,A、B、C 的码片序列(chipping sequence)分别是(1,1,1,1)、(1,-1,1,-1)和(1,1,-1,-1)。若 C 从链路上收到的序列是(2,0,2,0,0,-2,0,-2,0,0,2),则 C 收到 A 发送的数据是。 A. 000 B. 101 C. 110 D. 111 38. 主机甲和主机乙已建立了 TCP 连接,甲始终以 MSS = 1KB 大小的段发送数据,并一直有数据发送;乙每收到一个数据段都会发出一个接收窗口为 10KB 的确认段。若甲在 t 时刻发生超时时拥塞窗口为 8KB,则从 t 时刻起,不再发生超时的情况下,经过 10 个 RTT 后,甲的发送窗口是。 A. 10KB B. 12KB C. 14KB D. 15KB					
A. {3}和{1} B. {2,3}和{1} C. {2,3}和{1,2} D. {1,2,3}和{1} 35. 下列因素中,不会影响信道数据传输速率的是。 A. 信噪比 B. 频率宽带 C. 调制速率 D. 信号传播速度 36. 主机甲与主机乙之间使用后退 N 帧协议 (GBN) 传输数据,甲的发送窗口尺寸为 1000,数据帧长为 1000 字节,信道带宽为 100Mbps,乙每收到一个数据帧立即利用一个短帧(忽略其传输延迟)进行确认,若甲、乙之间的单向传播延迟是 50ms,则甲可以达到的最大平均数据传输速率约为。 A. 10Mbps B. 20Mbps C. 80Mbps D. 100Mbps 37. 站点 A、B、C 通过 CDMA 共享链路,A、B、C 的码片序列(chipping sequence)分别是(1,1,1,1)、(1,-1,1,-1)和(1,1,-1,-1)。若 C 从链路上收到的序列是(2,0,2,0,0,-2,0,-2,0,0,2),则 C 收到 A 发送的数据是。 A. 000 B. 101 C. 110 D. 111 38. 主机甲和主机乙已建立了 TCP 连接,甲始终以 MSS = 1KB 大小的段发送数据,并一直有数据发送;乙每收到一个数据段都会发出一个接收窗口为 10KB 的确认段。若甲在 t 时刻发生超时时拥塞窗口为 8KB,则从 t 时刻起,不再发生超时的情况下,经过 10 个 RTT 后,甲的发送窗口是。 A. 10KB B. 12KB C. 14KB D. 15KB					1
35. 下列因素中,不会影响信道数据传输速率的是。 A. 信噪比 B. 频率宽带 C. 调制速率 D. 信号传播速度 36. 主机甲与主机乙之间使用后退 N 帧协议 (GBN) 传输数据,甲的发送窗口尺寸为 1000,数据帧长为 1000 字节,信道带宽为 100Mbps,乙每收到一个数据帧立即利用一个短帧 (忽略其传输延迟) 进行确认,若甲、乙之间的单向传播延迟是 50ms,则甲可以达到的最大平均数据传输速率约为。 A. 10Mbps B. 20Mbps C. 80Mbps D. 100Mbps 37. 站点 A、B、C 通过 CDMA 共享链路,A、B、C 的码片序列(chipping sequence)分别是(1,1,1,1)、(1,-1,1)和(1,1,-1,-1)。若 C 从链路上收到的序列是(2,0,2,0,0,-2,0,-2,0,0,2),则 C 收到 A 发送的数据是。 A. 000 B. 101 C. 110 D. 111 38. 主机甲和主机乙已建立了 TCP 连接,甲始终以 MSS = 1KB 大小的段发送数据,并一直有数据发送;乙每收到一个数据段都会发出一个接收窗口为 10KB 的确认段。若甲在 t 时刻发生超时时拥塞窗口为 8KB,则从 t 时刻起,不再发生超时的情况下,经过 10 个 RTT 后,甲的发送窗口是。 A. 10KB B. 12KB C. 14KB D. 15KB					
A. 信噪比 B. 频率宽带 C. 调制速率 D. 信号传播速度 36. 主机甲与主机乙之间使用后退 N 帧协议 (GBN) 传输数据,甲的发送窗口尺寸为 1000,数据帧长为 1000 字节,信道带宽为 100Mbps,乙每收到一个数据帧立即利用一个短帧 (忽略其传输延迟) 进行确认,若甲、乙之间的单向传播延迟是 50ms,则甲可以达到的最大平均数据传输速率约为。 A. 10Mbps B. 20Mbps C. 80Mbps D. 100Mbps 37. 站点 A、B、C 通过 CDMA 共享链路,A、B、C 的码片序列(chipping sequence)分别是(1,1,1,1)、(1,-1,1,-1)和(1,1,-1,-1)。若 C 从链路上收到的序列是(2,0,2,0,0,-2,0,-2,0,2),则 C 收到 A 发送的数据是。 A. 000 B. 101 C. 110 D. 111 38. 主机甲和主机乙已建立了 TCP 连接,甲始终以 MSS = 1KB 大小的段发送数据,并一直有数据发送;乙每收到一个数据段都会发出一个接收窗口为 10KB 的确认段。若甲在 t 时刻发生超时时拥塞窗口为 8KB,则从 t 时刻起,不再发生超时的情况下,经过 10 个 RTT 后,甲的发送窗口是。 A. 10KB B. 12KB C. 14KB D. 15KB					{1,2,3}和{1}
36. 主机甲与主机乙之间使用后退 N 帧协议 (GBN) 传输数据,甲的发送窗口尺寸为 1000,数据帧长为 1000 字节,信道带宽为 100Mbps,乙每收到一个数据帧立即利用一个短帧 (忽略其传输延迟) 进行确认,若甲、乙之间的单向传播延迟是 50ms,则甲可以达到的最大平均数据传输速率约为。 A. 10Mbps B. 20Mbps C. 80Mbps D. 100Mbps 37. 站点 A、B、C 通过 CDMA 共享链路,A、B、C 的码片序列(chipping sequence)分别是(1,1,1,1)、(1,-1,1,-1)和(1,1,-1,-1)。若 C 从链路上收到的序列是(2,0,2,0,0,-2,0,-2,0,2),则 C 收到 A 发送的数据是。 A. 000 B. 101 C. 110 D. 111 38. 主机甲和主机乙已建立了 TCP 连接,甲始终以 MSS = 1KB 大小的段发送数据,并一直有数据发送;乙每收到一个数据段都会发出一个接收窗口为 10KB 的确认段。若甲在 t 时刻发生超时时拥塞窗口为 8KB,则从 t 时刻起,不再发生超时的情况下,经过 10 个 RTT 后,甲的发送窗口是。 A. 10KB B. 12KB C. 14KB D. 15KB				-	
数据帧长为 1000 字节,信道带宽为 100Mbps,乙每收到一个数据帧立即利用一个短帧(忽略其传输延迟)进行确认,若甲、乙之间的单向传播延迟是 50ms,则甲可以达到的最大平均数据传输速率约为。 A. 10Mbps B. 20Mbps C. 80Mbps D. 100Mbps 37. 站点 A、B、C 通过 CDMA 共享链路,A、B、C 的码片序列(chipping sequence)分别是(1,1,1,1)、(1,-1,1,-1)和(1,1,-1,-1)。若 C 从链路上收到的序列是(2,0,2,0,0,-2,0,-2,0,2,0,2),则 C 收到 A 发送的数据是。 A. 000 B. 101 C. 110 D. 111 38. 主机甲和主机乙已建立了 TCP 连接,甲始终以 MSS = 1KB 大小的段发送数据,并一直有数据发送;乙每收到一个数据段都会发出一个接收窗口为 10KB 的确认段。若甲在 t 时刻发生超时时拥塞窗口为 8KB,则从 t 时刻起,不再发生超时的情况下,经过 10 个 RTT 后,甲的发送窗口是。 A. 10KB B. 12KB C. 14KB D. 15KB					
传输延迟)进行确认,若甲、乙之间的单向传播延迟是 50ms,则甲可以达到的最大平均数据传输速率约为。 A. 10Mbps B. 20Mbps C. 80Mbps D. 100Mbps 37. 站点 A、B、C 通过 CDMA 共享链路,A、B、C 的码片序列(chipping sequence)分别是(1,1,1,1)、(1,-1,1,-1)和(1,1,-1,-1)。若 C 从链路上收到的序列是(2,0,2,0,0,-2,0,-2,0,2,0,2),则 C 收到 A 发送的数据是。 A. 000 B. 101 C. 110 D. 111 38. 主机甲和主机乙已建立了 TCP 连接,甲始终以 MSS = 1KB 大小的段发送数据,并一直有数据发送;乙每收到一个数据段都会发出一个接收窗口为 10KB 的确认段。若甲在 t 时刻发生超时时拥塞窗口为 8KB,则从 t 时刻起,不再发生超时的情况下,经过 10 个 RTT 后,甲的发送窗口是。 A. 10KB B. 12KB C. 14KB D. 15KB					
 输速率约为。 A. 10Mbps B. 20Mbps C. 80Mbps D. 100Mbps 37. 站点 A、B、C 通过 CDMA 共享链路, A、B、C 的码片序列(chipping sequence)分別是(1,1,1,1)、(1,−1,1,−1)和(1,1,−1,−1)。若 C 从链路上收到的序列是(2,0,2,0,0,−2,0,−2,0,2),则 C 收到 A 发送的数据是。 A. 000 B. 101 C. 110 D. 111 38. 主机甲和主机乙已建立了 TCP 连接,甲始终以 MSS = 1KB 大小的段发送数据,并一直有数据发送;乙每收到一个数据段都会发出一个接收窗口为 10KB 的确认段。若甲在 t 时刻发生超时时拥塞窗口为 8KB,则从 t 时刻起,不再发生超时的情况下,经过 10 个 RTT 后,甲的发送窗口是。 A. 10KB B. 12KB C. 14KB D. 15KB 		-			
A. 10Mbps B. 20Mbps C. 80Mbps D. 100Mbps 37. 站点 A、B、C 通过 CDMA 共享链路,A、B、C 的码片序列(chipping sequence)分别是(1,1,1,1)、(1,-1,1,-1)和(1,1,-1,-1)。若 C 从链路上收到的序列是(2,0,2,0,0,-2,0,-2,0,2,0,2),则 C 收到 A 发送的数据是。 A. 000 B. 101 C. 110 D. 111 38. 主机甲和主机乙已建立了 TCP 连接,甲始终以 MSS = 1KB 大小的段发送数据,并一直有数据发送;乙每收到一个数据段都会发出一个接收窗口为 10KB 的确认段。若甲在 t 时刻发生超时时拥塞窗口为 8KB,则从 t 时刻起,不再发生超时的情况下,经过 10 个 RTT 后,甲的发送窗口是。 A. 10KB B. 12KB C. 14KB D. 15KB		乙之间的单向传播延	迟是 50ms	,则甲可以达到	引的最大半均数据传
37. 站点 A、B、C 通过 CDMA 共享链路,A、B、C 的码片序列(chipping sequence)分别是(1,1,1,1)、(1,-1,1,-1)和(1,1,-1,-1)。若 C 从链路上收到的序列是(2,0,2,0,0,-2,0,-2,0,2),则 C 收到 A 发送的数据是。 A. 000 B. 101 C. 110 D. 111 38. 主机甲和主机乙已建立了 TCP 连接,甲始终以 MSS = 1KB 大小的段发送数据,并一直有数据发送;乙每收到一个数据段都会发出一个接收窗口为 10KB 的确认段。若甲在 t 时刻发生超时时拥塞窗口为 8KB,则从 t 时刻起,不再发生超时的情况下,经过 10 个 RTT 后,甲的发送窗口是。 A. 10KB B. 12KB C. 14KB D. 15KB					
别是(1,1,1,1)、(1,-1,1,-1)和(1,1,-1,-1)。若 C 从链路上收到的序列是(2,0,2,0,0,-2,0,-2,0,2,0,2),则 C 收到 A 发送的数据是。 A. 000 B. 101 C. 110 D. 111 38. 主机甲和主机乙已建立了 TCP 连接,甲始终以 MSS = 1KB 大小的段发送数据,并一直有数据发送;乙每收到一个数据段都会发出一个接收窗口为 10KB 的确认段。若甲在 t 时刻发生超时时拥塞窗口为 8KB,则从 t 时刻起,不再发生超时的情况下,经过 10 个 RTT 后,甲的发送窗口是。 A. 10KB B. 12KB C. 14KB D. 15KB	•	-			-
2, 0, 2),则 C 收到 A 发送的数据是。 A. 000 B. 101					
A. 000 B. 101 C. 110 D. 111 38. 主机甲和主机乙已建立了 TCP 连接,甲始终以 MSS = 1KB 大小的段发送数据,并一直有数据发送;乙每收到一个数据段都会发出一个接收窗口为 10KB 的确认段。若甲在 <i>t</i> 时刻发生超时时拥塞窗口为 8KB,则从 <i>t</i> 时刻起,不再发生超时的情况下,经过 10 个 RTT 后,甲的发送窗口是。 A. 10KB B. 12KB C. 14KB D. 15KB	, , , , , ,	,	人链路上收	到的序列是(2, 0	, 2, 0, 0, -2, 0, -2, 0
38. 主机甲和主机乙已建立了 TCP 连接,甲始终以 MSS = 1KB 大小的段发送数据,并一直有数据发送;乙每收到一个数据段都会发出一个接收窗口为 10 KB 的确认段。若甲在 t 时刻发生超时时拥塞窗口为 8 KB,则从 t 时刻起,不再发生超时的情况下,经过 10 个 RTT 后,甲的发送窗口是。 A. 10 KB B. 12 KB C. 14 KB D. 15 KB	· ·			ъ	
直有数据发送;乙每收到一个数据段都会发出一个接收窗口为 10 KB 的确认段。若甲在 t 时刻发生超时时拥塞窗口为 8 KB,则从 t 时刻起,不再发生超时的情况下,经过 10 个 RTT 后,甲的发送窗口是。 A. 10 KB B. 12 KB C. 14 KB D. 15 KB					
发生超时时拥塞窗口为 $8KB$,则从 t 时刻起,不再发生超时的情况下,经过 10 个 RTT 后,甲的发送窗口是。 A. $10KB$ B. $12KB$ C. $14KB$ D. $15KB$					
的发送窗口是。 A. 10KB B. 12KB C. 14KB D. 15KB					
A. 10KB B. 12KB C. 14KB D. 15KB		则外 (サ及生超的	时间几个,空边	LIUTKII / 中
		ם אינו	C 14VD	ת	15KB
				D.	1310

I. 提供无连接服务

- II. 提供复用/分用服务
- III. 通过差错校验,保障可靠数据传输
- A. 仅 I
- B. 仅I、II C. 仅II、III D. I、II、III
- 40. 使用浏览器访问某大学 Web 网站主页时,不可能使用到的协议是。
- A. PPP
- B. ARP
- C. UDP
- D. SMTP

- 二、综合应用题 (第 41~47 小题, 共 70 分)
- 41. (13 分) 二叉树的带权路径长度 (WPL) 是二叉树中所有叶结点的带权路径长度之和。 给定一棵二叉树 T, 采用二叉链表存储, 结点结构如下:

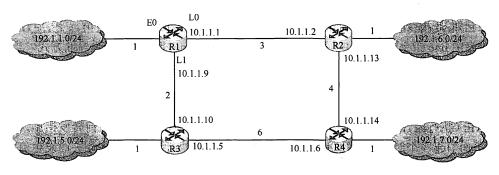
left .	weight	right
leit	weight	116111

其中叶结点的 weight 域保存该结点的非负权值。设 root 为指向 T 的根结点的指针,请设计求 T 的 WPL 的算法,要求:

- 1)给出算法的基本设计思想。
- 2) 使用 C 或 C++语言,给出二叉树结点的数据类型定义。
- 3) 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. (10 分) 某网络中的路由器运行 OSPF 路由协议,题 42 表是路由器 R1 维护的主要链 路状态信息(LSI), 题 42 图是根据题 42 表及 R1 的接口名构造出来的网络拓扑。

	-	R1 的 LSI	R2 的 LSI	R3 的 LSI	R4 的 LSI	备 注
Router ID		10.1.1.1	10.1.1.2	10.1.1.5	10.1.1.6	标识路由器的 IP 地址
Link1	ID	10.1.1.2	10.1.1.1	10.1.1.6	10.1.1.5	所连路由器的 Router ID
	IP	10.1.1.1	10.1.1.2	10.1.1.5	10.1.1.6	Link1 的本地 IP 地址
	Metric	3	3	6	6	Link1 的费用
Link2	ID	10.1.1.5	10.1.1.6	10.1.1.1	10.1.1.2	所连路由器的 Router ID
	IP	10.1.1.9	10.1.1.13	10.1.1.10	10.1.1.14	Link2 的本地 IP 地址
	Metric	2	4	2	4	Link2 的费用
Net1	Prefix	192.1.1.0/24	192.1.6.0/24	192.1.5.0/24	192.1.7.0/24	直连网络 Netl 的网络前缀
	Metric	1	1	1	1	到达直连网络 Net1 的费用

题 42 表 R1 所维护的 LSI



题 42 图 R1 构造的网络拓扑

请回答下列问题。

- 1) 本题中的网络可抽象为数据结构中的哪种逻辑结构?
- 2) 针对题 42 表中的内容,设计合理的链式存储结构,以保存题 42 表中的链路状态信息

- (LSI)。要求给出链式存储结构的数据类型定义,并画出对应题 42 表的链式存储结构示意图(示意图中可仅以 ID 标识结点)。
- 3)按照迪杰斯特拉(Dijkstra)算法的策略,依次给出 R1 到达题 42 图中子网 192.1.x.x 的最短路径及费用。
 - 43. (9分)请根据题 42 描述的网络,继续回答下列问题。
- 1)假设路由表结构如下表所示,请给出题 42 图中 R1 的路由表,要求包括到达题 42 图中 子网 192.1.x.x 的路由,且路由表中的路由项尽可能少。

目白	的网络	下一跳	接口

- 2) 当主机 192.1.1.130 向主机 192.1.7.211 发送一个 TTL = 64 的 IP 分组时,R1 通过哪个接口转发该 IP 分组? 主机 192.1.7.211 收到的 IP 分组 TTL 是多少?
- 3) 若 R1 增加一条 Metr ic 为10 的链路连接 Internet, 则题 42 表中 R1 的 LSI 需要增加哪些信息?
- 44. (12 分) 某程序中有如下循环代码段 P: "for (int i=0; i< N; i++) sum+=A[i];"。假设编译时变量 sum 和 i 分别分配在寄存器 R1 和 R2 中。常量 N 在寄存器 R6 中,数组 A 的首地址在寄存器 R3 中。程序段 P 起始地址为 0804 8100H,对应的汇编代码和机器代码如下表所示。

编号	地址 机器代码		汇编代码	注释	
1	08048100H	00022080Н	loop: sll R4, R2, 2	(R2)<<2 → R4	
2	08048104H	00083020Н	add R4, R4, R3	$(R4) + (R3) \rightarrow R4$	
3	08048108H	8C850000H	load R5, 0(R4)	$((R4)+0) \rightarrow R5$	
4	0804810CH	00250820H	add R1, R1, R5	$(R1) + (R5) \rightarrow R1$	
5	08048110H	20420001H	add R2, R2, 1	$(R2) + 1 \rightarrow R2$	
6	08048114H	1446FFFAH	bne R2, R6, loop	if(R2)!=(R6) goto loop	

执行上述代码的计算机 M 采用 32 位定长指令字, 其中分支指令 bne 采用如下格式:

31	26	25	21	20	16	15		0
OP		F	Cs .		Rd		OFFSET	

OP 为操作码; Rs 和 Rd 为寄存器编号; OFFSET 为偏移量,用补码表示。请回答下列问题,并说明理由。

- 1) M 的存储器编址单位是什么?
- 2) 已知 sll 指令实现左移功能,数组 A 中每个元素占多少位?
- 3) 表中 bne 指令的 OFFSET 字段的值是多少?已知 bne 指令采用相对寻址方式,当前 PC 内容为 bne 指令地址,通过分析表中指令地址和 bne 指令内容,推断出 bne 指令的转移目标地址计算公式。
- 4) 若 M 采用如下"按序发射、按序完成"的 5 级指令流水线: IF (取值)、ID (译码及取数)、EXE (执行)、MEM (访存)、WB (写回寄存器),且硬件不采取任何转发措施,分支指令的执行均引起 3 个时钟周期的阻塞,则 P 中哪些指令的执行会由于数据相关而发生流水线阻塞?哪条指令的执行会发生控制冒险?为什么指令 1 的执行不会因为与指令 5 的数据相关而发生阻塞?
- 45. 假设对于 44 题中的计算机 M 和程序 P 的机器代码,M 采用页式虚拟存储管理;P 开始执行时,(R1) = (R2) = 0,(R6) = 1000,其机器代码已调入主存但不在 Cache 中;数组 A 未调入主存,且所有数组元素在同一页,并存储在磁盘同一个扇区。请回答下列问题并说明理由。

- 1) P 执行结束时, R2 的内容是多少?
- 2) M 的指令 Cache 和数据 Cache 分离。若指令 Cache 共有 16 行,Cache 和主存交换的块大小为 32 字节,则其数据区的容量是多少?若仅考虑程序段 P 的执行,则指令 Cache 的命中率为多少?
- 3) P 在执行过程中, 哪条指令的执行可能发生溢出异常? 哪条指令的执行可能产生缺页异常? 对于数组 A 的访问, 需要读磁盘和 TLB 至少各多少次?
- 46. 文件 F 由 200 条记录组成,记录从 1 开始编号。用户打开文件后,欲将内存中的一条记录插入到文件 F 中,作为其第 30 条记录。请回答下列问题,并说明理由。
- 1) 若文件系统采用连续分配方式,每个磁盘块存放一条记录,文件 F 存储区域前后均有足够的空闲磁盘空间,则完成上述插入操作最少需要访问多少次磁盘块? F 的文件控制块内容会发生哪些改变?
- 2) 若文件系统采用链接分配方式,每个磁盘块存放一条记录和一个链接指针,则完成上述插入操作需要访问多少次磁盘块?若每个存储块大小为1KB,其中4字节存放链接指针,则该文件系统支持的文件最大长度是多少?
- 47. 系统中有多个生产者进程和多个消费者进程,共享一个能存放 1000 件产品的环形缓冲区(初始为空)。当缓冲区未满时,生产者进程可以放入其生产的一件产品,否则等待;当缓冲区未空时,消费者进程可以从缓冲区取走一件产品,否则等待。要求一个消费者进程从缓冲区连续取出 10 件产品后,其他消费者进程才可以取产品。请使用信号量 P,V(或 wait(), signal())操作实现进程间的互斥与同步,要求写出完整的过程,并说明所用信号量的含义和初值。