# 清华大学 912 考研真题 回忆版

# 数据结构(70)

判断题 (12\*2=24)

- (1) nlogloglogn = O(|logn|!)
- (2)交换哈夫曼树的不同深度的节点,编码长度必然改变
- (3) 伸展树若不具备局部性,平摊复杂度就无法达到O(logn) 或对于不符合局部性原理的访问, splay 的分摊复杂度不是 O(logn)
- (4)即使不使用改进的next[], kmp 依然可以达到线性的时间复杂度
- (5)对于二叉树,通过先序遍历和后序遍历不能确定其层次遍历
- (6) 拥有2019个节点的真二叉树的种数比2018个所能够成的合法序列 要少
- (7)对于叶节点数量为 2018 的二叉树,对其进行层次遍历时辅助队列大小最多不超过2018
- (8)插入排序每次插入数据、即使不增加循环节,也不至减少
- (9)交换两个逆序对,必然会减少总逆序对数
- (10)如果基数排序底层采用不稳定的算法,那么得到的结果可能是不 正确的
- (11)函数的调用栈中如果有相同的函数,则他们必然紧邻
- (12)如果插入的关键码独立均匀分布, 堆的插入操作平均O(1)

# 简答题(8\*4=32)

- 1.逆波兰表达式为什么相比普通表达式计算效率更高,既然转换为逆波兰式已经消耗掉了一次相当于普通计算的时间,那这样的转换价值何在?
- 2.用DFS搜索图,何时标前向边,何时标后向边
- 3.相对于选择排序、插入排序有哪些优点? 2条
- 4.Dijstra在处理稠密图时为何使用多叉堆替换常规的完全二叉堆,多 叉堆的分叉数又如何确定?
- 5.相比于开放散列, 封闭散列有什么优点? 2条
- 6.相对于一般的锦标赛树, 败者树有什么优势? 为什么?

- 7.红黑树对AVL树所不具有的优势?为什么?
- 8.KMP算法对蛮力算法的优势,在什么条件足够明显?为什么? 算法题(7+3+4=14) 第K大节点

struct BinNode{

int size; //当前节点和孩子总数

BinNode \*lchild, \*rchild;

**}**;

BinNode \*rank(BinNode\* t,int k){

//有效代码行数不超过 12 行

//求出后序遍历的第k大的结点

//不可直接模拟后续遍历,性能不能满足,会直接判0分

//时间复杂度和空间复杂度不超过O(depth(x))(x为第k大的节点)

}

- 1.实现,填写代码已完成上述功能 (不超过12行)
- 2.原理,解释说明代码思想 200字 可附一图
- 3.证明时间、空间复杂度 120字

计算机/软件工程专业 每个学校的 考研真题/复试资料/考研经验 考研资讯/报录比/分数线 免费分享



微信 扫一扫 关注微信公众号 计算机与软件考研

### 计算机组成原理(30)

判断题(5\*1=5)

- 1. MIPS五级流水线设计中,使用充分设置功能单元的方法可以改善结构冲突
- 2. 假设x类型是C语言中的int. 若x>0. 则x\*x>0
- 3. 冯诺依曼结构体系中把程序也当做数据放在内存中
- 4. 对于传统机械硬盘,读100MB数据,顺序读取时间小于随机读取时间
- 5. CPI减少, 执行相同程序的时间也减少

#### 选择题(5\*2=10)

- 1. 下列哪一项没有容错能力
- A. RAID0 B. RAID1 C. RAID5 D. RAID6
- 2. 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
- 3. 下列哪个是对的
- A. 虚拟内存空间比实际的地址空间大
- B. 虚拟内存空间比实际的地址空间小
- C. 虚拟内存空间连续存放, 实际内存一定连续存放
- D. 虚拟内存空间不连续存放,实际内存有可能连续存放
- 4. 下面总线说法哪个正确()
- A.并行总线速度大于串行
- B.异步总线速度大于同步
- C.单总线速度大于双总线
- D.以上说法均错误
- 5. MIPS五级流水中, 有哪个数据冲突()
- A.RAR B.RAW C.WAR D.WAW

#### 填空题(2+2+3+3=10)

- 1.十进制整数+1234的32位的补码是: \_\_\_\_\_(16进制, 小端机表示)
- 2.十进制单精度浮点数-27.625在IEEE754浮点标准下表示: \_\_\_\_\_\_ (16讲制)
- 3. 缓存缺失的类型包括, 写3个
- 4. MIPS 五级流水线中,解决数据冲突的方法,给出3个.

## 计算题(5)

MIPS处理器 内存延迟10ns ALU延迟6ns 寄存器3ns 输入延迟1ns 流水线寄存器以及多周期锁存器输出延迟为2ns

要有计算过程 \*\*\*

以下是指令(可能有个别字母不对)

- 1.addn vd rs rt 2.subu rd rs rt 3.ori rt rs rimm
- 4.1w rt rs imm 5.sw rt rs imm 6.beg rs rt imm 7. j target
- 1.按照单周期设计,指令内存与数据内存分开,计算指令延迟?
- 2.按照多周期设计,指令内存和数据内存在同一个内存模块,最长和最短的指令延迟分别是指哪条指令,分别计算对应的延迟
- 3.按照五级流水线设计, 指令内存和数据内存在同一个内存模块, 处理器频率最高能到多少

# 操作系统(30)

1. stride调度(这个完全没多少印象了,下面是研友回忆版) Stride调度算法中,如果用八位无符号数表示进程的stride,对于 AB两个进程,如果A的步长 [1],可以采用一些方法即使溢出依 然能得到正确结果。。。后面好像还有几个空 2.x86 cpu ? 向时的特权级检查总判别条件 CPL<=DPL[门]&CPL>=DPL[段] 3.信号量pv操作, 四个填空伪代码补全 class Semaphore { int sem; WaitQueue q; Semaphore::P() { [9]; if ([10]) { Add this thread t to q; block(t); } Semaphore::V() { [11];if ([12]) { Remove a thread t from q; wakeup(t); } 4.ucore操作系统 do\_exit(),do\_wait(), 若子进程执行在ucore内核中 do\_exit()函数时,父进程已经退出,则ucore会唤醒initproc进程,完成 进程块释放操作这时的子进程称为 进程, 若子进程执行 do\_exit()函数时, 父进程不处于等待状态, 则无法完成资源回收, 这 时的子进程称为\_\_\_\_

5.x86-32CPU的硬件组成, cr3寄存器用于存储页目录表起始\_\_\_\_ 6.文件p在创建时的inode引用计数器初始值为1, 然后给文件F创建一 个符号链接A, 再给文件P创建一个硬链接B, 再给B创建一个硬链接 C, 则此时B和C的inode引用计数器值分别是\_\_\_和\_\_\_\_

#### 判断题

- 1. X86-32虚拟存储系统中, 4KB页面大小为4KB, 采用二级页表, 一级页表可以不在内存中
- 2. 每个中断源在中断向量表中占一项,中断向量表示按中断号排序的,中断向量表中保存了CPU在响应中断时需要的选线和入口地址等信息
- 3. Ucore时钟中断设为10ms出发一次,所以Ucore不能实现小于10ms的周期定时间隔
- 4. 只有一个main函数的程序没有线程
- 5. 关于银行家算法中不安全状态与死锁的关系,不安全状态即死锁状态

ucore进程切换相关源码 尝试说明页表切换代码的位置、堆栈切换代码的位置、switch\_to函数中读取2个函数参数的代码部分并注释 以下部分为代码

globl switch\_to

switch\_to: # switch\_to(from, to)

# save from's registers movl 4(%esp), %eax # eax points to from(考卷上故意把这一 个注释删了)

> popl 0(%eax) # save eip !popl movl %esp, 4(%eax) movl %ebx, 8(%eax) movl %ecx, 12(%eax) movl %edx, 16(%eax) movl %esi, 20(%eax)

```
movl %edi, 24(%eax)
         movl %ebp, 28(%eax)
         # restore to's registers
         movl 4(%esp), %eax # not 8(%esp): popped return address
already
                              # eax now points to to: (考卷上故意把
这一个注释也删了)
         movl 28(%eax), %ebp
         mov124(%eax), %edi
         movl 20(%eax), %esi
         movl 16(%eax), %edx
         movl 12(%eax), %ecx
         movl 8(%eax), %ebx
         movl 4(%eax), %esp
         pushl 0(%eax) # push eig
         ret
struct proc_struct {
         enum proc_state state; // Process state
         int pid; // Process ID
         int runs; // the running times of Proces
         uintptr_t kstack; // Process kernel stack volatile
         bool need_resched; //
         bool value: need to be rescheduled to release CPU?
         struct proc_struct *parent; // the parent process
         struct mm_struct *mm; // Process's memory management field
         struct context; // Switch here to run process
         struct trapframe *tf; // Trap frame for current interrupt
         uintptr_t cr3; // CR3 register: the base addr of Page Directroy
Table(PDT)
```

```
uint32_t flags; // Process flag
         char name[PROC_NAME_LEN + 1]; // Process name
         list_entry_t list_link; // Process link list
          list entry thash link; // Process hash list
};
void proc_run(struct proc_struct *proc) {
         if (proc!= current) {
                   bool intr_flag;
                    struct proc_struct *prev = current, *next = proc;
                   local_intr_save(intr_flag); {
                              current = proc;
                              load_esp0(next->kstack + KSTACKSIZE);
                             lcr3(next->cr3);
                              switch_to(&(prev->context),
&(next->context));
         local intr restore(intr flag)
}
```

# Ucore代码大题

代码三四页那么多,暂时没找那部分代码,这块我确实不熟虚拟页式存储的计算机系统,分别在进程A和B中描述逻辑地址0x64和0x14地址转换过程,要求描述并给出计算过程,给出对应一级页表项,二级页表项和访存单元的物理地址和对应的存储内容

## 计算机网络(20)

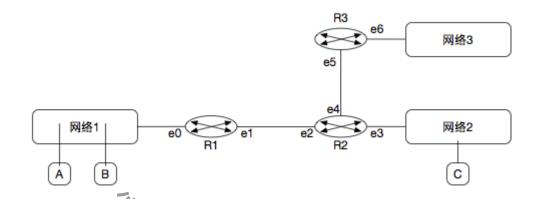
#### 选择题(6\*1)

- 1. 电话网络和TCP网络的性质的比较
- 2. 以太网中最短帧长1000bit, 最远两点相距离100m,数据在光纤中的传播速率为2\*10^8m/s,问最大发送速率
- A.1Gb/s B.2Gb/s C.100Mb/s 4.200Mb/s
- 3. 蜂窝移动网络六边形,频率840HZ, 每个单元可使用最大频率个数
- 4. 停等协议通信线路利用率最低的是()
- A. 源和目的之间距离很近, 速度快
- B. 源和目的之间距离很近, 速度慢
- C. 源和目的之间距离很远, 速度快
- D. 源和目的之间距离很近, 速度慢
- 5. CSMA/CD中,局域网传输速率
- 6. TCP中,拥塞窗口大小W,最大发送段长MSS,给RTT,求平均 算出速率近似是多少

# 简答题 (2+1+1=4)

- (1) 解释以下URL各部分的意义http://info.tsinghua.edu.cn:80/index.jsp
- (2) 如域名info.tsinghua. edu.cn对应的ip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

# 子网划分(10)



- (1) 如图, 网络1有100台主机, 网络2有50台, 网络3有20台, 请将166.111.4.0/24划分给予网1,2,3并写出路由器各个端口e0-e6的ip(2) A, B是子网1中的主机, C是子网2中的主机, 简述A-B通信时与A-C通信时使用ARP协议的具体情况
- (3) 当A发送报文给C, A→R1, R1→R2, R2→C三个过程中, 写出各个段上报文的源IP, 目的IP, 源MAC, 目的MAC (用MAC-A,IP-A,MAC-e0等表示)

以上内容我至少参考了三四位研友的帖子,感谢他们的分享,加上我自己的回忆整理而成,祝大家考研成功!