- 1. 算法分析的作用是
  - A. 分析算法的效率
  - C. 分析算法是否正确
- B. 分析算法中的输入和输出的关系
- D. 分析算法能否转换为计算机语言



- 2. 设某数据对象 DR=(D, R), 其数据元素集合为 D={a1, a2, a3, a4, a6}, 关系 R 表达为  $R=\{\langle a_{i+1}, a_i \rangle | i=4, 3, 2, 1\}$ , DR E
  - A. 集合结构 B. 线性结构
- C. 树结构 D. 图结构

选项 ‡	小计፥	比例
А	6	10.53%
В	24	42.11%
С	2	3.51%
D	25	43.86%

В

## 2.1 线性表的逻辑结构

形式定义: 由n (n≥0) 个数据元素组成的有序序列。

Linear list = (D, R)

其中:  $D=\{a_i \mid a_i \in D_0, i=1,2,..., n n \geq 0\}$ 

 $R{=}\{N\} \ N{=}\{<\!a_{i{-}1}\;,\,a_i{>}|\;a_{i{-}1}\;,\,a_i\in D_0\;,\,i{=}2{,}3{,}\dots\;,\,n\;\}$ 

D<sub>0</sub>为某个数据对象

或者简记为:  $(a_1, a_2, ..., a_i, ...a_n)$  n≥0

(n为表长。 当n=0, 称为空表)

## 线性表的特点: 在数据元素的非空有限集中

- 数据元素间是线性关系,数据元素在表中的位置只取决于其序号
- 存在唯一的一个被称作"第一个"的数据元素和唯一的一个被称 作"最后一个"的数据元素
- 除第一个外,每个数据元素均只有一个前驱;除最后一个外,每 个数据元素均只有一个后继

数据结构---第二章 线性表

3

- 3. 若线性表最常用的运算是删除第一个元素、在末尾插入新元素,则最适合的存 储方式是
  - A. 顺序表
  - C. 单链表

В

- B. 带尾指针的单循环链表
- D. 带头指针的单循环链表

85.96%

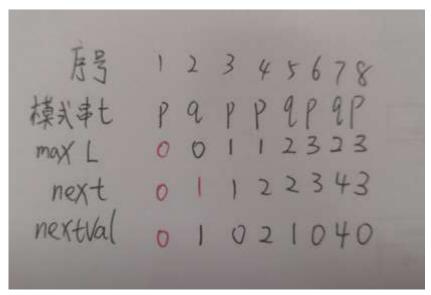
- 4. 数组通常具有的两种基本操作是
  - A. 插入和删除元素
- B. 插入和查找元素
- C. 修改和删除元素
- D. 查找和修改元素

D 46 80.7%

49

- 5. 已知字符串"pqppqpqp",它的 nextval 数组值是
- A. 01021040 B. 01021243 C. 01122240 D. 01122343

А	25	43.86%
В	4	7.02%
С	5	8.77%
D	23	40.35%



D 选项为 next,A 才是 nextval。本题计算 next 与 nextval 方法来源: https://blog.csdn.net/lady\_killer9/article/details/83934263

的森林所包含	的树的棵数是	ocde,中序遍历序列为	为 cbade,则该二叉树对应
A. 1	B. 2	C. 3	D. 5
С	2	17	82.46%
7. 若高度为1	n 的二叉树恰有 n 个	·结点,则满足此条作	+的二叉树树形有
A. 2种	B. 2n种	C. 2 <sup>n-1</sup> 种	D. 2 <sup>n</sup> -1 种
С		51	89.47%
8. n 个顶点的	无向连通图用邻接	矩阵存储,矩阵中非	零元素的个数最少是
A. n/2	B. n-1	C. n	D. 2(n-1)
D		40	70.18%
张小晓: 无向图零元素	的每条边同时关联两个列	页点,因此邻接矩阵中 <del>每条</del> 设	也被存储了两次。因此至少有2(n-1)个
A. 图的深	的遍历的叙述中, 度优先遍历不适用 度优先遍历是一个	于有向图	
C. 由同一 度	顶点出发的深度优	先遍历生成树高度不	小于广度优先遍历生成树高
D 利田追	历可以判定无向图	有几个连通分量	
D. 11/11/13		17701 2271 32	
D. АЭЛЭЖ		47	82.46%
A		47	
Α	算法中,若待排数打	47	,时间性能最差的是
A 10. 下列排序	算法中,若待排数 <b>持</b> 排序	47 年 居序列已经为有序时 B. 快速	,时间性能最差的是

11. 待排记录序列的键值依次为 (63, 12, 44, 101, 25, 68, 57, 321, 7, 83), 用筛选法 建成初始大根堆时, 所筛选的第一个结点的键值是

A. 321

B. 68

C. 25

D. 7



C。(0+9)/2 取下限为 4,从 25 为根结点的子树开始调整。

12. 构成计算机系统的主要部件有如下几种:

I. 中央处理器 CPU

II. 动态存储器 DRAM

III. 只读存储器 ROM

IV. 输入输出设备

那么一台能正常运行的冯•诺依曼结构计算机所选用的部件是

A. I、II、III 和 IV

B. I、II和IV

C. I和III

D. I和IV

Α	30	52.63%
В	16	28.07%
С	3	5.26%
D	8	14.04%

冯诺依曼的理论中, 计算机必须具备五大基本组成部件,

包括:

输人数据和程序的输入设备;

记忆程序和数据的存储器;

完成数据加工处理的运算器;

控制程序执行的控制器;

输出处理结果的输出设备。

只读存储器的特点是只能读出不能随意写入信息,在主板上的 ROM 里面固化了一个基本输入/输出系统,称为 BIOS (基本输入输出系统)。其主要作用是完成对系统的加电自检、系统中各功能模块的初始化、系统的基本输入/输出的驱动程序及引导操作系统。

计算机运行的第一行代码就在只读存储器里面,不能缺少。选 A。

- 13. 某 32 位定点整数计算机按字节编址,并采用小端(Little Endian)方式存放数据。假定从内存地址 00006100H 开始依次观察到 41H、42H、61H 和 81H 组成的一个 4 字节十六进制数,则关于这个数有如下结论,正确的是
  - A. 是 1 个 int 型变量

B. 是1个字符串

C. 无法确定是正数还是负数

D. 是1个负数

选项:	小计	比例	
A	5	•	8.77%
В	3		5.26%
С	29		50.88%
D	20		35.09%
1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1	79220		

- 选 C。可以存放 unsigned int 和 int。无法确定是正数还是负数。
  - 14. 某浮点数字长 32 位,其中阶码 8 位,用补码表示;尾数为纯小数,24 位,用 补码表示,阶码和尾数的最高位均为符号位,下面哪一个不是规格化浮点数

**阶码 (8位)** 尾数 (24位)

A. 01111010 110111...10

B. 00010010 011010...00

C. 10110010 010010...01

D. 11000010 100011...11

A 42 73.68%

- 15.下列关于储存器的叙述中正确的是
  - A. ROM 不用刷新,但断电后存储信息消失
  - B. 半导体 RAM 信息可读可写, 且断电后仍能保持记忆
  - C. 动态和静态 RAM 都是易失性存储器, 断电后存储信息消失
  - D. 静态 RAM 属非易失性存储器,而动态 RAM 存储信息断电后信息消失

C 44 77.19%

16. 某计算机 Cache 容量为 1KB,采用 4 路组相联映射方式,主存容量为 1MB,每个主存块大小为 32 字节,按字节编址。若 CPU 访问主存地址 819A7H 单元且 Cache 命中,则该单元位于 Cache 组号是

A. 2

B. 5

C. 10

D. 13

В

41

71.93%

- 17. 关于寻址方式,下列说法中不正确的是
  - A. 指令顺序寻址是指程序计数器 PC 的内容加上当前指令的字节数
  - B. 变址寻址常用于字符串处理和数组运算
  - C. 相对寻址是一种偏移寻址,由程序计数器 PC 提供基准地址,便于实现程序 浮动
  - D. 寄存器间接寻址是指令地址码部分给出某寄存器编号,间接指明该寄存器中存放的是操作数

D 46 80.7%

- 18. 下列关于微操作的描述正确的是
- A. 同一 CPU 周期中,可以并行执行的微操作叫相容性微操作
- B. 同一 CPU 周期中,可以并行执行的微操作叫相斥性微操作
- C. 在执行过程中可能会引起总线冲突的微操作叫相斥性微操作
- D. 同一 CPU 周期中,不可以并行执行的微操作叫相容性微操作

A 42 73.68%

- 19. 下列陈述中正确的是
  - A. 只有定点运算才有可能溢出,浮点运算不会产生溢出
  - B. 流水线操作不能加快任何一条指令的执行过程,但能加快连续一串指令的 执行过程。
  - C. 中断向量是指中断服务程序的入口地址
  - D. 使用高级语言编写的程序比使用汇编语言编写的程序空间效率更高

C 36 63.16%

- 20. 下列关于 RISC 的叙述中, 不正确的是
  - A. RISC 一般采用硬布线控制方式
  - B. RISC 大多数指令在一个时钟周期内完成
  - C. RISC 的内部通用寄存器数量相对 CISC 多
  - D. RISC 处理器一般采用多核方式

D 39 68.42%

21. 某总线共有 64 根数据和地址复用的信号线,总线时钟频率为 33MHz。若总线上每个时钟周期传送一次数据,则该总线的带宽是A. 2112 MB/s B. 264 MB/s



- 22. 下列陈述中正确的是
  - A. 中断服务程序的最后一条指令是无条件转移指令
  - B. 中断响应过程是由硬件和中断服务程序共同完成的
  - C. 每条指令的执行过程中, 每个总线周期要检查一次有无中断请求
  - D. 检测有无 DMA 请求,一般安排在一条指令执行过程的末尾



- 23. 下述关于操作系统的描述中,正确的是
  - 目前在智能手机上广泛使用的操作系统有谷歌公司的 iOS 操作系统、苹果公司的安卓操作系统
- II. Linux操作系统是一种内核源码开放的开源操作系统
- III. 微软的 MS-Windows 操作系统广泛使用于个人计算机,目前它的较新版本 为 Windows 10
- IV. Unix 操作系统是一种可用于工作站、服务器和大型主机的分时多用户操作系统
- A. I, II, III, IV B. I, II, IV C. II, III, IV D. I, III, IV

C 44 77.19%

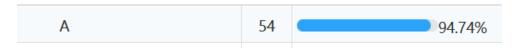
- 24. 不经过内核模式、工作在用户模式下的进程间通信机制是
  - A. 共享内存 B. 套接字Sockets C. 消息传递 D. 远程过程调用

选项。	小计	比例
A	21	36.84%
В	9	15.79%
С	22	38.6%
D	5	8.77%

共享内存是分配一块能被其他进程访问的内存, 实现是通过将内存去映射到共享它的进程的地址空间, 使这些进程间的数据传送不再涉及内核, 即, 进程间通信不需要通过进入内核的系统调用来实现; 选 A。

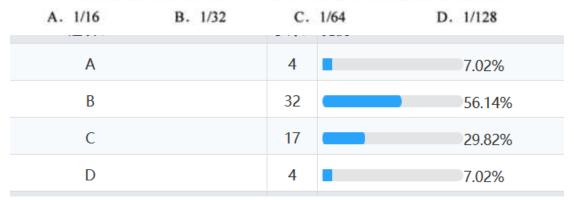
25.	不可能发生的进程间状态	5 特				
	A. 就绪态→运行态		B. 运	行态→等待	态	
	C. 等待态→就绪态		D. 等	待态→运行	态	
	D	2	18		84	.21%
26.	好的 CPU 调度算法应当	是				
	A.降低系统吞吐率		B. 提高	高系统CPU	利用率	
	C. 提高进程周转时间		D. 提7	高进程等待	时间	
	В	50			87.72	2%
27.	用信号量 S 控制 8 个进和	星互斥地使	使用资源 /	A, A 有 5 ′	个实例。假i	<b>设进程每次</b> 申
	请使用 A 的 1 个资源实	例,则 S =	可能的最大	大值、最小	值分别是	
	A. 8, 5 B. 5,	-3	C. 8,	-3	D. 5, -	5
	В	47			82.46	5%
28.	不属于死锁发生的四个必 A. 互斥 C. 循环等待	必要条件的	B. 占有	有并等待		
28.		必要条件的				
<b>28.</b>	A. 互斥	必要条件的 46	B. 占有		80.7%	
D	A. 互斥 C. 循环等待  一个文件系统的文件目录 件数据;每个磁盘块也可 直接存储文件数据。假定	46 :项由 16 ~ 以作为 1 {	B. 占石 D. 资河 个磁盘块:级间接索块大小为	源抢占 组成,每个 引指向 512	磁盘块可以 个磁盘块,	这些磁盘块 小最大是
D	A. 互斥 C. 循环等待  一个文件系统的文件目录 件数据;每个磁盘块也可 直接存储文件数据。假定 A. 2 <sup>13</sup> 字节 B. 2 <sup>1</sup>	46 项由 16 / 以作为 1 / 每个磁盘:	B. 占石 D. 资河 个磁盘块:级间接索块大小为	源抢占 组成,每个 引指向 512	磁盘块可以 个磁盘块, ,则文件大	这些磁盘块 小最大是 *节
D 29.	A. 互斥 C. 循环等待  一个文件系统的文件目录 件数据;每个磁盘块也可 直接存储文件数据。假定 A. 2 <sup>13</sup> 字节 B. 2 <sup>1</sup>	46 项由 16 以作为 1 纪 每个磁盘 4字节 45	B. 占有 D. 资产	源抢占 组成,每个 引指向 512 1024 字节 字节	·磁盘块可以 个磁盘块, ,则文件大 D. 2 <sup>23</sup> 字	这些磁盘块 小最大是 2节
D 29.	A. 互斥 C. 循环等待  一个文件系统的文件目录 件数据;每个磁盘块也可 直接存储文件数据。假定 A. 2 <sup>13</sup> 字节 B. 2 <sup>1</sup>	46 项由 16 以作为 1 纪 每个磁盘 4字节 45	B. 占石 D. 资	源抢占 组成,每个 引指向512 1024字节 字节	·磁盘块可以 个磁盘块, 则文件大 D. 2 <sup>23</sup> 字 78.959	这些磁盘块 小最大是 2节
D 29.	A. 互斥 C. 循环等待  一个文件系统的文件目录 件数据;每个磁盘块也可 直接存储文件数据。假定 A. 2 <sup>13</sup> 字节 B. 2 <sup>1</sup> 在文件的物理磁盘空间分	46 项由 16 以作为 1 纪 每个磁盘 4字节 45	B. 占存 D. 资	源抢占 组成,每个 31024字节 1024字节 接链接式	·磁盘块可以 个磁盘块, 则文件大 D. 2 <sup>23</sup> 字 78.959	这些磁盘块 小最大是 2节

- 31. 下述属于磁盘调度算法的是
  - A. 最短寻道时间优先算法
- B. LRU算法
- C. 最短作业优先算法
- D. 时间片轮转法



32. 一个文件由大小为 64 字节的记录组成,存储在物理块大小为 2048 字节的磁盘

上。当进程顺序地读文件中的纪录时,读请求导致 I/O 操作的可能性是



64/2048=1/32

- 33. 下列选项中,不属于 OSI 体系结构中物理层功能的是
  - A. 比特 0 和 1 使用何种电子信号表示
  - B. 1个比特持续多长时间
  - C. 传输能否在两个方向上同时进行
  - D. 避免快速发送方"淹没"慢速接收方



- 34. 通信介质的带宽从高到低排序,下列排序中正确的是
  - A. 光纤, 双绞线, 同轴电缆
- B. 光纤, 同轴电缆, 双绞线
- C. 同轴电缆, 光纤, 双绞线 D. 同轴电缆, 双绞线, 光纤

В 49 85.96%

- 35. 以下关于纠错码和检错码的描述中,错误的是
  - A. 纠错码可以在接收端纠正传输错误,而检错码只能检查出差错
  - B. 当线路误码率极低时,实现可靠数据传输用纠错码比检错码效率更高
  - C. 因为仅使用了检错码,以太网不能保证发送帧一定能成功交付接收方
  - D. 检错码无法检查出线路传输中的所有可能错误

B 37 64.91%

36. 两台计算机的数据链路层采取滑动窗口机制,用 64kbps 的卫星信道传输长度为 128 字节的数据帧,信道单向传播时延为 270ms。应答帧长度和帧头开销忽略不计。为使信道利用率最高,使用 Go-Back-N 协议时发送窗口大小至少是

A. 6

B. 7

C. 34

D. 35

Α	4	7.02%
В	4	7.02%
С	29	50.88%
D	20	35.09%

帧发送时间:128/8=16ms。

为使信道利用率最高,应该在收到第一个确认帧前,一直发送数据帧。

从发送第一个帧开始到接收到帧,所需时间为16+270\*2=556ms。

可以发送 556/16=34.75 个帧, 向上取整为 35。

37. 某主机的 IP 地址为 157.109.123.215, 子网掩码为 255.255.240.0。向这台主机 所在子网发送广播数据包时, IP 数据包中的目的地址为

A. 157.109.127.255

B. 157.109.255.255

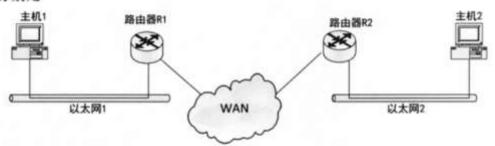
C. 157.109.102.0

D. 157.109.0.0

100 W-871

A 43 75.44%

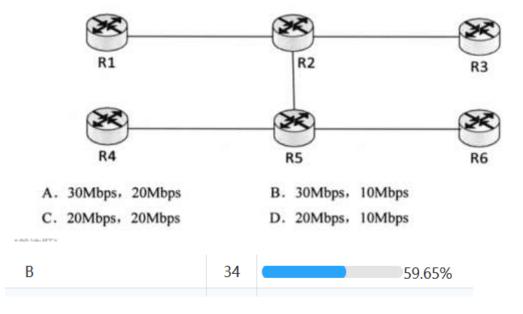
38. 下图中主机 1 发送一个 IP 数据包给主机 2, 通信过程中以太网 1 上出现的以太 网帧中承载一个 IP 数据包。该以太网帧中的目的地址和 IP 包头中的目的地址 分别是



- A. 主机2的 MAC 地址, 主机2的 IP 地址
- B. 主机 2 的 MAC 地址, R1 的 IP 地址
- C. R1的MAC地址, 主机2的IP地址
- D. RI的MAC地址, RI的IP地址IP

C 43 75.44%

39. 下面的网络拓扑结构图中,5条链路连接6个路由器,链路带宽均为30Mbps。 传输层四个数据流的传输路径分别为R1-R2-R3,R1-R2-R5-R6,R4-R5-R6, R4-R5-R6,四个流竞争线路带宽,按照最大最小公平性(Max-min Fairness)原则,分得的最大带宽和最小带宽分别是



- 40. 手机开机后,通过校园网 WiFi 访问 http://www.bupt.edu.cn,下列报文中首先发出的是
  - A. DHCP 报文

- B. TCP 连接请求
- C. DNS 域名查询请求
- D. ARP 地址解析请求

C 35 61.4%

## 二、 综合应用题(共70分)

- 41. (10 分) 请回答以下问题:
  - (1) 队列在顺序存储时的"假溢出"现象指什么?

当元素被插入到数组中下标最大的位置上之后,队列的空间就用尽了,尽管此时数组的低端还有空闲空间,这种现象叫做假溢出。

(2) 简述一种可行的假溢出的解决方法。

将存储队列的数组头尾相接,形成循环队列。队头、队尾指针加 1 时用语言的取模(余数)运算实现。

队头指针进 1: Q.front = (Q.front+1) % MAXQSIZE;

队尾指针进 1: Q.rear = (Q.rear+1) %MAXQSIZE;

(3) 若用数组 q[1..m]表示队列, 队列头指针 front、尾指针 rear 的初值均为 1, 基于 (2) 中的方法, 如何求队列的当前长度? 如何判定队空? 如何判定队满?

队空时: front=rear

队满时: (rear+1)%maxsize=front

队的长度:

(q.rear-q.front+QUEUE SIZE)%QUEUE SIZE; //其中QUEUE SIZE是 循环队列容量