数据结构

- 1. 判断题 (题号顺序可能不对)
- 1) $\lfloor \log n \rfloor ! = O(n^{\log \log n})$
- 2) 有序向量二路归并能在线性时间内完成, 有序列表不能
- 3) 伸展树总体势能不可能超过 O(nlogn)
- 4) 左式堆兄弟子堆满足 L.height>=R.height
- 5) 对无向图某一节点 s 进行 dfs, 若 dfs 树中 s 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,队列中的节点与起始节点距离均不大于 1
- 7) avl 树删除失衡后, 经过调整, 其高度可能不能保持原高度
- 8) 若 rbtree 删除导致双黑修正进行了 Ω(logn)次重染色,则至少旋转一次
- 9) 希尔排序序列是{0, 1, 3, 5, 15, ···, 2^(k-1), ···}, 时间复杂度是 O(n^(3/2))
- 10) 一棵伸展树经过访问后,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 gs 策略而不使用 bc 策略则不能保证在最好情况下有 O(n/m)的时间复杂度(n 为文本串长度, m 为模式串长度)
- 12) kr 算法在匹配失败后无法在 O(1)内找到下一个

2. 填空题

- 1) 矩阵压缩,一个 50*50 的对称矩阵 a[0, 49] [0, 49], 每个数据占两个数据位, 行优先的前提下压缩到矩阵下三角, a[0][0]起始下标对应的是十进制的 1000, a[i][j]的地址是 2000 (i<=j),则 i=_____,j=____
- 2) 一个伸展树中所有节点都是偶数度,最深的叶节点需要经过 11 条边才能到达数根,则该二叉树最少有_____个节点
- 3) 由关键码{0, 1, 2, ..., 10}组成, 且所有节点都是偶数度的二叉搜索树, 共有 棵
- 4) 红黑树一条路经上有5个红节点,则树最少有 个节点
- 5) 在有 400 个关键码的 20 阶 B-树, 查找最大需要比较 次

3. 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[] | 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?

4. 算法分析题

已知任何一棵多叉树可以通过长子-兄弟法表示为二叉树,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 *Ic;
  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
}
说明该算法的原理
证明该算法的正确性
证明该算法的时间、空间复杂的为 O(n)
计算机组成
1. 判断题
1) 流水线阶段寄存器对系统软件程序员是否是透明的
2) 静态存储器断电后是否会保存数据
3) 中断处理是否会记录中断指令的 PC 值
4) 调整指令顺序是否会解决数据冲突
5) 微程序是否是·····(组合逻辑? 为 xxxx 设计的?) 一种机器语言程序(题干不全)
2. 选择题
1) 关于 ALU 超前进位的描述正确的是: (选项不全)
```

- A 简化什么来着?
- B 可以更快地获得进位
- C可以有更高的精度
- D 进行逻辑运算?
- 2) 关于层次存储系统的描述正确的是:
- A 增加主存容量
- B 实现时间局部性
- C 实现空间局部性
- D 提高计算机的性能
- 3) 关于 MIPS 系统内存缺页异常处理例程的描述正确的是: (题干貌似不全)
- 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, 软件恢复断点
- 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, 总线的带宽是

A 200MB

- B 400MB
- C 600MB
- D 800MB

3. 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), | IEEE 754 |
|------|-----------------|-----------------------------|---------------|-----------------|
| 标准 | 中的单精度浮点数的最大规约数 | 效在内存中表示为 0x | (16 进制表示) | 0 |
| ٥١ | 人の公子拉合士が刊程工を扣 | ** 中枢士品位士/ - 61 - 1.1 - 0.1 | <i>颂士仁士 1</i> | 人 / / / |

- 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。

4. 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 r5; r4 <- r1 - r5 and r6 r1 r7; r6 <- r1 & r7 or r8 r1 r6; 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?需要插入多少个气泡?请说明原因。

操作系统

- 1. 判断题
- 1) 在单核 CPU 中, 进程可以通过屏蔽/使能硬件中断中的机器指令来实现同步互斥
- 2) 用信号量可以实现管程
- 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) 先来先服务算法(FCFS)可以解决进程间死锁的问题
- 6) 在 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

2. 填空题

反置页表的每一个页表项中存在<u>①</u>、<u>②</u>、<u>③</u> 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<u>④</u> 和<u>⑤</u>,输出用作<u>⑥</u>。如果页表项中的内容和 hash 函数的输入不一致,则会出现<u>⑦</u>。

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

3. 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
        trun: integer
    wants_to_enter[0] <- false
    wants to enter[1] <- false
    trun <- 0 // or 1
线程 p[i]的算法伪代码 (i 的值取为 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
```

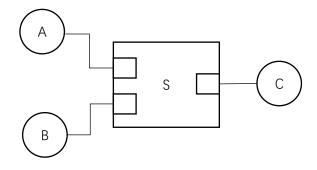
计算机网络

- 1. 填空题
- 1) 海明纠错码,纠正 n 个字节错误,海明纠错码的最短码距是
- 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) IEEE 802.3 局域网中使用的 MAC 协议是
- 4) 166.111.67.8/21 的广播地址是
- 5) TCP 中 与定时器结合释放连接

- 2. 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) 链路层成帧的方法不包括
- A 偏移量法
- B 物理层编码违例法
- C 带位填充首尾字节标记法
- D 字符计数法
- 3) 哪一个网络设备工作在网络层
- 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 BFG
- D RIP
- 5) 电路分组交换和虚电路分组交换共同点
- Ⅰ. 分组有序 Ⅱ. 设备端口带宽预约占用 Ⅲ. 不会产生拥塞
- $A \mid I \mid I \mid I$
- BIII
- CIIII
- DΙ

3. 计算题

网络设备 S 和主机 A、主机 B、主机 C 相连形成局域网, S 的每个接口 1000 帧每秒, 每帧 承载有效载荷 1KB, 数据帧处理只考虑转发时间, 每条链路一样长, 发送延迟 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) A 发送窗口大小为 1, A 向 C 发送足够多的数据(稳定发送),当 S 为集线器或转发存储交换机时,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? 最短需要多久?
- 3) 若 S 为全双工交换机,每个发送/接收接口都有 4 帧缓存,A、B 都向 C 发送数据,保证两条链路公平,若要不产生拥塞丢失,A 和 B 的拥塞窗口最大为多少?