

# 2016 年 826 真题

## 数据结构

### 一. 判断题 (很多题没回忆起来)

1. 若指针 p 指向某一个逻辑地址,那么  $p++$  就是访问下一个逻辑地址.
2. 边的权值都为正整数的图可以用 Dijkstra 算法构造出最短路径.
3. 折半插入排序算法在寻找插入位置时采用二分查找,因此折半插入排序的时间复杂度为  $O(n \log n)$ .
4. 在执行起泡排序时,有可能出现某个元素在排序过程中一直远离它的最终位置的情况.



### 二. 选择题 (很多题没回忆起来)

1. 入栈顺序为 MAMAMIA,要求出栈顺序也为 MAMAMIA,共有几种方案?
 

(A)4	(B)5	(C)6	(D)7
------	------	------	------
2. 二叉搜索树中关键码最大的节点 ( )
 

(A)可能有左孩子,没有右孩子	(B)仅有右孩子,没有左孩子
(C)既有左孩子,又有右孩子	(D)没有左孩子,也没有右孩子
3. 在 AVL 树中, ( ) 节点操作可能会导致两次旋转调整?
 

(A)插入、删除	(B)仅删除	(C)仅插入	(D)插入、删除都不可能
----------	--------	--------	--------------

### 三. 二叉树重构

某二叉树中序遍历序列为 {D,B,A,E,C,F}, 层次遍历序列为 {A,B,C,D,E,F}, 能否唯一确定一棵二叉树? 能则给出步骤,不能则请构造其中一棵.

### 四. 二叉树的遍历

给了一个递归算法 (具体算法失忆), 问访问节点的顺序, 树的样子是一棵深度为 4 的二叉树.

### 五. 最小生成树

用 V 表示图的顶点集, U 表示已经确定路径的顶点集, 有如下算法: 初始时 U 为空, F 为已经确定的路径集合, 初始也为空. 先任意取一点 u 放入 U, 然后在 V-U 中遍历 u 的邻接点, 选权值最小的边 e 和点 v 放入 F 和 U 中. 该算法是否能够构成最小生成树? 如果能则给出证明, 如果不能举出例子.

### 六. 散列 (原题数据没回忆起来,用类似的题代替)

散列表长为 13, 采用双散列函数解决冲突:  $H(key) = key \% 13$ ,  $H'(key) = (7 \times key \% 10) + 1$ . 关键码的插入顺序为: 12, 23, 45, 57, 20, 3, 78, 31, 15, 36. (要注意%运算和×, ÷运算的优先级是一样的.)

#### 1. 构造散列表.

#### 2. 求等概率下搜索成功的平均查找长度.



### 七. 算法题

#### 1. 判断子数组

求一个数组 A[] 中连续相同数字的和等于 s 的最长子数组长度, 例如  $A = \{1, 1, 2, 1, 1, 1, 2, 1\}$ ,  $s = 3$ , 则所求子数组长度为 3, 要求算法时间复杂度不超过  $O(n)$ , 空间复杂度不超过  $O(1)$

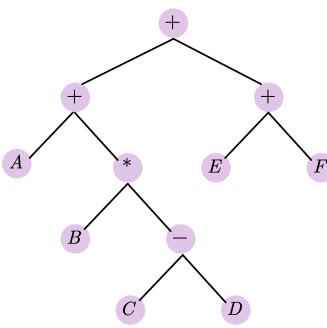
1) 描述算法思想

2) 伪代码实现

3) 计算程序的算法复杂度.

#### 2. 构造表达式树

设计一个算法, 根据表达式树的后序遍历序列构造出对应的表达式树, 例如 ABCD-\*+EF++ 构造成如图所示的二叉树.

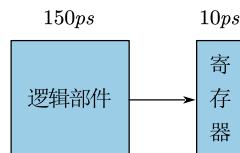


## 组成原理

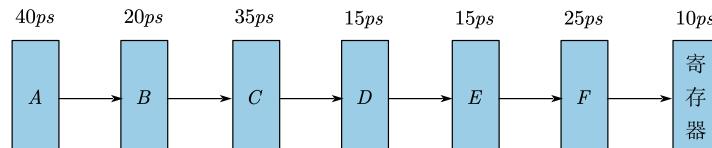
- 一. 判断题 (没回忆起来)
- 二. 选择题 (没回忆起来)
- 三. 流水线



任何指令的执行部件可以抽象为一个逻辑部件和寄存器的组合结构,假设逻辑部件的延迟为 150ps,寄存器的延迟为 10ps,示意图如下:



逻辑部件又可以抽象为下图的 A~F 一共 6 个部件的组成,各部件的延迟如下图所示:



1. 要形成一个 4 级流水线 CPU,应该将三个寄存器安插在哪些位置会使得吞吐率最大?问该四级流水线的延迟和最大吞吐率.
2. 为达到最大的吞吐率应该设计成几级流水线?寄存器应该安插在哪些位置?问该流水线的延迟和最大吞吐率.
3. 如果将上面的部件形成五级流水线 CPU,分为取指 (F),分析 (D),执行 (E),访存 (M),写回 (W) 五个阶段,每个阶段占一个时钟周期,%edx,%edy,%edz,%edv 为寄存器.以下三条指令按指令流水进行,为了获得最大吞吐率应进行哪些操作?三条指令一共用了多少个时钟周期? (原本失忆的题目,被新威考研强行修复)

```
MOV %edx, 100; //将立即数 100 传送到%edx 寄存器
MOV %edy, %edx; //将寄存器%edx 的值传送到%edy 寄存器
ADD %edx, %edy; //%edx = %edx + %edy
```

4. 以下四条指令按指令流水线进行,为了获得最大吞吐率应进行哪些操作?四条指令一共用了多少个时钟周期? (原本失忆的题目,被新威考研强行修复)

```
MOV %edx, 100; //将立即数 100 传送到%edx 寄存器
MOV %edy, 200; //将立即数 100 传送到%edy 寄存器
MOV %edz, [%edy]; //将%edy 指向的内存数据传送到%edz
ADD %edv, %edz; //%edv = %edv + %edz
```

## 操作系统

- 一. 多选题 (很多题没回忆起来)
1. 下列说法中正确的是 ( )



- (A)失忆 (公众号: 新威考研)  
 (C)有些数据 cache 并不能存放  
 2. 关于程序和进程的关系,以下描述正确的是 ( )  
 (A)进程是动态的,程序是静态的  
 (C)进程的组成包括程序,数据和进程控制块  
 (B)回忆失败 ([www.xinweikaoyan.com](http://www.xinweikaoyan.com))  
 (D)多核处理器可以有共享的一个高速缓存  
 (B)进程是暂时的,程序是永久的  
 (D)同一个程序的多次运行对应相同的进程

## 二. 判断题 (很多题没回忆起来)

1. 8 位 CPU 不能进行线程切换.  
 2. 死锁必要条件:互斥访问,占有并等待,非剥夺,循环等待.



## 三. 文件

一个文件系统采用索引结点方式存储文件,一个索引结点包括两个直接文件指针,一个一级间接文件指针表,一个存储块的大小为 8KB,一个指针大小为 4B,则该文件系统能存放的最大文件是多大?用 TB+GB+MB+KB+B 表示.

# 计算机网络

## 一. 选择题

1. 关于 SMTP 协议,下列说法中正确的是 ( )  
 (A)服务器不能给客户发送邮件  
 (C)一个 TCP 通道不能发送多封邮件  
 (B)客户不能接收服务器的数据  
 (D)服务器之间不能互相传送邮件  
 2. 某用户通过 HTTP1.1 非流水线方式请求访问一个网页,网页一共有 1 个短文本和 5 个 jpg 图片,问该用户从请求连接到能看到整个网页为止共经过 ( ) 个 RTT?  
 (A)8  
 (B)7  
 (C)6  
 (D)5

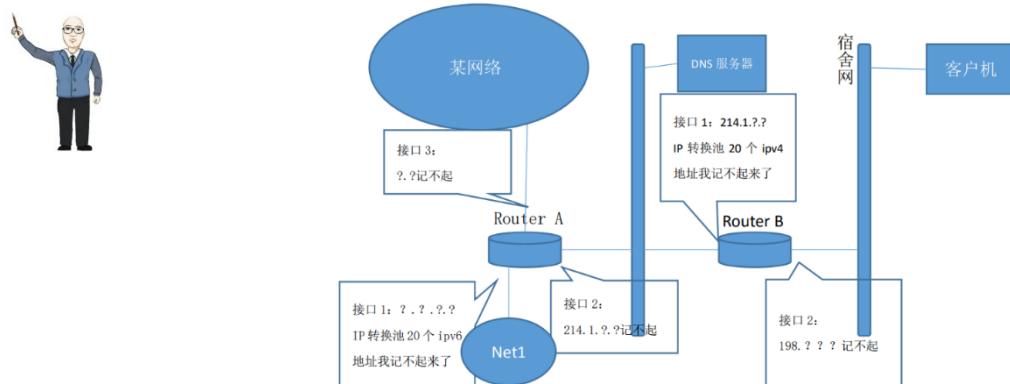
## 二. TCP 拥塞控制

A 向 B 发送 TCP 报文数据,初始序号为 0,初始阈值为 16KB,每次都以 MSS=1KB 的长度发送报文.

1. A 一直向 B 发送数据,未遇超时情况,当 A 收到确认号为 8192 的报文后,拥塞窗口的大小为多少?  
 2. A 一直向 B 发送数据,未遇超时情况,当 A 收到确认号为 31744 的报文后,拥塞窗口的大小为多少?  
 3. 当遇到超时(窗口大小是 40KB 的时候超时)后,新阈值和此时窗口大小为多少?

## 三. 网络层 (整道题都比较迷惑,回忆的很不完整,太多细节展示不出,无力全面修复)

一个网络路由 A 可以兼容 IPv4 和 IPv6,题目也给出了 A 的路由表,网络示意图如下:



1. A 会把哪个消息通过 RIP 协议发送给 B,在发送的那条后面打√ (A 有三个接口,每个接口都给出了 IP 地址,但我想不起来了)

目的 IP 地址	发出端口	路径跳数	发送?
接口 1 发出的地址	1	5	

接口 3 发出的地址	3	1	
Router B 地址	2	1	

2. 路由 B 和 A 交换了路由表,问 B 路由表新增的条项是啥,填入下表

目的 IP 地址	发出端口	路径跳数

3. 路由 B 具有 NAT 功能,宿舍管理员因此给宿舍电脑分配了一批 IP 地址（都是 10.9 打头的,具体想不起来）,如果客户机要访问 DNS 服务器,B 就会从 IP 转换池里挑出一个 IP 地址与该客户机的 IP 地址进行映射,比如将 IP 池中的 224.1.1.7（想不起来我自己编的）分配给客户机,那么其他网络就通过 224.1.1.7 访问该客户机,而不是客户机自己的 IP 地址.A 的转换方式也是如此.填写下表中 IP 数据报的源地址和目的地址,C 代表客户机,F 代表 DNS 服务器,B 代表路由 B.

传送路线	源 IP 地址	目的 IP 地址
C→B		
B→F		
F→B		
B→C		

4. 路由 B 要经过 A 来访问 IPV6 网络,问 A 中 B 的映射表项内容,只需给出一个可能项即可

IPV4 地址	IPv6 地址



# 2017 年 826 真题



## 数据结构

### 一. 判断题 (5 道题没回忆起来)

1. 某时间复杂度函数  $f(n)$  满足  $f(n) = O(g(n))$ , 但不一定满足  $f(n) = O(g(n - 1))$ .
2. 哈夫曼树深度更小的节点的权值可能小于深度更大的节点的权值.
3. 若 M 取不超过散列表长度的素数, 则不能保证存储的关键码分布均匀.
4. 在字符集中的各字符出现概率相同时, KMP 算法渐进时间复杂度接近蛮力算法.
5. 利用没改进的 next[] 表, KMP 算法时间复杂度也是  $O(n+m)$ .

### 二. 选择题

1. 五个互异节点构造的二叉搜索树一共有 ( ) 棵?

(A)20                    (B)30                    (C)32                    (D)42                    (E)62

2. 有如下逆波兰式结果为 2048, ? 处中的运算符号是多少 ( ) (原题数不对, 新威考研强行修复)

0 ! 2 \* 2 2 \* 6 + ^ 8 8 ? 32 / \*

(A)+                    (B)\*                    (C)^                    (D)!                    (E)/

3. 将关键字 1,2,3,...,2016 依次插入初始为空的 AVL 树中, 假设只有一个根节点的二叉树高度为 0, 那么最终的 AVL 树的高度是多少?

(A)8                    (B)9                    (C)10                    (D)11                    (E)12

4. 在有 2016 个关键码的 7 阶 B 树中搜索, 假设根节点常驻内存, 则最多共需启动 ( ) 次 I/O.

(A)4                    (B)5                    (C)6                    (D)7                    (E)8

5. 对序列 (64,63,...,2,1) 进行直接插入排序, 总的比较次数最接近于 ( )

(A)2800                    (B)2600                    (C)2400                    (D)2200                    (E)2000

### 三. 归并排序 (回忆不起细节)

### 四. 二叉树的遍历算法

若二叉树的数据结构如下

```
struct binarytree{
    struct binarytree *parent;
    struct binarytree *lc;
    struct binarytree *rc;
    struct binarytree *first();
};

struct realbinarytree{
    struct binarytree p;
    struct binarytree *next();
};
```

1. 若 first() 函数是返回二叉树后序遍历节点的第一个节点, 请写出 first() 函数代码.
2. 若 next() 函数是返回该节点的后序遍历的后继节点, 请写出 next() 函数代码.
3. 在调用 first() 函数和 next() 函数对二叉树进行后序遍历时, 证明其算法时间复杂度为  $O(n)$ .

### 五. 图算法

请利用图的广度优先遍历找出无向图中的最小环的长度, 若不存在环, 则输出  $+\infty$ , 要求时间复杂度为  $O(n \cdot e)$ , 空间复杂度为  $O(n)$ , 最小环即环中边数最少的环.

1. 请描述你的算法思想.



2. 请用伪代码写出算法.
3. 说明你的算法的时间复杂度和空间复杂度.



## 组成原理

### 一. 填空题

1. 指令是由\_\_\_\_和\_\_\_\_组成.
2. 若海明码 P1P2D1P3D2D3P4 为 0101100, 则该海明码有\_\_\_\_位错误(0 位, 1 位, 2 位), 正确的 D1D2D3 为\_\_\_\_.
3. DMA 使用总线的方式有\_\_\_\_和\_\_\_\_.

### 二. 选择题

1. 计算机硬件执行程序的最小单位是 ( )  
(A) 公众号: 新威考研 (B) 微指令 (C) 指令 (D) [xinweikaoyan.com](http://xinweikaoyan.com)
2. IEEE754 规格化单精度浮点数所能表示的最小正数是 ( ) (原题选项失忆, 选项由新威考研添加)  
(A)  $2^{-126}$  (B)  $2^{-127}$  (C)  $2^{-148}$  (D)  $2^{-149}$

### 三. 页表和 Cache 大题

某机器按字节编址, 虚拟地址占 30 位, 物理地址占 28 位, 采用一级页表, 页面大小为 16KB. 快表的访问时间是 5ns, Cache 采用直接相连映射, 大小为 64KB, 块大小为 4B, Cache 的访问时间为 5ns, 主存访问时间为 40ns. 访问次序为: 访问快表 → 访问 cache → 访问内存.

1. 虚拟页表有脏位 1 位, 有效位 1 位, 则页表大小为多少?
2. 28 位的物理地址中的 cache 标志位, 索引位, 块内地址分别占多少位?
3. 假设 cache 失效访问时间 50ns, 命中率为 90%, 则此系统的访问某物理地址的平均访问时间为多少?
4. 系统在进行进程切换时, 以下操作是否需要, 说明原因:a. 清除 cache 有效位.b. 清空快表.
5. 注意到快表访问和 cache 访问时间相同, 能否修改访问方式, 使 cache 和快表一同访问? 说明原因

### 四. 流水线

指出指令流水线可能发生的冲突分类, 以及原因.

## 操作系统



### 一. 多选题 (至少一个选项正确)

1. 由 x86 硬件完成的是 ( )  
(A) 获取中断源 (B) 形成中断入口地址 (C) Eax 寄存器保存 (D) 新威考研
2. 以下哪种算法会产生很多不必要的小碎片的分区 ( )  
(A) 最佳匹配算法 (B) 首次适应算法 (C) 最坏匹配算法
3. 能够有效避免产生小碎片的算法是 ( )  
(A) 最佳匹配算法 (B) 首次适应算法 (C) 最坏匹配算法
4. 以下会发生 Belady 异常的是 ( )  
(A) FIFO (B) LRU (C) CLOCK (D) LFU  
(E) 改进版 CLOCK
5. exec() 系统调用会改变以下哪些参数 ( )  
(A) 进程 ID (B) 父进程 ID (C) 打开文件指针 (D) 公众号: 新威考研
6. 关于线程和管程, 下面说法错误的是 (回忆版题目不完整, 新威考研强行补充选项)  
(A) 管程提供了互斥机制, 确保一次只有一个线程可以执行管程中的代码

- (B)线程在管程中等待条件变量时,会释放管程的锁,以便其他线程进入管程  
(C)管程中的条件变量用于线程间的同步,允许线程等待特定条件成立  
(D)多个线程可以同时进入管程,但只能访问不同的条件变量

7. 以下哪种磁盘阵列存取速度快 ( )  
(A)RAID0                   (B)RAID1                   (C)RAID4                   (D)RAID5

## 二. ucore 实验题. (实验题多年不考了,不再展示细节)

三. 页表

一台计算机虚拟地址空间为 8KB,物理地址空间为 4KB,采用二级页表的方式组织内存,页表项是 2B,页目录项 1B,一级页表和二级页表大小均为 32B,则页面大小是多大?

# 计算机网络



### 一、选择题

1. 以下关于 SNMP 协议的说法中,错误的是 ( )

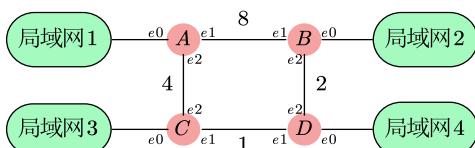
(A)SNMP 协议具有性能管理,故障管理,配置管理,记账管理和安全管理五个功能  
(B)SNMP 采用 TCP 协议进行管理  
(C)公众号: 新威考研  
(D)www.xinweikaoyan.com

## 二、计算题

在带宽为 128kbps 的无错信道上,某太空站向地球单向发送 512 字节的数据帧,端到端的传播时延为 300ms,确认帧长度忽略不计,接收窗口足够大,问发送窗口分别为 1,15,27 时,吞吐率是多少?若要使信道利用率达到最大,则帧序号至少需要多少位?

### 三. 网络层

已知有如下网络,边的权值表示花费.



1. 若采用距离向量算法和水平分裂算法,写出 D 节点收到的信息,表格格式如下.

源节点	目的节点	花费

2. 若采用距离向量算法,写出 D 收敛后的转发表,表格格式如下.

目的网络	下一跳	花费

3. 若采用链路状态协议,写出 D 收到的链路状态信息,假设链路是无向的,即  $A \rightarrow B$  和  $B \rightarrow A$  等价,同一条链路只写一次即可. 表格格式如下:

源	目的	花费

4. 若局域网 1 到局域网 4 分别有 78,38,14,4 台主机,请将网络 202.1.5.0/24 分配给图中局域网和路由器间的网段,写出划分后的网络,以及路由器端口 IP 地址及掩码.

## 2018 年 826 真题



## 数据结构

### 一. 判断题 (10\*2=20 分)

1. 假设  $T(1) = a$ ,无论常数  $a$  多大,时间复杂度关系式  $T(n) = T\left(\frac{n}{2}\right) + O(1)$  的解总是  $O(\log n)$ .
  2. 采用 CBA 式的排序算法对所有大小为  $n$  的数组进行排序,其时间复杂度是  $\Omega(n \log n)$ .
  3. 基数排序的底层排序算法一定是稳定的.
  4. 随机输入的情况下,完全二叉堆的插入的平均时间复杂度是  $O(1)$ ,虽然最坏是  $O(n)$
  5. 任何情况下,折半查找都比顺序查找快.
  6. 即便使用不优化 `next[]` 数组,KMP 算法的复杂度也可以达到线性.
  7. 以前后不同的黄金分割点作为分界点的两个 Fibonacci 查找算法的时间复杂度的常系数相同.
  8. 理想随机的伸展树的插入操作的分摊时间复杂度为  $O(\log n)$ .
  9. 如果互换 PFC 的不同深度节点,一定会破坏其性质.
  10. 对长度为  $m=4k+3$  形式的素数的散列表,采用双平方探测一定能访问其全部元素.

## 二. 选择题 (8\*3=24 分)



### 三. 算法题 (16+10=26 分)

- ## 1. 单峰向量.

向量  $A[0,n]$  为单峰向量须满足其前缀严格递增  $A[0,k]$ , 其后缀  $A[k,n]$  严格递减.

- 1) 设计算法在  $O(\log n)$  的时间内找到单峰向量  $A[0, n)$  的最大值所在的秩  $k$ .
    - 2) 证明你算法的正确性.
    - 3) 证明即使在最坏的情况下, 你的算法复杂度也不会超过  $O(\log n)$ .
  2. 连续子序列的最大和.



求一个整数类型的向量 A[0, n) 中最大的连续子序列的和。

- 1) 说明你的算法.
  - 2) 使用伪代码描述你的算法.

3) 分析你算法的空间和时间复杂度. (注:你的得分取决于你的算法性能,性能在  $O(n^2)$  以内的才能得分,时间复杂度  $O(n)$  的才有可能得满分,蛮力算法不得分,因为其时间复杂度为  $O(n^3)$ )

例如：输入的数组为 `1,-2,3,10,-4,7,2,-5`，和最大的子数组为 `3,10,-4,7,2`，因此输出为该子数组的和 `18`。

# 组成原理

一. 判断题 (5\*1=5 分)

1. 提高 CPU 主频可以加快程序执行速度,CPU 的主频越高,指令执行就越快.
  2. 相对于程序直接控制方式,DMA 可以提高硬盘到内存的装入速度.
  3. 如果采用 RAID6,则在两个磁盘损坏的情况下,也可以修复.
  4. C 语言中,int x,y 若有  $x > y$  成立,则一定有 $-x < -y$  也成立.
  5. 相邻的逻辑地址对应的物理地址不一定相邻.



## 二. 填空题 (2+2+3+3=10 分)

- 2017 的 32 位补码表示为\_\_\_\_ (16 进制或 2 进制表示) .
  - 2017 的 IEEE754 单精度浮点表示为\_\_\_\_. (16 进制或 2 进制表示)
  - Cache 和主存的几种映射方式为\_\_\_\_、\_\_\_\_、\_\_\_\_.
  - 处理器      逻辑电路进行算术运算,      逻辑电路用于数据暂存,      逻辑电路用于分支选择.

### 三. 选择题 (4\*2=8 分)

1. 以下关于五级流水线的处理器说法错误的是 ( )

(A)多处理器下不会发生结构冲突                   (B)每条指令的每个时钟周期执行一个功能  
(C)可以采用微程序或者硬连线设计               (D)不同的指令执行时间相同

2. 以下说法正确的是 ( )

- (A)缓存越大程序执行速度越快 (B)TLB 也是一种缓存数据和指令的缓存器  
(C)指令和数据 Cache 分离可以提高流水线性能 (D)缓存可以提高主存容量

3. 以下哪个不是 MIPS 响应异常的硬件处理 ( )



4. 以下哪种方法不可以解决数据冲突 ( )

- (A)暂停流水线      (B)分支预测      (C)调整指令顺序      (D)数据旁路

#### 四. 流水线 (7分)

指令可以分为 5 个阶段完成,流水线模块延迟为 10ns,流水线寄存器延迟 5ns,执行下面一组指令所需时间至少是多少?分别分析采用旁路技术和不采用旁路技术两种情况.

lw	R1	0(R2)	
sub	R3	R1	R4
add	R5	R1	R6
or	R7	R1	R8
add	R9	R1	R10

操作系统

### 一、判断题 (10\*0.5=5 分) (有两道题没回忆起来)

1. `switch_to` 函数可以直接切换，意味着函数调用时不必保存断点。



2. Buddy 算法中,释放一个空间后可以根据其起始地址和大小与相邻空闲空间合并.
3. 如果用户强制使用任务管理器 kill 一个进程,那么即使它处于就绪状态/阻塞状态,操作系统也要把它变成运行状态.
4. 采用 copy on write 机制的 fork() 系统调用不会复制进程的页目录表.
5. 使用自旋锁不能保证进程按先来先服务的顺序使用 CPU 资源.
6. 管程好比一个黑箱子,程序员往里面扔函数,同一时间只有一个函数在执行.
7. 管程和信号量在功能上等价.
8. 管程将资源抽象成条件变量,通过对条件变量的值的增减来控制进程的访问.



## 二. 填空题 (10\*0.5=5 分) (有两个空没回忆起来)

1. \_\_\_\_ 支持线程暂时放弃互斥资源访问权,等待信号.
2. \_\_\_\_ 提供了一个执行环境,其中只能同时执行一个线程.
3. 进程调度算法中,高响应比优先调度中的“响应比”的分母是程序的\_\_\_\_\_,分子是\_\_\_\_\_.
4. 若子进程执行 exit() 退出,若未检测到父进程执行 wait(),则子进程进入\_\_\_\_ 状态.
5. 优先级反置指的是\_\_\_\_ 抢占了\_\_\_\_ 的资源,优先级继承在只有在高优先级进程\_\_\_\_ 时,低优先级进程能动态改变其优先级.

## 三. 页面置换算法 (6 分)

OPT、FIFO、LRU、CLOCK、LFU,哪些可能出现 Belady 现象?可能的举例,不可能的给出证明.

## 四. ucore (6 分) (实验题多年不考了,不再展示细节)

## 五. 哲学家进餐问题 (4 分)

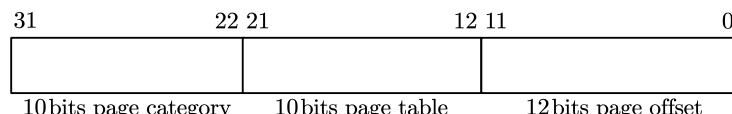
```
#define N 5
semaphore fork[5];
void philosopher(int i){
    while(TRUE){
        think();
        P(fork[i]);
        P(fork[(i+1) % N]);
        eat();
        V(fork[i]);
        V(fork[(i+1) % N]);
    }
}
```



1. 上述算法会不会死锁,如果会请举例.
2. 上述算法是否允许两个哲学家同时进餐,若可以请举例.

## 六. PAE 技术 (4 分)

Intel-x86-32CPU 使用分页管理,每页 4KB,逻辑地址格式如图所示,这种 CPU 最多支持 4GB 内存.为了使系统能够使用 64GB 内存,使用物理内存扩展技术,使物理地址长度变为 64 位,页面大小仍为 4KB.试设计逻辑地址格式,使其可以在支持物理内存扩展技术的 x86-32CPU 上运行.



# 计算机网络

## 一. 选择题 (6\*1=6 分)

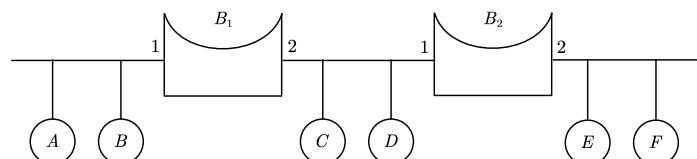
1. 关于 TCP/IP 与 OSI 说法正确的是 ( )

- (A)TCP/IP 模型分为五层  
 (B)OSI 模型从上到下依次是应用层,会话层,表示层,传输层,网络层,数据链路层,物理层  
 (C)TCP/IP 模型从上到下依次是应用层,网络层,数据链路层,物理层  
 (D)TCP/IP 模型适用场合比 OSI 模型更广
2. 适用于奈奎斯特定理的是 ( )  
 I.光纤 II.同轴电缆 III.红外线  
 (A)I和II (B)II和III (C)I和III (D)I、 II、 III
3. 数据链路层使用的传输单位是 ( )  
 (A)比特 (B)报文 (C)帧 (D)分组
4. 两地相距 3000 公里,传播速度为  $6\mu\text{s}/\text{公里}$ ,传输 64 字节的帧,采用 GBN 协议,带宽为  $1.536\text{Mbps}$ ,则若要最大限度发挥网络带宽,至少需要 ( ) 位比特的序号  
 (A)4 (B)5 (C)6 (D)7
5. 在选择重传协议中,序号为 0~13,若发送窗口大小为 7,为了使传输不出错,接受窗口大小最大为 ( )  
 (A)4 (B)5 (C)7 (D)8
6. 以下正确的选项是( )  
 (A)不同地方的人在双十一访问淘宝购物,对应的服务器 IP 地址可能不同  
 (B)DNS 资源记录是通过二元组的形式  
 (C)DNS 通过集中式数据库提供服务  
 (D)访问 WWW.TSINGHUA.EDU.CN 和 www.tsinghua.edu.cn 不一样



## 二. 网桥 (4 分)

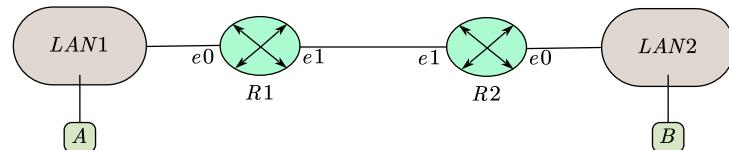
如图,三个局域网上用网桥  $B_1$  和  $B_2$  连接起来.每一个网桥都有两个接口(1 和 2).系统开始运行之前,两个网桥的转发表都是空的,然后分别由以下各站向其他的站发送了数据帧:A 发送给 E,C 发送给 B,D 发送给 C,B 发送给 A,B 发送给 F.请根据网桥自学习的原理将有关数据填写在下表中. (回忆版题目不完整,新威考研找了一道类似的题)



发送的帧	B1 的转发表		B1 的处理 (转发?丢弃?登记?)	B2 的转发表		B2 的处理 (转发?丢弃?登记?)
	地址	接口		地址	接口	
A→E						
C→B						
D→C						
B→A						
B→F						

## 三. 网络层 (4+4+2=10 分)

如图所示,假设主机 A 与路由器 R1 相连,R1 与路由器 R2 相连,R2 与主机 B 相连.假定链路 A-R1 可支持的最大帧长为 1024 字节,其中包括 14 字节的帧头;链路 R1-R2 可支持的最大帧长为 512 字节,其中包括 8 字节的帧头;链路 R2-B 可支持的最大帧长为 512 字节,其中包括 12 字节的帧头.



1. 现有网络 161.111.1.0/24,需要将其 IP 地址分配给以下网络:LAN1、LAN2 以及路由器 R1 和 R2 之间的链路.要求使得 LAN1 和 LAN2 可用的 IP 地址数量之和最大,写出 LAN1、LAN2 的 IP 地址范围,R1、R2 的端口地址以及它们的地址掩码.
2. 若 A 要发送一个数据段大小为 900B,TCP 报头为 20B 的报文,在网络层加了一个 20B 长的 IP 分组头部,Identification 的值为 x,问这个 IP 分组在 A~R1,R1~R2,R2~B 上传输时,分组的 Total length、Identification、DF、MF、Fragment Offset 的值各是多少?
3. 现在 A 向 B 传输 7 个 TCP 报文,报文长度等于 MSS,采用 reno 进行拥塞控制,初始阈值是  $16 \times MSS$ ,假设接收窗口足够大,且网络无拥塞和差错,且 B 每收到一个报文就回复对应的确认报文,那么从开始建立连接到 A 收到最后一个确认报文结束共经历了多少 RTT? (原本回忆版模糊成啥了,新威考研强势修复)



# 2019 年 826 真题

## 数据结构

### 一. 判断题 (12\*2=24 分)

1.  $n^{\log\log\log n} = O([\log n]!)$ .
2. 有 2019 个叶节点的真二叉树的数目小于由 2018 对括号可以组成的合法表达式数目.
3. 程序执行过程中,调用栈中若同时有多帧对应同一函数,则它们必然依次紧邻排列.
4. 对于某二叉树,知道先序遍历序列和后序遍历序列不能确定其层序遍历序列.
5. 对于叶节点数量为 2018 的二叉树,层序遍历使用的辅助队列规模绝对不超过 2018.
6. 交换某哈夫曼树不同深度的子树,其编码成本必然增加.
7. 如果访问顺序不具有局部性,则伸展树不能保证分摊  $O(\log n)$  的性能.
8. 在理想随机情况下,完全二叉堆插入操作的平均时间复杂度只需  $O(1)$ ,尽管最坏情况下为  $O(\log n)$ .
9. 即便使用未改进的 next[] 表,KMP 算法也可以在线性时间完成串匹配.
10. 交换序列中的任一对逆序元素,该序列的逆序对的个数必然减少.
11. 在插入排序过程中,有序前缀每增加一个元素,序列中的循环节个数即使不增加,亦不致减少.
12. 基数排序如果采用了不稳定的底层排序算法,则输出序列未必正确.

### 二. 简答题,每题回答不超过 80 字 (8\*4=32 分)

1. 相对于常规表达式,逆波兰式在求值计算时为何效率更高?前者转换为后者所需成本已相当于一次常规表达式求值,那么转换的意义何在?
2. DFS 过程中何时标记前向边?何时标记后向边?
3. 找一个应用场景,举例说明红黑树有但 AVL 树不具有的优势.
4. 与开放散列相比,封闭散列有什么优点?试举例说明两点.
5. Dijkstra 用于稠密图时,为何使用多叉堆替换掉完全二叉堆?多叉堆的分叉数怎么确定?
6. 与锦标赛树相比,败者树的优势是什么?
7. KMP 算法相对于蛮力算法的优势在什么条件下足够明显?为什么?
8. 与选择排序相比,插入排序有什么优点?试举例说明两点.

### 三. 算法题 (7+4+3=14 分)

求二叉树的后序遍历序列中的第 k 个节点



```

typedef struct BinNode{
    int size;           //当前节点和孩子总数
    struct BinNode *lc,*rc; //左右孩子指针
}BinNode;

BinNode* rank(BinNode* t,unsigned int k){
    //0<=k<= t.size 在此处补充不超过 12 行的代码
    //rank(t,k)实现以 t 为根的二叉树中按照后序遍历顺序找出第 k 个节点
    //若目标节点为 x,则算法时间空间复杂度均不可以超过 O(depth(x)),即节点深度
    //请不要直接模拟后序遍历,复杂度会超过要求,将不得分
}

```

1. 给出具体实现算法
2. 说明原理 (200 字以内,可附一张插图)
3. 证明时间空间复杂度 (不超过 120 字)

# 组成原理

## 一. 判断题 (5\*1=5 分)

1. 若  $x$  是 C 语言中的 int 型变量,如果  $x > 0$  成立,则  $x \cdot x > 0$  也成立.
2. 冯诺依曼体系计算机把指令和数据存放在存储器中.
3. CPI 越小,执行程序用时就越短.
4. MIPS 五级流水线 CPU 中,通过充分设置功能单元可改善结构冲突.
5. 对于机械硬盘,读取顺序存储的文件比读取随机存储的文件速度快.



## 二. 选择题

1. 采用 ( ) 的磁盘不具备容错能力
 

(A)RAID0	(B)RAID1	(C)RAID5	(D)RAID6
----------	----------	----------	----------
2. MIPS 五级流水线可能有以下哪种数据冲突 ( )
 

(A)RAR	(B)RAW	(C)WAW	(D)WAR
--------	--------	--------	--------
3. 下列关于总线的说法中,正确的是 ( )
 

(A)并行总线速度大于串行总线	(B)异步总线速度大于同步总线
(C)单总线速度大于双总线	(D)以上说法均错误
4. 下列关于静态存储器和动态存储器的描述正确的是 ( )
 

(A)静态存储器使用触发器,需要定期刷新	(B)静态存储器使用电容,不需要定期刷新
(C)动态存储器使用触发器,不需要定期刷新	(D)动态存储器使用电容,需要定期刷新
5. 下列选项哪个是对的 ( )
 

(A)虚拟地址空间比物理地址空间大	(B)虚拟地址空间比物理地址空间小
(C)相邻的虚拟地址对应的物理地址也相邻	(D)相邻的虚拟地址对应的物理地址不一定相邻

## 三. 填空题

1. 缓存的缺失类型有\_\_\_\_\_,\_\_\_\_\_,\_\_\_\_\_. (任写三个即可).
2. +1234 的 32 位补码在内存中存储的信息为 0x\_\_\_\_\_. (用 16 进制表示,假设采用小端存储)
3. -27.625 在 IEEE754 单精度浮点数下表示为 0x\_\_\_\_\_. (用 16 进制表示)
4. MIPS 处理流水线数据冲突的技术有\_\_\_\_\_,\_\_\_\_\_,\_\_\_\_\_. (任写三个即可)

## 四. 简答题

某 MIPS 计算机,其内存延迟为 10ns,一个周期一次读或者写,ALU 的延迟为 6ns,寄存器堆的输出延迟为 3ns,输入延迟为 1ns,一个时钟周期内可以完成两个寄存器的读操作和一个寄存器的写操作.流水线寄存器及多周期锁存器输出延迟为 2ns,PC 输出延迟为 2ns.每条指令按取指、译码、执行、访存、写回五个阶段执行.实现以下 7 条指令:

addu	rd,	rs,	rt
subu	rd,	rs,	rt
ori	rt,	rs,	imm
lw	rt,	rs,	imm
sw	rt,	rs,	imm
J	jtarget		



从 PC 的准备输出开始计算 (时钟信号上升沿)

1. 按单周期设计,指令内存与数据内存分开,计算指令延迟
2. 按多周期设计,指令内存和数据内存存在同一内存模块,最长和最短的指令延迟分别是哪条指令,分别

计算对应的指令延迟.

3. 按五级流水线设计,指令内存和数据内存不在同一个内存模块,处理器频率最高为多少?

## 操作系统

### 一. 判断题 (5\*1=5 分) (有一道题失忆)

1. 采用二级页表的 x86-32 虚拟存储系统,其一级页表可以不在内存中.
2. ucore 的时钟中断设为 10ms 触发一次,所以 ucore 不能实现小于 10ms 的周期定时间隔.
3. 银行家算法中,不安全状态即死锁状态.
4. 只有一个 main 函数的进程没有线程.

### 二. 填空题 (15\*1=15 分)

1. stride 调度算法中,假设用八位无符号数来表示 stride,进程 A 的 stride 有可能会溢出,但是当步长  $s \underline{127}$  时,只要利用一个小小的技巧就仍可以正确调度.假设有进程 A 和 B,a 为 A 的 stride,b 为 B 的 stride,当  $\text{sign}(a-b) \underline{0}$  时说明 A 正在运行,此时  $a+s \underline{256}$ ;当  $\text{sign}(a+s-b) \underline{0}$  时,轮到 B 运行.  
(备选的选项: $\leq, \geq, >, <$ )
2. CPL $\leq$ DPL[门]和 CPL $\geq$ DPL[段],  表示请求时可以和门特权级相同,  表示请求时应低于段的特权级.
3. 父进程先退出,未退出的子进程被称为  ,子进程退出时,若父进程还没 wait(),子进程被称为  .
4. 信号量的四个填空:

```
class Semaphore{
    int sem;
    WaitQueue q;
    Semaphore::P(){
          ;
        if(  ){
            Add this thread t to q;
            block(t);
        }
    }
    Semaphore::V(){
          ;
        if(  ){
            remove a thread t from q;
            wakeup(t);
        }
    }
}
```

5. x86 计算机中,CR3 应该保存页目录表的起始  .
6. A 是引用计数为 1 的文件,创建 A 的硬链接 B,再创建 A 的软链接 C,再创建 B 的硬链接 D,则此时 B 的引用计数为  ,D 的引用计数为  .

### 三. ucore 实验题 (6 分) (实验题多年不考了,不再展示细节)

### 四. 虚存 (4 分) (回忆版不全,可见 2024 年真题,是同类题型)

## 计算机网络

### 一. 判断题 (6\*1=6 分)



1. 关于电路交换和分组交换,下列说法中正确的是 ( ) (选项没回忆起来,新威考研强行修复)
- (A)电路交换在通信过程中独占链路资源,分组交换则通过“共享资源+存储转发”传输数据  
 (B)电路交换的端到端时延抖动大,分组交换的端到端时延固定且可预测  
 (C)语音通话等实时业务更适合用分组交换,文件下载等非实时业务更适合用电路交换  
 (D)分组交换需要先建立专用通信链路(如拨号),电路交换无需建立连接即可直接传输数据
2. 主机甲通过一个路由器(存储转发方式)与主机乙互连,两段链路的数据传输速率均为 10Mbps,主机甲采用报文交换向主机乙发送 1 个大小为 8Mb ( $1M=10^6$ ) 的报文。若忽略链路传播延迟,完成该报文传输所需的时间为 ( ) (题目没会回忆起来,改编一道 408 真题)
- (A)1.5s (B)1.6s (C)2.1s (D)3.1s
3. 蜂窝移动网络六边形,总频率有 840Hz,每个单元可使用最大频率个数 ( )
- (A)280Hz (B)140Hz (C)560Hz (D)240Hz
4. 下列哪些情况会使得停等协议通信线路利用率最低 ( )
- (A)源和目的之间距离很近,发送速率快 (B)源和目的之间距离很近,发送速率慢  
 (C)源和目的之间距离很远,发送速率快 (D)源和目的之间距离很远,发送速率慢
5. 假设以太网中最短帧长为 1000bit,最远两点距离 100m,传播速度为  $2 \times 10^8$ m/s,最大发送速率为( )
- (A)1Gbps (B)2Gbps (C)100Mbps (D)200Mbps
6. TCP 传输过程中,拥塞窗口大小为 W (W 比较大) 时发生拥塞,每次都以最大发送段长 MSS 发送数据,发送方有足够的数据要发,求算出平均速率近似是多少 ( )
- (A) $0.75W * \text{MSS}/\text{RTT}$  (B) $0.5W * \text{MSS}/\text{RTT}$  (C) $0.875W * \text{MSS}/\text{RTT}$  (D) $0.625W * \text{MSS}/\text{RTT}$

## 二. 简答题 (2+1+1=4 分)

1.解释以下 URL 各部分的意义 <http://info.tsinghua.edu.cn:80/index.jsp>

字段	意义
http	
info.tsinghua.edu.cn	
80	
/index.jsp:	

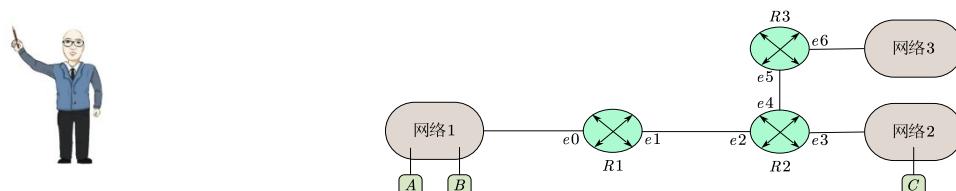
2.如域名 info.tsinghua.edu.cn 对应的 IP 地址为 166.111.4.98,解释为何会发生如下现象:

- (1) 访问 <http://info.tsinghua.edu.cn/index.jsp> 正常,而访问 <http://166.111.4.98/index.jsp> 异常.  
 (2) 访问 <http://166.111.4.98/index.jsp> 正常,而访问 <http://info.tsinghua.edu.cn/index.jsp> 异常.

## 三. 简答题 (4+3+3=10 分)

如图所示,网络 1 有 100 台主机,网络 2 有 50 台,网络 3 有 20 台.

1. 现有网络 166.111.4.0/24,将其划分给网络 1、网络 2,网络 3 及路由器 R1 和 R2 之间的链路、路由器 R2 和 R3 之间的链路,给出划分结果,并写出路由器接口 IP 地址.要求划分给网络 1、网络 2、网络 3 的 IP 地址数要不少于其包含的主机数.
2. 简述 AB 通信时和 AC 通信时使用 ARP 协议的具体情况.
3. 当 A 发送报文给 C 时,需要经过 A→R1,R1→R2,R2→C 三个阶段,写出各段上报文的源 IP,目的 IP,源 MAC,目的 MAC (用 MAC-A,IP-A,MAC-e0 等表示).



# 2020 年 826 真题

## 数据结构



### 一. 判断题 (12\*2=24 分)

1.  $\log^n n = \Theta(n^{\log n})$ .
2. 快速排序平均时间复杂度为  $O(n \log n)$ , 最好时间复杂度也是  $O(n \log n)$
3. 败者树删除的时间复杂度在常系数上优于胜者树.
4. 完全二叉堆删除元素在最坏情况下时间复杂度为  $O(\log n)$ , 但是平均情况下为  $O(1)$ .
5. 采用 crane 算法将左式堆 A 和 B 合并为左式堆 H, 则 H 右侧链上的节点未必都来自 A 或者 B 的右侧链.
6. AVL 树在插入一个节点后可能引起  $O(\log n)$  次局部重构.
7. 建立一个完全二叉堆时间复杂度为  $O(n \log n)$ .
8. 红黑树中所有节点的黑深度和黑高度之和相等.
9. 基于比较式的算法可以在  $O(n)$  内确定无序数据中的前 10%.
10. 开放式散列与封闭式散列相比可以更有效地利用缓存.
11. 有向图经过 DFS 后有 k 条边被标记为后向边, 但它不一定恰有 k 个环路.
12. 在 n 个词条的跳转表中, 单个词条的期望塔高是  $\Theta(\log n)$ .

### 二. 选择题 (7\*3=21 分)

1. 有向无环图的拓扑排序是 DFS 的 ( )  
 (A)被发现的顺序      (B)被发现的逆序      (C)回溯的顺序      (D)回溯的逆序
2. 采用不稳定的底层排序算法的基数排序 ( )  
 (A)未必正确且不稳定    (B)正确并且不稳定    (C)未必正确并且稳定    (D)正确并且稳定
3. 模式串和文本串均由 26 个大写字母随机组成, 那么在最好情况下, 蛮力算法的时间复杂度 ( ) KMP 算法, 在平均情况下, 蛮力算法的时间复杂度 ( ) KMP 算法.  
 (A)相等, 大于      (B)大于, 大于      (C)等于, 大于      (D)等于, 等于
4. 对于逆波兰式  $0 ! 1 + 2 3 ! 4 + \wedge \times 5 6 ! 7 \times 8 ! ? - 9 +$  的值等于 2017, 则? 处运算符为 ( )(用 2018 年的代替了, 完全同类型的题)  
 (A)加号      (B)减号      (C)乘号      (D)除号
5. 对于叶节点个数为 ( ) 的真二叉树, 其数量等于 2018 对括号所组成的合法表达式数量.  
 (A)2018      (B)2019      (C)4038      (D)4039
6. 9 个字符出现频率为 0,1,1,2,3,5,8,13,21, 其哈夫曼编码 ( ) (频率是 0 可能是出题人欠考虑了)  
 (A)最大长度是 6      (B)最大长度是 7      (C)最大长度是 8      (D)最大长度是 9
7. 模式串 HHFBHHFHHFBHF 的改进后 next[] 表中 next[13] 和 next[1] 的值 ( )  
 (A)next[13]=1, next[1]=-1      (B)next[13]=1, next[1]=0  
 (C)next[13]=0, next[1]=-1      (D)next[13]=-1, next[1]=-1

### 三. 证明 (5 分)

给定一棵二叉树的先序遍历序列和后序遍历序列, 通过先序遍历序列和后序遍历序列能否确定唯一的层次遍历序列, 若可以给出证明, 不可以则说明理由.

### 三. 算法题 (A,B,C,D 和 F 都是 3 分每题, E 为 5 分.) (感觉回忆的题目有点怪)

下图给出二叉树的结构体声明:

```
struct BinNode{ //二叉树节点
    BinNode *lc;
    BinNode *rc;
    BinNode *parent;
    int size;
}
```



- A. 完全二叉树左子树的规模为 \_\_\_\_\_, 请给出递推公式;
- B. 给出 A 的伪代码实现 lSize();
- C. search(k) 找出中序遍历序列第 k 个节点 (中序遍历起始下标为 0, 不要尝试模拟中序遍历, 模拟中序遍历将不得分);
- D. splay(a, x), a 为 x 的祖先, 通过 zig-zag 操作将 x 调整变为 a 的孩子, 若 a 为 NULL, x 调为根节点;
- E. 将一棵 splay 树调整成完全二叉树 (可用上述函数), 要求时间复杂度为  $O(n \log n)$ , 迭代深度不超过  $O(\log n)$
- F. 证明你在 E 中给出的算法满足复杂度和迭代深度的要求.

## 组成原理

### 一. 判断题 (5\*1=5 分)

1. 浮点数 float y, 若  $y^*y$  仍然在浮点数表示范围内, 则 y 大于 0. (严重怀疑题目说的  $y^*y > 0$ )
2. C 语言中 int x, 若  $x < 0$  成立, 则必有  $-x > 0$  也成立.
3. CPI 越小, 程序执行得就越快.
4. 提高流水线的段数可提高 CPU 的频率, 并提高单位时间内执行指令的速度.
5. 缓存是利用了程序访问的局部性原理.



### 二. 填空题 (5\*1=5 分)

1. 存储 100MB 的数据, RAID1 的磁盘的大小为 \_\_\_\_\_, RAID5 的磁盘的大小为 \_\_\_\_\_.
2. 给出一个指令序列, cache 容量是 1024B, 循环 100 次, 每次访问 3 和 3+1024 地址的内容, 采用直接映射方式的 Cache 命中率为 \_\_\_\_\_ 和采用二路组相联映射方式的 Cache 命中率为 \_\_\_\_\_.
3. 一台计算机显示器的分辨率为 800\*600, 使用 RGB 颜色, 每个颜色使用 1 个字节表达, 帧率为 50Hz, 显示器的总带宽的 80% 用于刷新屏幕, 则需要的显存带宽至少为 \_\_\_\_\_.

### 三. 选择题 (5\*2=10 分)

1. 下列表述中正确的是 ( )
 

(A) 指令必须给出指令操作码	(B) 指令必须给出指令操作数
(C) 指令的长度必须一样长	(D) 指令的操作数的个数都一样多
2. 解决流水线的数据冲突不可以采用 ( ) 方法.
 

(A) 暂停流水线	(B) 数据旁路	(C) 分支预测	(D) 静态调度
-----------	----------	----------	----------
3. MIPS 中断中不是由硬件负责的是 ( )
 

(A) 保存断点	(B) 保存寄存器	(C) 关中断	(D) 保存异常原因
----------	-----------	---------	------------
4. 地址映射的一个题目 (题目不完整)
5. 4 路组相联, 2 路组相联, 全相联中缓存命中率最高的是 (题目不完整)

### 四. 解答题 (10 分)

假设寄存器输入延迟为 10ps, 寄存器输出延迟为 10ps, 各阶段的延迟如下 (其中 ID 段算入了通用寄存器的读取时间, 其余未算入) (总感觉这题有点奇怪, 回忆的有点模糊, 其余段也不读通用寄存器啊, 这段括号里的描述相当于说了句废话.)

指令阶段	IF	ID	EXE	MEM	WB
每段时间	250ps	180ps	150ps	300ps	200ps

实现以下 3 条指令：

addu	rd,rs,rt
lw	rs,rt,imm
j	target

- 1.按照单周期、多周期、流水线设计,时钟周期最短为?请给出你的计算过程.
  - 2.按照单周期、多周期、流水线设计,最短的指令延迟为?请给出你的计算过程.

# 操作系统

一. 判断题 (10\*1=10 分) (有一道题目失忆)

- 死锁的充分必要条件是互斥,持有并等待.
  - SJF 调度算法可能会导致长作业饥饿.
  - 信号量机制可以解决进程死锁问题.
  - 分页内存管理下,每个进程都有自己的页表.
  - FIFO 算法存在 belady 现象.
  - 延迟写操作可以减少对磁盘的访问次数.
  - 最短寻道时间算法在 SSD 存储设备中无效.
  - 删除一个文件后,该文件的所在的当前目录将改
  - PCB 中的当前工作目录可以加速文件的查找



一、选择题 (5\*2=10分)

1. 101 个共享资源,m 个进程,每个进程需要 5 个资源,如果不发生死锁,则 m 最大值为 ( )  
(A)24 (B)25 (C)100 (D)101
  2. UNIX 索引结构存放的位置是 ( )  
(A)超级块 (B)索引节点 (C)目录项 (D)空闲块
  3. file1 引用计数为 2,建立 file1 的一个软链接 file2,建立 file1 的硬链接 file3,建立 file3 的硬链接 file4,此时 file3 和 file4 的引用计数分别为 ( )  
(A)4,4 (B)3,4 (C)4,3 (D)2,4
  4. 题 (新) 目 (威) 不完整.
  5. 题 (新) 目 ([www.xinweikaoyan.com](http://www.xinweikaoyan.com)) 不完整.

### 三. 解答题 (5+3+2=10 分)

1. 以下系统调用允许的最大参数个数为\_\_\_\_个,其中 num 是\_\_\_\_,edx 和 ecx 存储的分别是第\_\_\_\_和第\_\_\_\_个参数,系统调用的返回值存放在\_\_\_\_\_.



```

_syscall(int num, ...) {
    va_list ap;
    va_start(ap, num);
    uint32_t a[MAX_ARGS];
    int i, ret;
    for (i = 0; i < MAX_ARGS; i++) {
        a[i] = va_arg(ap, uint32_t);
    }
    va_end(ap);
}

asm volatile (
    "int %1;" : "=a" (ret) : "a" (T_SYSCALL), "d" (num),
    "c" (a[0]), "b" (a[1]), "D" (a[3]),
    "S" (a[4]) : "cc", "memory");
}
return ret;
}

```

2. 给出系统调用的四个分类, 例如 xx 类完成 xx 的创建、撤销和退出。

3. 给出 getpid 系统调用的执行过程.

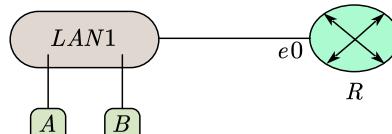
## 计算机网络

### 一. 选择题 (5\*2=10 分)

1. 以下设备只工作在物理层的是 ( )  
 (A)交换机                    (B)中继器                    (C)路由器                    (D)网桥
2. 数字数据在模拟信号中传播需要的设备是 ( )  
 (A)调制解调器              (B)编码解码器              (C)公众号                    (D)新威考研
3. 在选择重传协议中,当前发送方的发送窗口为[1,2,3,4],收到了一个接收方的否定确认帧,则可能的情况是 ( )  
 (A)一定是 1                (B)一定是 2                (C)一定是 3                (D)可能是 1,2,3,4
4. 在局域网中,解决多网桥互联的回路问题所采用的方式是 ( )  
 (A)水平分裂算法            (B)生成树网桥            (C)新威考研                    (D)公众号:新威考研
5. 以下正确的选项是 ( )  
 (A)不同地方的人在双十一访问淘宝购物,对应的服务器 IP 地址可能不同  
 (B)DNS 资源记录是通过二元组的形式  
 (C)DNS 通过集中式数据库提供服务  
 (D)访问 WWW.TSINGHUA.EDU.CN 和 www.tsinghua.edu.cn 不一样

### 二. 解答题 (5+5=10 分)

1. 如图所示:A,B 两个主机在一个局域网里(LAN1:192.168.1.0/24).



网关都已配置为网关路由器 R 的地址 192.168.1.1,但是 A 的子网掩码错误配置成了 255.255.0.0,B 的子网掩码错误配置成了 255.255.255.240,没有其他配置错误.路由器表项如下:

网络地址	网络掩码	下一跳
192.168.1.0	255.255.255.0	直接交付
166.111.8.0	255.255.255.240	e1
166.111.8.128	255.255.255.224	e2
0.0.0.0	0.0.0.0	e3

现在有四个分组:

- (1) A 访问 166.111.8.100    (2) A 访问 166.111.8.200
- (3) A 访问 192.168.3.2    (4) B 访问 192.168.1.200 (假设存在)

一开始 A 和 B 的 ARP 缓存都为空,并认为 ARP 缓存时间足够大.问题如下:

- (1)写出上面 4 个分组发出时,都要用 ARP 查哪个 IP? 缓存是否命中? 是否会有回应?
- (2)路由器能收到哪些分组? 匹配的路由表项是多少?
- (3)采用 RIP 协议,R6 的路由表如下: (原题回忆不起,找一个类似的)

目的网络	距离	下一跳路由器
Net2	3	R4
Net3	4	R5

收到 R4 的更新信息如下:

目的网络	距离	下一跳路由器
Net1	3	R1
Net2	4	R2
Net3	1	直接交付

写出 R6 更新后的路由表.

2. TCP 使用 reno 算法进行拥塞控制, 初始阈值为 400KB, 接收窗口大小为 600KB, MSS=100KB, 填写下列表格:

事件	拥塞窗口大小	阈值	第 i 轮所发送的包序号 (单位:MSS)
---	100KB	400KB	(1)0
收到(1)中所有包的确认			(2)
收到(2)中所有包的确认			(3)
收到(3)中所有包的确认			(4)
收到(4)中所有包的确认			(5)
(5)中发送的第一个包超时			(6)



# 2021 年 826 真题



## 数据结构

### 一. 渐进复杂度 (5+6=11 分)

1. 考查复杂度函数  $f(n) = 2^{\log^2 n}$  和  $g(n) = n^{2020}$ , 从渐进的角度看, 何者增长更快? 为什么?
2. 若某复杂度函数  $f(n)$  满足:  $f(0) = f(1) = O(1)$ , 且对于  $n \geq 2$  满足递推式:  $f(n) = 3f\left(\frac{n}{9}\right) + O(1)$ , 则就大 O 记号而言,  $f(n)$  属于哪个渐进复杂度层次? 为什么?

### 二. 计算 (6+6=12 分)

1. 考察加 (+), 减 (-), 乘 ( $\times$ ), 除 ( $/$ ), 乘方 ( $^$ ), 阶乘 (!) 运算

试将中缀表达式“(0! + 1)  $\times$  2  $^$  (3! + 4) - (5! / 6 + (7 - (8 - 9)))”转换为逆波兰表达式, 并按如下格式分段填写

--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--

2. 分别计算下模式串的 next[] 表和改进后的 next[] 表

Rank	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
p[j]	R	V	M	M	O	R	E	D	T	R	V	M	P
next[j]	-1												
改进 next[j]	-1												

### 三. 快速排序+插入排序 (7 分)

考察对 QuickSort 算法的如下调整:任何子序列在规模缩减至  $m$  以下之后,便不再继续递归划分;待所有递归都已终止后,再对整个序列调用一次 InsertionSort, 如果待排序序列总长为  $n$ , 那么 InsertionSort 需要花费多少时间? 为什么?

### 四. AVL 树 (4+2+8=14 分)

我们知道, AVL 树在删除一个节点后如果失衡, 可以通过适当的调整来恢复平衡.

1. 为确定应在何处, 以何种方式完成这样的调整我们需要在某相邻的三层中确定三个节点, 并按高度递减次序分别命名为 g, p 和 v, 试说明在算法中是如何找到它们的?
2. 如果将各种调整的方式统一为“(3+4)-重构”, 那么在调用 connect34(a,b,c,T0,T1,T2,T3) 时, 七个参数共有多少种可能的情况?
3. 试按如下表格形式, 逐行地具体列出这些情况 (次序无所谓)

可能的情况	a	b	c	T0	T1	T2	T3
#1							
#2							
#3							
#4							

### 五. 深度优先搜索+拓扑排序 (10 分)

对任一有向无环图做 DFS, 所有节点按照回溯的次序逆序排列, 是否总是一个拓扑排序? 如果是, 试予证明; 否则, 试给出一个反例

### 六. 算法设计与分析 (8+5+3=16 分)

设二叉搜索树(Binary Search Tree)的节点定义如下:

```
struct BstNode{
    int key;           //关键码
```



```
BstNode *lc;           //左孩子  
BstNode *rc;           //右孩子  
BstNode *parent;        //父节点  
int size;              //当前节点及其后代的总数
```

1. 试用伪代码完成以下算法,并提供足够的注释说明:

```
int count(BstNode *T, int lo, int hi){  
    //在以 T 为根的二叉搜索树中,统计出在[lo,hi)区间内关键码的总数;  
    //无论统计出的总数有多大,时间复杂度均不得超过 O(h),其中 h 为全树高度;  
    //除了作为输入的这棵树,只能使用 O(1)的辅助空间;  
}
```

- 试说明算法的原理及正确性.
  - 试证明算法的时间,空间复杂度均符合要求..

## 组成原理

一. 判断题 (5\*1=5分)

1. 在字符的编码中包含了字符如何显示的信息.
  2. 相同缓存容量、缓存行大小的情况下,全相联命中率不会小于组相联命中率.
  3. 引入虚拟内存是为了提高访存速度.
  4. 虚拟地址到物理地址的映射关系由软件维护.
  5. DMA 设备不可独占内存总线周期.



## 二. 选择题 (5\*2=10 分)



### 三. 填空 (5\*1=5 分)

- 采用补码表示的 short 类型数据,存放在内存中的连续 2 个字节单元,其值分别为 0xFF(低地址所在字节)和 0x01(高地址所在字节),如果是小端机,则其十进制值为\_\_\_\_\_,如果是大端机,则其十进制值为\_\_\_\_\_.
  - 某按字节编址的计算机层次存储系统,采用 32 位地址,缓存大小 1024 字节,缓存行 8 字节,2 路组相联,其索引位数是\_\_\_\_\_位,标记位数是\_\_\_\_\_位.

3. 冯诺依曼计算机的最主要特征是\_\_\_\_\_.

#### 四. 计算 (10 分)



假设使用标准 5 级流水线 MIPS CPU, 执行下面的程序段, 请回答:

1. 指出会发生数据冲突的指令和对应的寄存器.
2. 如果 CPU 中没有实现数据转发, 则正确执行完程序段至少需要暂停几个时钟?
3. 增加数据转发后, 至少需要暂停几个时钟? 并指出每个数据冲突中被转发的寄存器值应来自于哪个阶段寄存器?

```

LW   R4   0(R5);      //将(R5)的值读入到 R4
ADD  R6   R4   R7;    //R6=R4+R7
SUB  R8   R5   R9;    //R8=R5-R9
  
```

## 操作系统

### 一. 判断题

1. 时钟页面置换算法, 能通过读取和修改页表项中的访问位来实现.
2. 最优页面置换算法可得到最少的缺页率, 因此在操作系统中优先采用.
3. 父进程退出时, 如果还有子进程, 子进程将会变成僵尸进程.
4. PCB 是操作系统内核为进程设置的管理数据结构, 每个进程有且仅有一个.
5. 如果操作系统采用银行家算法, 则操作系统处于不安全状态时可能会发生死锁.
6. 操作系统可通过特定标志寄存器的设置来屏蔽时钟中断.
7. 如果操作系统中有 M 个进程, 则就绪队列中最多有 M-1 个进程.
8. 运行态的进程不能转换到就绪态.

### 二. 简答

对于信号、信号量、管道、消息队列, 以下情况采用哪个方式更为合适?

1. 一个进程 kill 掉另一个进程.
2. linux 命令行下运行命令 cat txtfile.txt | grep exam.
3. A 进程完成 2MB 结构化数据的输入, 再传给 B, 并基于此数据的一个关键域进行排序.

### 三. 索引文件问题 (题目没回忆起来)

## 计算机网络



### 一. 选择题

1. 对于 CRC 产生式  $G(x)=x^2+x+1$ , 下面信息正确的是 ( )
 

(A)11101010	(B)11001111	(C)10001011	(D)11100011
-------------	-------------	-------------	-------------
2. 一个 CSMA/CD 协议的局域网中, 介质为电缆, 链路速率为 1Gbps, 信号传播速率为 200000km/s, 若最短数据帧长度增加 50 字节, 则允许最远两站增加 ( )
 

(A)80m	(B)40m	(C)-80m	(D)-40m
--------	--------	---------	---------
3. 166.111.67.8/21 所在网络的广播地址为 ( )
 

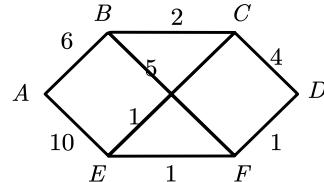
(A)166.111.79.255	(B)166.111.71.255	(C)166.111.67.255	(D)166.111.64.255
-------------------	-------------------	-------------------	-------------------
4. TCP 的 TSAP 的标识是 ( )
 

(A)IP+端口号	(B)MAC+端口号	(C)IP+MAC	(D)MAC+IP+端口号
-----------	------------	-----------	---------------
5. 关于 DNS, 下列说法中正确的是 ( )
 

I. 一个域名可以对应多个 IP 地址	II. 一个 IP 地址可以对应多个域名
(A)I	(B)II
(C)I 和 II 都不对	(D)I 和 II 都对

## 二. 应用题

下图结点表示路由,边表示链路,数字表示距离



1. 所有路由采用距离向量路由算法,C 一启动收到来自

B:( $\langle A, 6 \rangle, \langle B, 0 \rangle, \langle C, 2 \rangle, \langle D, 6 \rangle, \langle E, 16 \rangle, \langle F, 5 \rangle$ )

D:( $\langle A, 12 \rangle, \langle B, 6 \rangle, \langle C, 4 \rangle, \langle D, 0 \rangle, \langle E, 2 \rangle, \langle F, 1 \rangle$ )

E:( $\langle A, 10 \rangle, \langle B, 6 \rangle, \langle C, 1 \rangle, \langle D, 2 \rangle, \langle E, 0 \rangle, \langle F, 1 \rangle$ )



则 C 的路由表为? (格式如下:)

目的路由器	距离	下一跳路由器

2. 若采用链路状态路由算法,给出 C 发出的链路状态信息

3. 如果网中两种算法分别都用,路由稳定后,C 给出的路由表是否相同?

4. 若 A-F 各连接 60、78、5、13、29、4 台机器的局域网,有网络 59.66.0.0/24,要求每台机器、连接局域网的路由器接口分得一个 IP 地址,设计一个划分方案,给出每个局域网的地址空间及其掩码.

## 三. 计算题

A 向 B 传输 8 个长度为 Lbits 的分组,每组传输结束后启动定时器,链路速率 Cbps,单向传播延时  $T_s$ , $T >> L/C$ ,假设 A 的发送窗口足够大,采用超时重传机制,超时时间为 2 倍的往返传播时延,分别采用 GBN 协议、选择性重传协议和带否定性确认机制的选择重传协议(否定性确认分组长度可忽略)实现可靠传输,假定分组间无间隙,若第 2 组(从 1 开始编号)出现误码,之后无错,选择性重传协议和带否定性确认机制的选择重传协议的接收窗口足够大,则采用以上三个机制,从发送方开始发送第一个分组到接收方正确接收第八个分组分别需要多少时间?



# 2022 年 826 真题

## 数据结构

### 一. 判断题

1.  $[\log n]! = O(n^{\log \log n})$ .
2. 有序向量的二路归并算法能在线性时间内完成,有序列表则不能.
3. 伸展树总体势能不可能超过  $O(n \log n)$ .
4. 左式堆的兄弟子堆满足  $L.height \geq R.height$ .
5. 以无向图某一顶点  $s$  为起点做 DFS,若生成的 DFS 树中  $s$  的度数为 1,则  $s$  必不为关节点.
6. 对于无向图,从任意顶点出发,进行 BFS,BFS 辅助队列中的节点与起始节点距离相差均不大于 1.
7. 删除 AVL 树的节点  $x$ ,导致失衡,确定最低失衡节点  $g$ ,调整平衡后, $g$  的高度可能不能保持原高度.
8. 若 rb-tree 删除导致双黑修正进行了  $\Omega(\log n)$  次重染色,则至少旋转一次.
9. 若步长序列采用  $\{1, 3, 7, 15, \dots, 2^k - 1, \dots\}$ ,则希尔排序的时间复杂度是  $O(n^{1.5})$ .
10. 一棵伸展树的某节点经过访问后,节点被转换到根部,树的高度不一定降低.
11. 如果 bm 算法仅使用好后缀策略而不使用坏字符策略则不能保证在最好情况下有  $O(n/m)$  的时间复杂度 (其中  $n$  为文本串长度,  $m$  为模式串长度) .
12. Karp-Rabin 算法在匹配指纹失败后无法在  $O(1)$  时间内计算出下一个指纹.



### 二. 填空题

1. 一个  $50 \times 50$  的对称矩阵  $a[0..49][0..49]$ ,每个数占两个地址单元,行优先的前提下压缩成下三角矩阵, $a[0][0]$  起始下标对应的是十进制的 1000,若  $a[i][j]$  的地址是 2000 ( $i \leq j$ ),则  $i = \underline{\hspace{2cm}}$ ,  $j = \underline{\hspace{2cm}}$ .
2. 一个二叉树中所有节点都是偶数度,最深的叶节点需要经过 11 条边才能到达树根,则该二叉树最少有  $\underline{\hspace{2cm}}$  个节点. (网传回忆版,22 上过考场的小伙伴坚定地说原题完全不是这个,暂且就按这个算)
3. 由关键码  $\{0, 1, 2, \dots, 10\}$  组成且所有节点都是偶数度的二叉搜索树共有  $\underline{\hspace{2cm}}$  棵.
4. 红黑树某一条路径上有 5 个红节点,则该红黑树最少有  $\underline{\hspace{2cm}}$  个节点.
5. 在有 400 个关键码的 20 阶 B 树中进行一次查找,则最多需要和  $\underline{\hspace{2cm}}$  个关键码进行比较.

### 三. 计算题

一个初始为空容量为  $M=13$  的哈希表  $H$ ,采用除留余数法寻址,采用双向平方试探法解决冲突,现插入如下数据,按格式填写下表 (空桶不做标记)

$H[i]$	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
插入 44													
插入 35													
插入 18													
插入 58													
插入 71													
插入 32													
插入 84													

如果此时插入 2021 会有什么效果?为什么?

### 四. 算法分析题

已知任何一棵多叉树  $M$  可以通过长子-兄弟法表示为二叉树  $T$ ,二叉树的层次遍历法也可用于多叉树,现给出二叉树节点定义如下:

```
struct BinNode{
    int data
```

```
BinNode *lc
BinNode *rc
```

};

请设计如下要求的遍历函数,并配合必要的注释:

```
void traverse(BinNode *x){
    //x 是二叉树 T 的根节点,T 对应了一棵多叉树 M 的长子-兄弟表示法
    //要求输出全部节点的数值,遍历次序等价于 M 的层次遍历次序
    //不可以使用递归,也不可以改变 T 的结构
    //不得使用队列和栈以外的辅助数据结构
    //时间和空间复杂度皆为 O(n),n 为节点数量
}
```



1. 实现代码.
2. 说明该算法的原理.
3. 证明该算法的正确性.
4. 证明该算法的时间、空间复杂度为  $O(n)$ .

## 组成原理

### 一. 判断题

1. CPU 的流水线寄存器对系统软件程序员是透明的.
2. 断电之后静态存储器仍然会保存数据.
3. 在中断响应过程中,硬件会自动保存 PC 的值,以便中断返回后能继续执行原程序.
4. 调整指令顺序是解决数据冲突的方法之一.
5. 从程序员的角度看,微程序是一种机器语言程序.

### 二. 选择题

1. 关于 ALU 超前进位的描述正确的是 ( ) (回忆不起的选项已被新威考研强行修复)
 

(A)简化电路结构      (B)可以更快地获得进位 (C)可以有更高的精度    (D)可加快逻辑运算速度
2. 关于层次存储系统的描述正确的是 ( )
 

(A)增加主存容量      (B)实现了时间局部性    (C)实现了空间局部性    (D)提高计算机的性能
3. 关于 MIPS 系统的内存缺页异常处理例程的描述正确的是 ( )
 

(A)异常处理例程之前,硬件保存通用寄存器内容  
   (B)异常处理例程之后,重新执行发生异常的指令  
   (C)异常处理例程之后,执行发生异常的下一条指令  
   (D)异常处理例程之后,硬件恢复断点
4. 关于 x86 和 MIPS 的描述正确的是 ( )
 

(A)x86 指令集属于 RISC 指令集                         (B)x86 指令格式规整且等长  
   (C)MIPS 指令集属于 RISC 指令集                         (D)MIPS 指令支持间接寻址方式
5. 一个 32 位的总线系统,200MHz,2 个时钟周期传完一次,总线的带宽是 ( )
 

(A)200MB     (B)400MB     (C)600MB     (D)800MB



### 三. 填空题

1. 补码表示的一个 4 字节的有符号整数的最大值是 0x\_\_\_\_ (16 进制表示), IEEE754 单精度浮点数标准中的最大规格化数在内存中表示为 0x\_\_\_\_ (16 进制表示).
2. 一个 32 位按字节编址的计算机,数据缓存的缓存行的大小为 8B,缓存行有 4 个,缓存状态初始为无效,现执行一个程序,依次访问 0x100,0x110,0x120,0x130,0x100,0x110,0x120,0x130,若为直接映射,

命中次数为\_\_\_\_\_,若为全相联,采用 LRU 替换策略,命中次数为\_\_\_\_\_.

3. 一个 4+1 的 RAID5 磁盘组织,同一个地址在前四个磁盘中的数据分别为 0x11,0x22,0x33,0x44,此时第五个磁盘出错,新磁盘替换后,新磁盘中该地址上的数据初始化为\_\_\_\_\_.

#### 四. 计算题

一个五级流水的 MIPS,L1 Cache 采用指令缓存和数据缓存分别存放,可在在一个时钟周期内完成缓存读写(与寄存器时钟周期同步),现有如下指令已经存入缓存:

lw	R1	0(R2)	//R1←mem[R2]
sub	R4	R1	//R4←R1-R5
and	R6	R5	//R6←R1&R7
or	R8	R1	//R8←R1 R6

1. 在无数据旁路的情况下,有多少指令会产生数据冲突?需要多少个时钟周期完成这些指令?
2. 在有数据旁路的情况下,需要多少个时钟周期完成这些指令?需插入几个气泡?请说明原因.

## 操作系统

### 一. 判断题

1. 在单核 CPU 中,可以通过屏蔽/使能硬件中断来实现进程的同步与互斥.
2. 管程可以用信号量来实现.
3. 在 shell 中输入”ls | more”,shell 会建立两个子进程,并在这两个进程之间建立管道(pipe) .
4. 当进程用完所有虚拟地址空间后,多级页表比一级页表所占的内存空间大.
5. 先来先服务进程调度算法(FCFS)可以解决进程间死锁的问题.
6. linux 操作系统中把外设表示成文件,让应用程序以文件操作的形式来访问外设.
7. 在一个硬盘中可以存在多种不同的文件系统.
8. 通过页表机制可以实现进程间共享内存.
9. 外部设备产生中断后,操作系统一定会马上响应中断.
10. 最优页面置换算法(OPT)属于栈式算法(Stack),存在 Belady 异常现象.

### 二. 填空题

反置页表的每一个页表项中存在\_\_\_\_\_,\_\_\_\_\_,\_\_\_\_\_,和 hash 冲突页表项链表指针.在反置页表地址转换的过程中,hash 函数的输入是\_\_\_\_ 和\_\_\_\_ 输出用作\_\_\_\_\_.如果页表项中的内容和 hash 函数的输入不一致,则会出现\_\_\_\_\_.选项如下:

- A. 进程控制块 B. 文件标识符 C. hash 冲突 D. 标志位 E. 物理页号 F. 虚拟页号 G. 进程 ID

### 三. 简答题

以下是一个软件同步算法的伪代码,要求支持线程 p[0] 和 p[1] 的临界区访问

1. 解释该代码的原理
2. 完成填空,配合必要的注释

variables:

```
wants_to_enter: array of two booleans
turn:integer
wants_to_enter[0]←false
wants_to_enter[1]←false
turn←0//or1
```

线程 p[i] 的算法伪代码(i 的值取 0 或 1):

wants\_to\_enter[i]←\_\_\_\_①



```

while(wants_to_enter[__(2)__]){
    if(turn__(3)i){
        wants_to_enter[i]←__(4)
        while(turn__(5)i){
            //busy wait
        }
        wants_to_enter[i]←__(6)
    }
}

```

临界区代码:

```

critical_section():
turn←__(7)
wants_to_enter[i]←__(8)
//remained section

```



## 计算机网络

### 一. 填空题

1. 可以纠正 n 位错误的海明码的最短码距是\_\_\_\_\_.
2. ISO/OSI 模型中的\_\_\_\_层会在处理协议元数据的时候在数据首尾添加信息.
3. IEEE802.3 局域网中使用的 MAC 协议是\_\_\_\_\_.
4. 166.111.67.8/21 对应的广播地址是\_\_\_\_\_.
5. TCP 连接管理中通过\_\_\_\_\_与定时器结合来实现释放连接.

### 二. 选择题

1. 以下哪一个属于使用了时槽周期的 MAC 协议? ( )
 

(A)非坚持型 CSMA	(B)1-坚持型 CSMA	(C)p-坚持型 CSMA	(D)纯 ALOHA
--------------	---------------	---------------	------------
2. 数据链路层成帧的方法不包括 ( ) 法
 

(A)偏移量	(B)物理层编码违例	(C)带位填充的定界符	(D)字节计数
--------	------------	-------------	---------
3. 哪一个网络设备可以工作在网络层? ( )
 

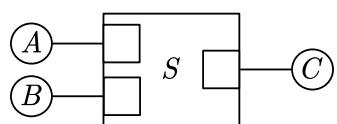
(A)集线器	(B)路由器	(C)网桥	(D)中继器
--------	--------	-------	--------
4. 距离矢量算法被用于以下哪种网络路由协议 ( )
 

(A)OSPF	(B)IS-IS	(C)BGP	(D)RIP
---------	----------	--------	--------
5. 电路交换和虚电路分组交换共同点是 ( )
 

I.分组有序;II.设备端口带宽预约占用;III.不会产生拥塞	(A)I,II,III	(B)I,II	(C)I,III	(D)I
---------------------------------	-------------	---------	----------	------

### 三. 数据链路层计算题 (回忆版太模糊,被新威考研强势修复)

如图,网络设备 S 和主机 A、B、C 相连,S 的每个接口的最大吞吐量和全部链路的信道带宽都是 1000 帧每秒,每帧承载有效载荷为 1KB,数据帧处理只考虑转发时间,每条链路一样长,传播时延都是 2ms,链路上无误码,ACK 帧不计算处理和转发的时间,每个主机采用滑动窗口控制拥塞,发送、接收、拥塞窗口大小单位为帧.



1. 若 A 发送窗口大小为 1,A 向 C 稳定发送足够多的数据,当 S 为集线器或全双工存储转发交换机时,与 A 相连的链路效率分别为多少?
2. 若 S 为全双工存储转发式交换机,A 向 C 发送 30KB 数据,若要做到最快且无拥塞,A 发送窗口最小为多少?传输 30KB 的数据最短需要多长时间?
3. 若 S 为全双工存储转发式交换机,S 的接口都有 4 帧缓存,C 的接收窗口足够大,A 和 B 都向 C 发送数据,若要不产生拥塞丢失,并且公平使用两条链路,则 A 和 B 的拥塞窗口最大为多少?



# 2023 年 826 真题

## 数据结构

### 一. 判断题 (8\*2=16 分)

1. 向量只要在即将溢出前使容量加倍,并在装填因子不足 50%时容量减半,便可保证消耗在容量调整的分摊时间复杂度为常数.
2. 插入排序是就地 (in-place) 算法.
3. 按照二叉搜索树规则在 AVL 树中插入一个节点后,若造成失衡了,且在定位祖孙三代节点 g、p、v 后,只需要围绕 g 做一次旋转即可使局部恢复平衡了,则在旋转之前节点 p 的平衡因子不可能是零.
4. 关键码数量同为 2023 的 AVL 树和红黑树各做一次搜索,在最坏情况下后者的搜索长度比前者更长.
5. 如果访问序列不满足局部性,Splay 树未必还能保证分摊  $O(\log n)$  的时间性能.
6. 相对于 kruskal 算法,Prim 算法更适宜于稀疏图.
7. 有 n 个词条的跳转表 (skiplist) 所占用的空间在极端情况下会大于  $\Omega(n^2)$ .
8. 只要存在负权边,则 Dijkstra 算法即使能够终止,所输出的也不一定是最短路径.

### 二. 填空题 (6\*4=24 分)

1. 若某算法的运行时间满足  $T(n) = 128T\left(\frac{n}{2^{2023}}\right) + \sqrt[2^{2023}]{n}$ , 则  $T(n) = \underline{\hspace{2cm}}$ .
2. 如下逆波兰表达式的值若为 2023, 则被遮挡的那个运算符是       . 必须填写运算符及其对应的中文 (+加法,-减法,\*乘法,/除法,^乘方,!阶乘)
 

0	!	1	2	+	3	4	+	?	+	5	!	6	7	+	8	-	9	*	+	-
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---
3. 若仅使用 9 个字符,且他们出现的频率分别为 {1,1,2,3,5,8,13,33,36}, 则按照 Huffman 算法对长度为 2023 的随机字符串做编码,所需比特位数的期望值是       .
4. 在包含 2023 个节点的左式堆中,右子堆最多可能有        个节点
5. 设文本串 T 和模式串 P 的长度分别为 2023 和 17,且 T 并不包含 P,借助 Boyer-Moore 算法的坏字符表 bc (好后缀表 gs 不用) 来做模式匹配,最好情况下只需做        次字符比对.
6. 采用独立链 (Scparete chaining) 法的某散列表长度为 119,在存在 2023 个词条时,一次成功查找的过程中所需试探次数的期望值是       .



### 三. 计算 (10 分)

试采用 Floyd 算法将以下向量转换为大顶堆,并按如下格式,依次给出向量在各次下滤之后的内容,相对于上一行没有变化的元素直接留白,不要重复填写.

K	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
向量 A[k]	3	8	0	6	1	13	11	2	9	5	4	14	7	10	12
第 1 次下滤后															
第 2 次下滤后															
第 3 次下滤后															

### 四. 算法题 (7+10+3=20 分)

在以 r 为根的二叉树中,任一节点 v 与 r 之间通路上的所有节点 (包括 r 及 v 本身) 都成为 v 的祖先.如果节点 a 同时是节点 v 的和 u 的祖先,则称作 v 和 u 的公共祖先(当然 r 是所有节点的公共祖先)其中的深度最大者,称作最低公共祖先 (Lowest Common Ancestor) .

假定存有 n 个节点的二叉树中,各节点的关键码都是取自 [0,n) 的正整数,且彼此互异,尽管不能直接

访问该树,但其先序、后序遍历序列已分别记录在数组 P[0,n)和 Q[0,n)中,试设计一个算法对[0,n)内的任意一对整数关键码 x 和 y,找出它们所对应节点的最低公共祖先 LCA(x,y),要求算法的运行时间和辅助空间均不超过 O(n).

比如 P={3,0,8,5,2,6,7,10,4,1,9},Q={5,8,2,0,10,4,7,9,1,6,3},则 LCA(2,5)=0,LCA(8,4)=3,LCA(6,9)=6

1. 试通过文字与图示,说明算法的原理.
2. 试用伪代码描述算法的过程,并提供足够的注释.
3. 试证明算法的时间,空间复杂度均符合要求.

## 组成原理



### 一. 判断题 (5\*1=5 分)

1. 用补码表示的 32 位正数加法满足交换律.
2. IEEE754 双精浮点数加法满足结合律.
3. IO 端口和主存可以统一编址.
4. 软件管理 Cache 与主存之间的映射关系.
5. 虚拟存储系统可以加快磁盘的存取速度.

### 二. 填空题 (5\*2=10 分)

1. 三位二进制数据 101 (D1D2D3) 对应的带全局校验的海明码为\_\_\_\_\_.
2. 指令流水线冲突包括结构冲突,数据冲突和\_\_\_\_\_冲突.
3. 某 MIPS 处理器采用标准 5 级流水线设计,且指令存储器和数据存储器分离.假设一个时钟周期就可以完成 5 级流水线中的任意阶段,同一周期内,寄存器堆写入寄存器的数据即可正确读出,执行下面的指令序列时:

```

addi    $2, $3, 4; //3 号寄存器与 4 求和,存入 2 号寄存器
lw      $1,0($2); //装入 2 号寄存器指向的内存数据到 1 号寄存器
sub    $4,$1,$5; //1 号寄存器与 5 号寄存器求差,存入 4 号寄存器
and    $5,$1,$4; //1 号寄存器与 4 号寄存器求与,存入 5 号寄存器

```

若处理器没有数据旁路,则至少需要插入\_\_\_\_\_个气泡,若有数据旁路,则至少需要插入\_\_\_\_\_个气泡.

4. 某系统总线可在一个总线周期内并行传输 16B 的数据,一个总线周期占用 3 个时钟周期,总线的时钟频率为 66MHz,则总线带宽是\_\_\_\_\_.

### 三. 选择题 (5\*2=10 分)

1. 应用程序执行的过程中发生了中断或者异常,假设在指令 A 处发生了中断或者异常,以下描述正确的是 ( )
  - (A)如果返回到该应用程序,则开始执行 A 的下一条指令
  - (B)如果返回到该应用程序,则从指令 A 处开始执行 (A 被再一次执行)
  - (C)不会返回到该应用程序执行
  - (D)以上都有可能
2. 5 级流水线处理器实现中,指令流经各个功能段的时间分别为 60ns,50ns,40ns,60ns,30ns 忽略流水线寄存器的延迟,则该处理器的时钟周期至少是 ( )
  - (A)60ns
  - (B)50ns
  - (C)40ns
  - (D)30ns
3. 下列关于闪存及 FTL(Flash Translation Layer)的说法,错误的是 ( )
  - (A)闪存的写入粒度和擦除粒度不同
  - (B)闪存每单元能编码的比特数越多,寿命越长
  - (C)FTL 提供逻辑块地址到物理块地址的映射
  - (D)闪存物理页在更新之前要进行擦除
4. 以下关于通过 DMA 方式进行数据传输的描述,错误的是 ( )
  - (A)DMA 传输的数据量不受 CPU 地址空间限制
  - (B)DMA 传输的数据量受 CPU 地址空间限制
  - (C)DMA 传输的数据量受 DMA 地址空间限制
  - (D)DMA 传输的数据量不受 DMA 地址空间限制

- (A) DMA 用于数据快速传输, 可用来代替中断方式
  - (B) DMA 控制器与 CPU 交替使用总线
  - (C) DMA 可以直接访问主存
  - (D) 数据传输过程由 DMA 自行控制

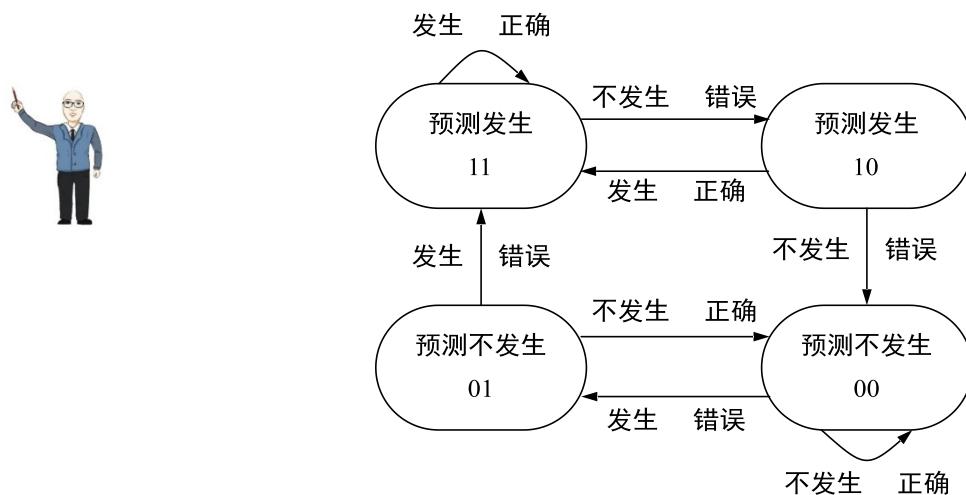
5. 以下字符描述错误的是 ( )

- (A)ASCII 码使用一个字节进行编码
  - (B)UTF-8 码使用两个字节进行编码
  - (C)字符编码不包括字符如何显示的信息
  - (D)使用矢量字体的字符放大后不会失真

#### 四. 计算 (5 分)

分支预测包含了静态预测和动态预测,在下面的 MIPS 程序中,计算不同预测方法下的预测准确率

1. 采用静态预测,预测转移发生.
  2. 采用 1 位预测位,初始预测转移不发生.
  3. 采用 2 位预测位,初始预测转移不发生.



程序 (\$0 恒为 0) :

addiu \$8,\$0,1	\$0 + 1 → \$8
addiu \$9,\$0,0	\$0 + 1 → \$9

## Loop:

add \$9,\$9,\$8	$\$8 + \$9 \rightarrow \$9$
addi \$8,\$8,1	$\$8 + 1 \rightarrow \$8$
addi \$1,\$8,-1	$\$8 - 1 \rightarrow \$1$
slti \$1,\$1,100	$\$1 = \begin{cases} 1, & \$1 < 100 \\ 0, & \$1 \geq 100 \end{cases}$

bne \$1,\$0,loop      若 $\$1 \neq \$0$ ,则 jump 到 loop  
nop                  空

## 操作系统

一. 判断题 (10\*1=10 分)

1. qemu-system-riscv64 可以模拟 64 位 RISC-V 处理机并让操作系统在其上运行.
  2. 若应用程序执行中外设产生中断,则操作系统接管 CPU 控制权并完成中断处理.
  3. 进程是应用程序的一次执行过程.
  4. GDB 调试不需要操作系统的服务来跟踪和中断被调试应用程序的执行.
  5. 信号量可用于实现同步 (synchronization) 比如将信号量的初始值设为 0,若线程 A 对此信号量执

行一个 P 操作那么该线程应当被阻塞睡眠.

6. 操作系统中的文件系统必须具备打开文件,关闭文件,读文件,写文件的功能.
7. 在没有 MMU 的 CPU 上 Linux 内核可正常运行并具备基于页表机制的虚拟存储管理能力.
8. 应用程序每次调用 open() 函数打开文件都要通过系统调用向操作系统提出请求.
9. 在多核处理器中,采用用户线程实现多线程时,同一进程的多个线程可以并行执行.
10. 在多处理器场景下控制中断的打开与关闭,可以保证只有一个线程进入临界区.

## 二. 选择题 (5\*2=10 分)

1. 下列组件不属于操作系统内核的是 ( )  
 (A)JavaScript 解释器    (B)文件系统    (C)中断处理例程    (D)进程调度器
2. 下列关于操作系统的描述中错误的是 ( )  
 (A)支持多核处理器的操作系统中允许多个执行程序并行执行  
 (B)支持多核处理器的操作系统中允许多个执行程序并发执行  
 (C)仅支持单核处理器的操作系统中允许多个执行程序并行执行  
 (D)仅支持单核处理器的操作系统中允许多个执行程序并发执行
3. RISC-V 处理器在 U 态 (用户态) 下执行 ecall 指令会陷入到 S 态 (内核态) 中,下列关于硬件会自动完成的操作中错误的是 ( )  
 (A)保存进程的页面基址    (B)保存 ecall 执行指令的所在地址  
 (C)保存陷入原因“在 U 态执行 ecall 指令”    (D)转跳到异常处理例程的入口地址
4. 下面有关进程切换的描述,错误的是 ( )  
 (A)进程切换是来自两个不同进程在内核态中控制流之间的切换  
 (B)进程切换的过程可以在内核态执行也可以在用户态执行  
 (C)外设产生的中断不一定会导致进程切换  
 (D)进程切换的过程涉及到处理器中寄存器的保存与恢复
5. 下列关于 fork() 系统调用实现的说法错误的是 ( )  
 (A)父子进程在返回到用户态的瞬间,都处于刚从系统调用返回的状态,但是二者的返回值不同  
 (B)fork() 系统调用会创造一个不同于父进程的子进程的内核栈  
 (C)fork() 系统调用会给子进程创造一个进程块,其中 TrapContext 部分的内容和父进程相同  
 (D)父进程创建的子进程后,二者的进程 ID 一定不同

## 三. 大题 (3+3+4=10 分)

虚拟内存管理是操作系统中非常重要的组成部分,请回答以下问题:

1. 请阐述操作系统中虚拟内存管理的基本功能.
2. 请说明 mmap() 和 munmap() 系统调用的含义及基本实现机制.
1. 某 32 位处理器中虚拟页面存储方式的页面大小为 4KB,采用 32 位虚拟地址,34 位物理地址,二级页表,每个页表包含 1024 项,页表项大小为 4B,请回答以下问题:  
 (1) 请画图并简要描述虚拟地址转到物理地址的地址转换过程.  
 (2) 请在图中标注和描述页表项各部分内容的含义和相关控制状态寄存器的作用.

## 计算机网络

### 一. 判断题 (5\*1=5 分)

1. 域名解析时采用递归查询也不一定会访问根域名服务器.
2. 光网络只能通过导向型介质传播.



3. P-坚持型 CSMA 必须在有时槽的情况下使用.
4. 无线局域网可采用 RTS/CTS 解决暴露站问题.
5. 中继器是物理层中的网络互连设备.

## 二. 选择题 (5\*1=5 分)

1. 在以太网中,下列那种方式可避免转发回路 ( )  
(A)水平分割      (B)生成树      (C)二进制指数退避      (D)汇集树
2. 下列那种不是 VLAN 划分方式 ( )  
(A)基于端口      (B)基于 MAC      (C)基于端口号      (D)网络地址
3. 客户端代理发送邮件所采用的协议 ( )  
(A)SMTP      (B)POP3      (C)IMAP      (D)SNMP
4. DNS 缓存会造成 ( )  
(A)可以提高响应性,没有一致性问题      (B)可以提高响应性,有一致性问题  
(C)不能提高响应性,没有一致性问题      (D)不能提高响应性,有一致性问题
5. 下列不属于静态信道复用技术的是 ( )  
(A)频分复用      (B)时分复用      (C)码分复用      (D)统计复用

## 三. 计算题 (10 分)

假定客户主机与 web 服务器间的瓶颈链路容量为 10 分组/秒,TCP 链接管理分组和 HTTP 请求分组的发送时间和协议栈处理时间均忽略不计,web 服务器支持的并发链接数与并发请求数均大于 5,TCP 拥塞控制算法任何时间都可以充分利用带宽客户浏览器下载封装在 10 个分组的 HTML 页面文件,页面内嵌多个服务器本地资源文件,可以封装在 20,30,40 个分组中传播.

服务器最大速率 10 个分组每秒,往返时延 1 秒,TCP 并发请求均大于 5,每个网页大小 10 个分组,其中包含 3 个服务器本地资源文件,资源文件可以分别通过第 20,30,40 个分组发送

1. 采用 http1.0 时,用户下载本地资源和文件 (所需要的时间为多少) 最短响应时间多少
2. 采用 http1.1 时,用户完成下载本地资源和文件 (所需要时间为多少) 最短响应时间多少
3. 采用 http2.0,平均需要多少响应时间完成页面和资源文件下载最短需要多少时间 (响应时间定义为各资源文件下载完成时间的平均值) ,那么这 3 个资源文件下载完成的最小响应时间是多少?



# 2024 年 826 真题

## 数据结构

### 一. 判断题 (12\*1=12 分)

1. 稳定的排序算法,能够保持等值元素在原输入中的相对次序.
2. 在长度为  $n$  的向量中删除第  $r$  个元素 ( $0 \leq r < n$ ) 需要  $O(1 + r)$  时间.
3. 基于向量的起泡排序算法不是就地算法.
4. 基于列表派生出的栈,无论将哪一端当作栈顶, pop 和 push 接口的时间复杂度都是  $O(1)$ .
5. 在 AVL 树一次删除操作过程中,可能需要旋转  $\Omega(\log n)$  次.
6. 一棵 B 树中,分支最多节点的分支数目不会超过分支最少节点的分支数目的 2 倍.
7. 伸展树为单链时,势能达到最小.
8. 左式堆能兼顾 merge(), delmax() 和 insert() 三个接口的时间复杂度,使三者都为  $O(\log n)$ .
9. 使用胜者树可以在  $O(n \log n)$  时间内完成堆的  $n$  个整数排序,败者树不行.
10. 采用双平方试探策略,散列表长应取为模 4 余 1 的素数.
11. 存在拓扑排序的有向图未必无环.
12. 在 BM 算法中坏字符表的长度与模式串长度无关.

### 二. 选择题 (6\*3=18 分)

1. 若以下逆波兰表达式的值等于 2024,则被遮挡的运算符是 ( )  
0 ! 1 + 2 3 ! 4 + ^ 5 ! 6 / - 7 + 8 ( ) 9 + \*  
(A)+ (B)- (C)\* (D)/ (E)^ (F)!
2. 出现频率为 {1,2,3,3} 的一组字符共有 ( ) 种 Huffman 编码方案.  
(A)16 (B)24 (C)32 (D)40
3. 在输入数据是逐个给出的应用场景中, ( ) 排序算法比较好.  
(A)插入排序 (B)选择排序 (C)归并排序 (D)快速排序
4.  $n$  个词条的 skip list 期望高度为 ( )  
(A) $O(n)$  (B) $O(\log n)$  (C) $O(1)$  (D) $O(n \log n)$
5. 某规模为  $M$  的散列表使用线性试探的方式解决冲突,现共有  $N$  个词条和  $L$  个懒惰删除标记位,则执行一次失败的删除的期望时间复杂度是 ( )  
(A) $O\left(\frac{M}{M-N-L}\right)$  (B) $O\left(\frac{M}{M-N+L}\right)$  (C) $O\left(\frac{M}{M-N}\right)$  (D) $O\left(\frac{M-N}{N-L}\right)$
6. 记非负整数集为  $N$ ,采用增量序列 ( ) 的希尔排序需做  $\Omega(\log^2 n)$  趟排序.  
(A) $\{2^p | p \in N\}$   
(B) $\{2^{p+1} - 1 | p \in N\}$   
(C) $\{2^p \cdot 3^q | p, q \in N\}$   
(D) $\{9 \times 4^p - 9 \times 2^p + 1 | p \in N\} \cup \{4^p - 3 \times 2^p + 1 | p \in N_+\}$

### 三. 填空题 (4\*5=20)

1. 将以  $x$  为根的子树节点个数记为  $x.size$ ,如果将二叉树中满足  $x.size * 2 \leq x.parent.size$  的非根节点  $x$  称作“轻节点”,那么在包含 2024 个节点的二叉树中,一个节点至多可能有 \_\_\_\_ 个轻的真祖先.
2. 由 \_\_\_\_ 个元素构成栈混洗序列数量,与由 2024 个括号构成合法表达式数量一样多.
3. 一棵二叉搜索树有 8 个叶节点,且内部节点的平衡因子都是 +1,则共有 \_\_\_\_ 个节点
4. KMP 算法中,模式串“BABABBBBABABBABA”的改进版 next[] 表最大项与最小项的差为 \_\_\_\_.



5. 以下函数时间复杂度为

```

void F(int n){//假定字宽足够,运算不会溢出,且每次只需常数时间
    for (int i = 1, j = 1; i < n; j <<= 1)
        i <<= j;
}

```

#### 四. 算法题 (2+2+8+4+2+2)

所谓的有根有序树  $T$ ,都有唯一的根节点  $r = \text{root}(T)$ ,且子树可编号为  $\{T_1, T_2, \dots, T_d\}$ . 子树总数  $d$  亦称作  $r$  的度数.于是,可递归定义  $T$  的先序遍历序列如下: $\text{pre}(T) = \{r\} + \text{pre}(T_1) + \text{pre}(T_2) + \dots + \text{pre}(T_d)$  其中“ $+$ ”为序列串接运算.类似可定义后序遍历序列,如下: $\text{post}(T) = \text{post}(T_1) + \text{post}(T_2) + \dots + \text{post}(T_d) + \{r\}$ .问题:

1. 已知某棵有根有序树  $T$  的节点用整数编号, 其先序遍历序列为  $pre(T) = \{9, 2, 3, 4, 1, 5, 8, 7, 6, 0\}$  对应的节点度数序列, 按上述次序给出了各节点的度数:  $deg\{T\} = \{3, 2, 0, 0, 1, 3, 0, 0, 0, 0\}$  试画出该树的结构 (子树必须自左而右“有序”).
  2. 试给出该树的后序遍历序列  $post(T)$ .
  3. 试用伪代码结合足够的注释, 描述如下算法:  $pre2post(stack<int>\&pre, stack<int>\&deg, stack<int>\&post)$ ; 任给一棵有根有序树的先序遍历序列, 以及对应的节点度数序列, 计算出对应的后序遍历序列. 初始时, 先序遍历序列, 节点度数序列分别自顶而下地存放在栈  $pre, deg$  中,  $post$  栈为空; 算法终止时,  $pre, deg$  栈都应为空, 后序遍历序列则应自底而上存放于  $post$  栈中. 算法运行时间, 应线性正比于树的规模. 算法过程中任何时刻的空间占用了(含调用栈), 相对于初始时的空间占用量不超过  $O(1)$ .
  4. 试证明算法的正确性.
  5. 试证明算法的时间复杂度符合要求.
  6. 试证明算法的空间复杂度符合要求.



组成原理

### 一. 判断 (5\*1=5)

- 尽管 MIPS 只有一套控制寄存器,但是也可以中断嵌套.
  - RAID1 的磁盘比不使用 RAID 的磁盘读写更快.
  - 计算机甲的 CPI=3,计算机乙的 CPI=1,执行相同的程序,乙一定快于甲.
  - 负数的原码,补码,反码都不相同.
  - 在 UTF-8 编码中任意读取一个字节,一定能判断它是否为英文字符.

## 二. 选择 (5\*2=10)



```
main:  
    li $t0, 1          #初始化计数器为 1  
    li $t1, 0          #初始化总和为 1  
loop:  
    beq $t0, 101, end_loop #如果计数器等于 101,跳转到 end_loop  
    add $t1,$t1,$t0      #将计数器的值加到总和  
    addi $t1,$t0,1       #计数器加 1  
    j loop              #跳回 loop 开始处继续循环  
end loop:
```

```

sw $t1,sum          #将总和存储到 sum 变量中
#程序结束
li $v0,10           #系统调用代码 10 是退出程序
syscall             #执行系统调用

```

- (A)beq 作为跳转指令,可能会有控制冲突  
 (B)相邻的两轮循环可能因为读写相同的寄存器造成结构冲突  
 (C)分支缓冲优化对这个程序不起作用  
 (D)数据旁路无法完全消除该程序中数据冲突带来的性能损失
3. 指令在 ( ) 阶段不会发生异常  
 (A)取指 (B)执行 (C)访存 (D)写回
4. 若 x 和 y 是补码,则 ( )  
 (A)若 $-x < 0$  则  $x > 0$  (B)若 $-x > 0$  则  $x < 0$  (C)若 $-x < -y$  则  $x > y$  (D)若 $-x > -y$  则  $x < y$
5. 磁盘转速为 10000 转每分钟,传输速度为 20MB/s,平均寻道时间为 7ms,控制器延迟为 0.3ms,读取 4KB 扇区数据大约需要多少时间?  
 (A)10.1ms (B)10.5ms (C)11.5ms (D)13.5ms
- 三. 填空 (5\*1)**
1. 在 IEEE754 单精度浮点数标准下,最小非规格化正数的十六进制表示为 \_\_\_\_.
  2. 在经典五级流水线 MIPS 处理器中,无法通过数据旁路方式消除数据冲突指令序列是 \_\_\_\_ , \_\_\_\_ (填写两条指令) .
  3. RAID5 磁盘同一个条带中数据块对应位置的二进制数据分别为 1011,0110,1001,1110,那么校验块对应位置的数据为 \_\_\_\_.
  4. 已知 Cache 命中的访问时间为 2ns,Cache 缺失访问时间为 50ns,CPU 执行一段程序时候,CPU 访问内存系统共 10000 次,其中缺失次数为 500 次,那么 CPU 平均访存时间是 \_\_\_\_.
- 四. (10 分)**

在经典五级流水线 MIPS 处理器中,各个流水段所需要延迟如下(不考虑流水线寄存器的延迟):IF 阶段 130ps, ID 阶段 100ps, 无转发的 EXE 阶段 120ps, 带全部转发的 EXE 阶段 150ps, 仅从 EXE/MEM 转发的 EXE 阶段 140ps, 仅从 MEM/WB 转发的 EXE 阶段 130ps, MEM 阶段 120ps, WB 阶段 100ps.

1. 如果实现了全部的转发,则该处理器的时钟周期不短于 \_\_\_\_ ps.
2. 如果实现中不使用转发,则该处理器的时钟周期不短于 \_\_\_\_ ps.
3. 执行如下的指令序列:

```

add R5,R2,R1
lw R3,4(R5)
lw R2,0(R2)
or R3,R5,R3
sw R3,0(R5)

```



实现全部转发,需要 \_\_\_\_ 个时钟周期,仅实现从 EXE/MEM 转发,需要 \_\_\_\_ 个时钟周期,仅实现从 MEM/WB 转发,需要 \_\_\_\_ 个时钟周期. (写出计算过程)

## 操作系统

### 一. 判断题 (12\*1=12 分)

1. 进程切换可以发生在用户态,也可以发生在内核态.
2. 在支持多线程的操作系统中,可以通过进程控制块访问该进程的线程执行状态.
3. 最短作业优先调度算法 (SJF) 可以保证作业的平均等待时间最短.



4. 银行家算法可以避免死锁.
5. 在一个进程的页表中,页目录项和页表项不会同时存在.
6. 请求分页存储管理需要 CPU 硬件的支持.
7. 对于单处理器系统,可以通过关闭和开启中断来保证临界区的互斥访问.
8. 文件控制块除了包含了元数据信息,也可以包含文件数据内容.
9. 父进程先于子进程退出,将导致子进程变成僵尸进程.
10. 应用程序执行系统调用可能会引起进程上下文切换.
11. 微内核操作系统的设备驱动程序大多运行在内核态.
12. 虚拟存储系统允许进程的虚拟地址空间大于实际物理内存大小.



## 二. 虚存 (6\*3=18 分)

有一台假想计算机,虚拟页和物理页帧大小均为 16Bytes,支持 256Bytes 的虚拟地址空间,有 256Bytes 的物理内存;采用二级页表,一个页目录项大小为 1Byte,一个页表项大小为 1Byte,1 个页目录大小为 4Bytes,页目录基址寄存器保存了页目录表的物理页帧号,占 1Byte.

PTE 和 PDE 格式 (8Bytes) :

Frame Number	I	R	W	X
4bits	1	1	1	1

其中,I,R,W,X 都是标志位,分别是存在位,可读位,可写位,执行位,Frame Number 是物理页帧号.

页目录基址寄存器格式为:

Frame Number	Reserved
4bits	4bits

页目录基址寄存器的内容为 0x00

256Bytes 的整个物理内存内容如下: (其中数值都是十六进制)

0x00	0C	1C	2C	3C	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0x10	4C	5C	6C	7C	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0x20	8C	9C	AC	BC	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0x30	CC	DC	EC	FC	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0x40	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0x50	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0x60	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0x70	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0x80	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0x90	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0xa0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0xb0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0xc0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0xd0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0xe0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0xf0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00

1. 在这台假象计算机的虚拟地址中,页目录号,页表号和页内偏移各占多少位?请简明解释求解过程.
2. 在这台假想的计算机上执行访存指令时,虚拟地址 0x32 经地址转换后得到的物理地址为多少?内容是什么?请简明解释过程.
3. 已知这台假想的计算机上执行访存指令时,虚拟地址 0x12 经过地址转换后得到的物理地址为 0x12,请回答对应页目录号和内容,对应页表号和内容分别是什么?请简明解释过程.

# 计算机网络

## 一. 选择题 (6\*2=12 分)

1. 发送 ARP 请求消息时,采用 ( ) 方式
 

(A)单播                    (B)多播                    (C)组播                    (D)广播
  2. 以太网交换机收到一数据帧,经转发表对比该帧目的 MAC 地址不在表项中,则 ( )
 

(A)将该帧转发给除接受该帧端口外所有端口    (B)将该帧传送给特定端口进行 ARP 查询  
  (C)将该帧发送给 HDCP 服务器                    (D)丢弃该帧
  3. 关于无线局域网,下列说法正确的是 ( )
 

(A)为了减少冲突发生,无线局域网在发送信号时需要进行冲突检测  
  (B)无线局域网可采用 CSMA/CD 来进行冲突检测  
  (C)采用 RTS/CTS 方式,如果某一站点监听到 CTS 信号,但没有监听到对应的 RTS,那么该站点不需要为了避免冲突而静默.  
  (D)SIFS,DIFS,PIFS 等帧间间隔,主要是用于控制站点消息的优先级.
  4. 局域网的路由表如下
- | 地址/子网掩码           | 端口 |
|-------------------|----|
| 192.168.160.0 /19 | 0  |
| 192.168.192.0 /18 | 1  |
| 192.168.128.0 /17 | 2  |
| 0.0.0.0           | 3  |



当目的地址分别是 192.168.64.18 和 192.168.172.17 的两个数据包到达此路由设备时,该设备将使用的转发接口分别是 ( )

- (A)1,0                    (B)1,2                    (C)3,0                    (D)3,2
5. 主机 A 和主机 B 之间采用 TCP 传输,A 向 B 传输 3 个 TCP 段,其有效载荷长度分别为 200,300,500 字节,第三个 TCP 段起始序号为 800,A 向 B 传输第一个段成功,第二个段丢失,则主机 B 在收到第三个段后,返回的确认序号是 ( )
 

(A)200                    (B)500                    (C)800                    (D)1000
  6. HTTP,QUIC,SMTP 协议在传输层采用的协议分别为 ( )
 

(A)TCP,UDP,TCP            (B)TCP,TCP,TCP            (C)UDP,TCP,UDP            (D)UDP,UDP,UDP

## 二. 简答题 (4\*2=8 分)

1. 为了增强互联网规模可扩大性,请分别从四个方面为 OSPF 和 BGP 提出优化建议.
2. 相比于 TCP 的 reno 算法,请列举 CUBIC 和 BBR 算法的改进性.



# 2025 年 826 真题

## 数据结构

### 一. 判断题 (8\*1=8 分)

1. CBA 式算法可以在  $O(n)$  内从任意  $n$  个整数中找出中位数.
2. 两个序列的最长公共子序列可能不止一个.
3. 计算  $Fib(n)$  至少需要  $\Omega(n)$  的时间.
4. 一对逆序对交换之后, 序列中逆序对总数必然减少.
5. 一个序列中的两个元素分别属于不同的循环节, 则他们交换后, 循环节总数未必减少.
6. 如果访问的序列不具备局部性, 伸展树查找不能保证分摊  $O(\log n)$  的时间.
7. 使用未改进的 next[] 表的 KMP 算法不能保证  $O(n+m)$  的时间.
8. 随机整数组成的一个矩阵, 先进行行排序, 后进行列排序, 之后各行必然仍然有序, 这里有序指单调非降.



### 二. 选择题 (4\*3=12 分)

1. RPN“0,!1,^2,□,3,!1,×4,5,+/,6,×7,8,+,9,×”求值等于 2025, 则 □ 中的运算符是 ( )  
(A)+ (B)- (C)\* (D)/ (E)^ (F)!
2. <ABCDEFG> 栈混洗之后不可能出现的结果是 ( )  
(A)[CDBAFGE] (B)[DECFBGA] (C)[EDCFABG] (D)[BDECGFA]
3. {0,1,2,3,4,5,6,7,8} 九个关键码构成的真二叉搜索树的种类有 ( ) 种  
(A)14 (B)16 (C)512 (D)4862
4. 存在由( ) 个节点组成的 AVL, 所有内部节点平衡因子都不等于零 ( )  
(A)32 (B)33 (C)34 (D)35

### 三. 填空题 (9\*4=36 分)

1. 散列表长是 7, 散列函数用除余法, 用线性试探的方式解决冲突, 依次插入 55, 34, 21, 13 和 8, 插入过程中未进行重散列, 如果等概率地查找这 5 个数, 则对于一次成功查找期望试探 \_\_\_\_ 个桶单元.
2. 先序遍历序列 FCDEBGA, 后序遍历序列 DCGBAEF, 则层次遍历序列为 \_\_\_\_.
3. {12, 29, 20, 24, 70, 80, 150} 用 Floyd 建堆, 建大根堆, 结果为 {150, \_\_\_, \_\_\_, \_\_\_, \_\_\_, \_\_\_, \_\_\_.}
4. 某红黑树有 10 个黑色的节点, 则最多有 \_\_\_\_ 个红色的节点.
5. 伸展树势能定义为  $\Phi(S) = \log(\prod_{v \in S} \text{size}(v))$ , 对于根结点为 1, 共 2025 个节点的右侧单链形式的伸展树, 查找 2025, 查找之前的势能为 P, 查找之后的势能为 Q, 则  $P - Q = ____$  (写出表达式即可).
6. ABCD 四个顶点构成的完全图, 只有一条边的权值是 2, 其他边权值是 1, 则该图对应的 MST 共有 \_\_\_\_ 棵.
7. 仅采用 bc[] 策略的 BM 算法, T 串长 2025, 只有 0 和 1, P 串为“x20241222”, 最好的情况下仅需要比对 \_\_\_\_ 次.
8. 元素 {1, 2, ..., 2025} 随机构成的序列, 进行快速排序, 则 212 与 2000 进行比较的概率为 \_\_\_\_.
9.  $T(1) = O(1), T(n) = 512T\left(\frac{n}{2^{2025}}\right) + \sqrt[450]{(5n-4)(3n+2)}$ , 则  $T(n) = O(____)$ .

### 四. 算法题设计与分析 (7+1+5+1=14 分)

Struct BinNode{

    int data;//数据

    BinNode \*lc,\*rc;//左右孩子



```
BinNode *parent;//父亲（对根结点而言是 NULL）
}
```

均由 n 个节点组成的两棵二叉树 V 和 U,若其节点可以分别用 1 到 n 之间的整数编号,且每一对编号相等的节点  $v \in V$  和  $u \in U$ ,都满足  $v->parent$  和  $u->parent$  均为 NULL 或者编号相等,则称 v 与 u 弱同构,进一步地,若还满足  $v->lc$  和  $u->lc$  均为 NULL 或者编号相等且  $v->rc$  和  $u->rc$  均为 NULL 或者编号相等,则称 V 与 U 强同构

### 1. 完成以下算法

```
//以 x 为根的二叉树中,共有 data 域互异的 n 个节点
```

```
void heapify(BinNode *x){
```

```
//在 O(nlogn) 时间内,将其转化为与之强同构的大根堆
```

```
}
```

### 2. 试说明你的 heapify() 算法时间复杂度满足要求

### 3. 接下来递归地定义二叉树节点的 npl 值如下:

对于空节点 NULL,  $npl(NULL) = 0$

对于非空节点 v,  $npl(v) = 1 + \min\{npl(v->lc), npl(v->rc)\}$

若堆中的每个非空节点 v,都满足  $npl(v) = 1 + npl(v->rc)$ ,则称之为左式堆

完成如下算法

```
//以 x 为根的大顶堆中,共有 data 域互异的 n 个节点
```

```
void leftify(BinNode *x){
```

```
//在 O(n) 时间内,将其转化为与之弱同构的左式堆
```

```
}
```

### 4. 试说明你的 leftify() 算法时间复杂度满足要求.



## 组成原理

### 一. 判断 (5\*1=5 分)

1. 在 IEEE754 标准浮点表示中,阶码采用二进制补码表示.
2. 流水线处理器中的数据冲突可以通过编译器静态调度来部分解决.
3. 异常和中断由 CPU 内部或外部事件引起,处理过程相同,对程序执行没有影响.
4. 菊链式仲裁比集中平行仲裁公平性更好.
5. RAID5 比 RAID4 容错性更好.

### 二. 填空题 (10\*1=10 分)

1. 计算机中的二进制数 1100 0000 1110 0000 0000 0000 0000 0000 (右侧为低位) 按原码表示的十进制无符号原码是\_\_\_\_\_,按补码表示法表示的十进制整数是\_\_\_\_\_,IEEE754 表示的单精度浮点数是\_\_\_\_\_(结果可用 2 的 k 次方的和表示)
2. 海明码编码的数据位数为 k,校验位数为 r,如果支持单检错单纠错,k 和 r 的关系是\_\_\_\_\_.如果有数据 1001,则单检错单纠错编码,其编码为\_\_\_\_\_.
3. 在 RISC-V 典型五级流水线设计,执行一段指令序列

```
lw    x11,16(x10); //从内存中读取一个字符到寄存器 x11 中.
```

```
add   x13,x11,x12; //将寄存器 x11 和 x12 值相加,结果置于寄存器 x13 中
```

```
addi  x14,x13,1;   //将 x13 寄存器的值与 1 相加,结果置于 x14 中
```

假定指令每一个执行阶段只需要一个时钟周期,如果仅写回阶段实现数据转发(即在同一时钟周

期更新并读取寄存器的值),没有其他数据转发,执行上述指令序列需要\_\_\_\_个时钟周期;如果实现全部的数据转发,执行上述指令序列需要\_\_\_\_个时钟周期.上述指令采用的寻址方式有 3 个\_\_\_\_,\_\_\_\_,\_\_\_\_.

### 三. 解答 (6+9=15 分)

32 位 RISC-V 处理器规格如下,缓存大小 16KB,路数 8,行大小 64B,物理地址 32 位.

1. 画出该缓存结构,并针对缓存结构给出地址组成包含标志位索引位和偏移地址
2. 对二维数组 int A[8][1024],执行代码片段

```
for (i=1;i<4;i++)
    for(j=0;j<1024;j++){
        A[i][j]=A[0][j];
    }
```

假设 i 和 j 保存在寄存器中,数组的首字母为 0,数据缓存初始为空,采用缺失读取和 LRU 替换策略该代码共产生多少数据缺失,缺失率多少?

## 操作系统

### 一. 判断题 (10\*1=10 分)

1. windows 进程运行在用户态可直接访问所有内存区域.
2. 微内核架构设计可提高系统的模块化程度和安全性.
3. 虚拟内存技术限制程序使用虚拟地址空间不能小于物理内存空间实际的大小.
4. 操作系统的分页机制不能同时避免内碎片和外碎片.
5. 用户态线程可直接执行特权级指令.
6. 通过页表机制和特权级机制可防止用户态进程之间的非法访问.
7. 切换进程时,进程切换不仅会保存和恢复寄存器,还会保存和恢复页表.
8. 切换进程上下文时,CPU 硬件会自动保存当前程序计数器 (PC) ,无需操作系统干涉.
9. 操作系统可通过银行家算法预防死锁.
10. 基于 inode 文件系统中,inode 包含了文件元数据信息,但不包括文件名.



### 二. 解答题 (10\*2=20 分)

两个线程 P1 和 P2 互斥使用一个包含 N 个单元的缓冲区 buffer 进行数据传递.P1 每次用 produce() 生成一个随机整数 item, 并用 put() 把 item 放入缓冲区某一空单元中 P2 每次用 buffer\_has\_item\_bigger\_than\_zero() 判断是否有正整数 item,如果有,则用 get()从该缓冲区中取一个正整数 item.如果没有,则进一步判断缓冲区是否满.满时用 empty\_buffer()取出所有 item.

下面是两个线程同步与互斥活动的伪代码,请尝试在 10 个填空位填写信号量相关的 PV 操作,使其满足上述要求,如无法满足,请说明理由.

#### //初始化信号量

```
semaphore mutex = 1;      //用于保护缓冲区的互斥访问
semaphore empty = ( );   //填空 1,记录缓冲区中空单元的数量
semaphore positive = 0;  //记录缓冲区正整数的数量
```

#### //P 操作

```
P(semaphore s){
    s.value--;
    if(s.value < 0){
        wait();    //将调用线程放入等待队列
    }    //end if
}
```



## //V 操作

```
V(semaphore s){
    s.value++;
    if(s.value <= 0){
        wake up(); //从等待队列中唤醒一个线程
    } //end if
} //end V
```

## //缓冲区

```
int buffer[N];
```

## //线程 P1-生产者

```
thread P1{
    while(true){
        int item = produce(); //生成一个随机整数
        (); //填空 2
        (); //填空 3
        put(item,buffer); //将 item 放入缓冲区 buffer 中
        (); //填空 4
        if(item > 0){
            (); //填空 5
        } //end if
    } //end while
} //end thread
```



## //线程 P2-消费者

```
thread P2{
    while(true){
        (); //填空 6
        if(buffer_has_item_bigger_than_zero()){ //是否有正整数 item
            (); //填空 7
            get(buffer); //从缓冲区取一个正整数 item
            (); //填空 8
        } else if(buffer_is_full()){ //缓冲区是否满了
            empty_buffer(); //取出所有 item
            int i = 0;
            while (i < N){
                (); //填空 9
                i++;
            } //end while
        }
        (); //填空 10
    } //end while
} //end thread
```

## 计算机网络

### 一. 判断题 (10\*1=10 分)

1. 制定 RFC 的标准化组织是 IETF.

2. 目前应用最广泛的计算机网络体系参考模型是 ISO/OSI.
3. 网络协议由语法、语义和时序三个要素组成.
4. 面向连接的网络服务是可靠服务.
5. 香农定理适用于各种传输介质.
6. 基带传输用数字信号传输数字数据.
7. 通信双方使用滑动窗口退后 N 帧重传协议(GBN),采用累积确认,发送方已经发送 3 比特序号位的序号为 0~7 的帧,若发送方只收到 0,2,3 号帧的确认,计时器超时会导致发送方重传 4 个帧.
8. 一个采用 CSMA/CD 协议的局域网,电缆最大长度为 1km,无中继器,数据传输速率为 1Gbps,信号在电缆中的传播速度为 200000km/s,则最短帧的长度为 64bytes.
9. TCP 是有连接的,可靠的,端到端的.面向数据报的协议.
10. 域名服务提供了域名到 IP 和端口号相互转换的机制,例如 www.tsinghua.edu.cn 可解析为 166.111.4.100 和 80.



## 二. 解答题 (6+4=10 分)

某运营商宽带套餐提供最大 50Mbps 的上行带宽,上行方向采用令牌桶算法对用户发出的数据进行流量整形,令牌桶的大小为 40kb,令牌产生的速率为 10Mbps,初始时令牌桶是满的.假设信道传播延迟和协议开销等忽略不计,网络不发生拥塞或误码.某用户从第 0ms 开始每隔 10ms 都会产生 100kb 的数据,并立即发送.题中, $k=1000, M=1000000$ .

1. 请参考下图画出前 25ms 内用户发送数据的数速随时间变化的折线图,标出各折线点的坐标,并写出计算过程;
2. 当时间趋于无穷大时,该用户的平均数据传输速率是多少?

