## 2019 清华大学自主命题

### 计算机专业基础综合(912)回忆

- 一、数据结构(70分)
- 1. 判断题 (12\*2=24)
- $(1) n^{\log\log\log n} = O(\lceil \log n \rceil!)$
- (2)交换哈夫曼树的不同深度的节点,编码长度必然改变
- (3)即使不使用改进的 next 表, kmp 依然可以达到线性的时间复杂度
- (4)对于不符合局部性原理的访问, splay 的分摊复杂度不是 logn
- (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)对于叶节点为 2019 的真二叉树, 其数量小于 2018 对括号所组成的合法表示式数量
- (7)对于叶节点数量为 2018 的二叉树, 层次遍历队列容量必然小于 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)
- 2. 简答题, 每题回答不超过 80 字 (8\*4=32)
- (1)逆波兰表达式的优点? 既然中缀转换为逆波兰就需要可以计算出表达式值, 那逆波兰意义何在?
- (2)DFS 中何时标记前向边?何时标记后向边?
- (3)相比锦标赛排序,败者树的优势是?
- (4)试举出红黑树优于 AVL 树的场景, 红黑树相比 AVL 树的优势
- (5)相比开散列,闭散列的优势,试举例说明两点。
- (6)相比选择排序,插入排序的优势,试举例说明两点。
- (7)对于稠密图,迪杰斯特拉应该使用多叉堆替换二叉堆,为什么? 多叉堆分叉数 m 怎么确定?
- (8)在何种情形下,KMP 优于蛮力算法,为什么?

# 3. 算法题 (7+3+4=14) 返回后序遍历的第 K 个节点,时间复杂度不超过 x 的深度,O(depth(x))

int size; //当前节点和孩子总数

BinNode \*lchild,\*rchild;

**}**;

struct BinNode{

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

//有效代码行数不超过 12 行

//不要尝试模拟后序遍历,时间复杂度会超时。

}

- 一,给出具体算法实现。
- 二,解释你的算法。
- 三,分析时间复杂度和空间复杂度。

#### 二、操作系统(30分)

- 1. 填空题 (15\*1=15)
- (1) 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<u>[1]</u>127,可以采用一些方法即使溢出依然能得到正确结果,(后面还有三个空也是关于AB计算的,这玩意我不会)
- (2)CPL<=DPL[门]和CPL>=DPL[段], [5] 表示请求时可以和门特权级相同, [6] 表示请求时应低于段的特权级。
- (3)父进程先退出,还未退出的子进程被称为 [7] 。子进程退出时,其父进程还没wait,此时子进程被称为 [8] 。

```
Semaphore::P() {
                                                                        Semaphore::V() {
                                        [9] ;
                                                                             [11] ;
class Semaphore {
                                       if ([10]) {
                                                                             if ([12]) {
    int sem;
    WaitQueue q;
                                             Add this thread t to q;
                                                                               Remove a thread t from q;
}
                                             block(t);
                                                                                 wakeup(t);
                                          }
                                                                             }
```

- (5)x86计算机中, CR3应该保存页目录表的 [13]。
- (6)A是计数为1的文件, 创建A的硬链接B, 再创建A的软连接C, 在创建B的硬链D, B计数 [14] , D计数 [15] 。
- 2. 判断颗 (5\*1=5)
- (1) x86开启了二级页表,则页表可以不在内存中。
- (2)ucore时钟中断为10ms,故不能完成 10ms以下的定时。
- (3)中断向量表中存放着中断门的优先级。
- (4)不安全状态就是死锁状态
- (5)只有一个main函数的程序不能有多个线程
- 3. UCORE (6) 在以下代码中找到页表切换, 堆栈切换, switch\_to 函数获得两个参数的代码部分并注释:

```
.text
                                                                                           void load_pgdir(struct proc_struct *proc)
    .globl switch_to
                                                                                           4
    switch to:
                                   # switch to(from, to)
                                                                                    164
                                                                                                      if (proc != NULL)
        # save from's registers
                                                                                                               lcr3(proc->cr3);
        movl 4(%esp), %eax
                                   # eax points to from
                                                                                                      else
        popl 0(%eax)
                                   # save eip !popl
        movl %esp, 4(%eax)
                                                                                                                lcr3(boot_cr3);
        movl %ebx, 8(%eax)
                                                                                    168 }
        movl %ecx, 12(%eax)
        movl %edx, 16(%eax)
        movl %esi. 20(%eax)
        movl %edi, 24(%eax)
        movl %ebp, 28(%eax)
16
        # restore to's registers
        movl 4(%esp), %eax
                                   # not 8(%esp): popped return address already
                                   # eax now points to to
        movl 28(%eax), %ebp
20
        movl 24(%eax), %edi
        movl 20(%eax), %esi
        movl 16(%eax), %edx
        movl 12(%eax), %ecx
24
        movl 8(%eax), %ebx
        movl 4(%eax), %esp
26
        pushl 0(%eax)
                                   # push eip
29
```

4. 内存分析(4)给了段内存的 dump,以及一些页表项的信息,分析 AB 进程的逻辑地址转换

1. 选择题(直接给出我认为的答案了)
(1) RAID0不能恢复数据
(2) DRAM是电容的,需要刷新。
(3) MIPS五段会发生的冲突RAW
(4) 虚拟地址连续,物理地址可能不连续。
(5) 并行总线比串行快
2. 判断题
(1) C语言中, int x>0,则x*x>0
(2) CPI越少的机器执行同一个程序的时间越短
(3) 磁盘顺序存储要比随机存储访问的快
(4) 冯诺依曼是数据和指令混合存储的
(5) 采用什么玩意可以解决控制冲突
3. 填空题
(1) +1234的补码为[ ](用十六进制, 小端表示)
(2) 27.625的IEEE754为[ ](十六进制)
(3) 解决数据冲突的三种方法[ ][ ]
(4) cache的三种缺失为[ ][ ][ ]
4. 流水线时间计算,给了一堆部件的时间,然后请设计并计算单指令周期和多指令周期下以下命令

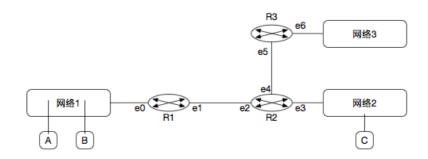
三、组成原理(30分)

的执行时间,这题总共五分

#### 四、计算机网络(20分)

- 1. 选择题 (1\*6=6)
- (1) 电话网络和TCP网络的性质的比较,电话网应该是建立电路
- (2) 蜂窝移动网络六边形, 频率840HZ, 则每个点可用最大频率
- (3) 一个给了最小数据帧长度的以太网,给了信号传播速度,给了相距,问最大传输数据速度
- (4) 计算一个计算分组时间,两个转发加两个传播
- (5) 什么信道的利用率最低? 相距离越远, 传输速率越快
- (6) 拥塞窗口为m时发生拥塞,发送方有足够多的数据要发,问平均速度
- 2. 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

#### 3. 子网划分(6)



- (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划分给网络并写出路由器接口ip
- (2) 简述AB通信时与AC通信时使用ARP协议的具体情况
- (3) 当A发送报文给C时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)