

中国科学院软件研究所

2000 年招收攻读硕士学位研究生入学考试试卷

科目：编译和操作系统

一、(8分) Pascal 语言无符号数的正规定义如下：

$\text{num} \rightarrow \text{digit}^* (\cdot \text{digit}^*)? (\text{E}(+|-)? \text{digit}^*)?$

其中 digit 表示数字，用状态转换图表示接受无符号数的确定有限自动机。

二、(10分) 一个非 LR(1) 的文法如下：

$L \rightarrow MLb \mid a$

$M \rightarrow \epsilon$

请给出所有有移进—归约冲突的 LR(1) 项目集，以说明该文法确实不是 LR(1) 的。

三、(14分) 程序的文法如下：

$P \rightarrow D$ 此处 D 为虚集

$D \rightarrow D; D \mid \text{id} : T \mid \text{proc id} ; D ; S$

(1) 写一个语法制导定义，打印该程序一共声明了多少个 id。

(2) 写一个翻译方案，打印该程序每个变量 id 的嵌套深度。

四、(5分) C 语言程序引用 sizeof 函数时，该函数的计算是在编译该程序时完成，还是在运行该程序时完成？说明理由。

五、(5分) 一个 C 语言程序如下：

```
func(i1, i2, i3)
long i1, i2, i3;
{
    long j1, j2, j3;
    printf("Addresses of i1, i2, i3 = %o, %o, %o\n", &i1, &i2, &i3);
    printf("Addresses of j1, j2, j3 = %o, %o, %o\n", &j1, &j2, &j3);
}
main()
{
```

long i1, i2, i3;
func(i1, i2, i3);

}

该程序在 SUN 工作站上的运行结果如下：

Addresses of i1, i2, i3 = 35777773634, 35777773640, 35777773644

Addresses of j1, j2, j3 = 35777773524, 35777773520, 35777773514

从上面的结果可以看出，func 函数的 3 个形式参数的地址依次升高，而 3 个局部变量的地址依次降低。试说明为什么会有这个区别。

六、(8 分) 一个 C 语言程序如下：

```
main()  
{  
    func();  
    printf("Return from func\n");  
}  
  
func()  
{  
    char s[4];  
  
    strcpy(s, "12345678");  
    printf("%s\n", s);  
}
```

该程序在 PC 机 Linux 操作系统上的运行结果如下：

12345678
Segmentation fault (core dumped)

试分析为什么会出现这样的运行错误。

七、填空题(每空 1 分, 共 8 分, 请将答案写在答题纸上)

1. 请求分段式虚拟存储系统必须至少具有三种硬件支持：即 段表机制(1), 地址转换机构以及 (3)地址寄存机构
2. 在页面置换中, 目前有多种方法被提出以防止抖动现象, 它们的共同点是通过 (4) 来实现的。

调节少道程序数

3. UNIX 的文件目录项由两部分组成，即文件名和 (5); 后者在文件被打开后又有两种形式，即 物理地址 和 逻辑地址。UNIX 能与其它操作系统组网是由于它支持 (8) 协议。

TCP/IP

八、判断题，若有错，请改正（每小题 3 分，共 12 分）

1. 错。^{①进程并发性} 1. 进程是基于多道程序技术而提出的，其最基本的特征是并发性和动^{②进程在死状态中只}态性；进程的执行也即在多种基本状态间多次转换的过程，但只有^{③经过一次}处于就绪、阻塞和执行这三种状态的进程位于内存。
2. 错。^{①避免死锁也不允许死锁出现} 2. 在处理死锁的四种方法中，预防策略是不容许死锁出现的，而其它^{②只能使后三种条件不成立}^{③条件必须维持}三种方法都是容许的。为预防死锁，系统必须至少使产生死锁的四个必要条件之一不成立，例如银行家算法就是预防死锁最有代表性^{④银行家算法是为}的一个算法。
3. 错。^{①最好的内存对换在文件页} 3. 在请求分页式存储管理中，页面的调入/调出只能在内存和对换区之间进行；相应的页面置换算法很多，但只有最佳置换算法能完全避免^{②OPT算法不能实用，只能作为一个评价标准}^{③置换很少在实际中使用}进程的抖动，因而目前应用最广；其它如改进型 CLOCK 算法虽然也能避免进程的抖动，但其效率一般很低。
4. 错。^{①速度最快的，②管道操作考虑了同步机制，③共享内存机制没有专门提供互斥} 4. UNIX 的通信机制有多种，其中管道机制的速度最快；但由于 UNIX 系统是从 MULTICS 系统简化得到的，本身没有考虑管道操作的互斥和同步，因而应用较少；目前最常用的是共享内存机制，该机制使多个进程共享内存中的某一或几个区域，同时提供了互斥和同步机制，从而大大方便了用户的使用。

九、简答题(每小题 4 分，共 20 分)

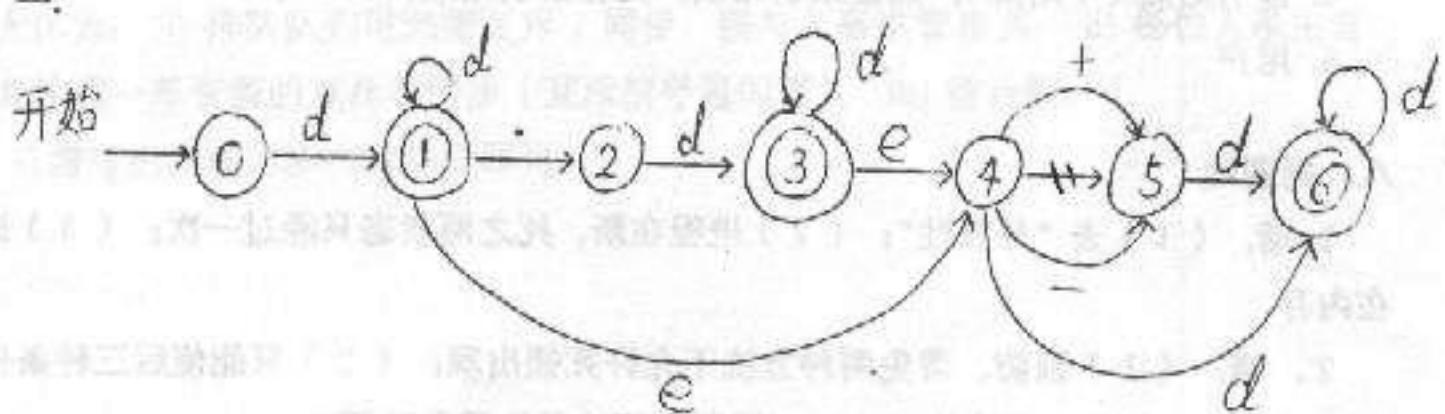
1. 请写出你对对换过程和置换过程的认识，它们的区别主要有哪些？
2. 试说明 SPOOLING 系统在实现时所依赖的关键技术有哪些？若某机房有两台打印机，希望将其中的一台打印机改为网络共享打印机，另一台直接连到主机上，请指出此时的系统组成。
3. 设在 UNIX 中有一进程 P，P 中有一操作需访问偏移量为 14000 处的数据；试问 UNIX 如何利用过程 bmap 实现地址变换？
4. 在 UNIX 进程的九种基本状态中，若某一进程目前在内存中睡眠，问它可能向哪些状态转换，请给出转换的原因和详细过程。
5. 您认为在三种典型操作系统中，针对系统的资源管理，各采用哪几种调度算法较好。

十、分析编程题(10分)

现有 100 名毕业生去甲、乙两公司求职，两公司合用一间接待室，其中甲公司准备招收 10 人，乙公司准备要 15 人，招完即止；两公司各有一位人事主管在接待毕业生，每位人事主管每次只可接待一人，其它毕业生在接待室外排成一队等待。试用记录型信号量机制实现对此过程的管理。要求给出您的分析过程，写出需要的假设，以及所设计的数据结构和算法。

2000 年招收硕士学位研究生入学考试

“编译和操作系统”试题参考答案



二.

$$\begin{array}{lll}
 L' \rightarrow L, \$ & L \rightarrow M.Lb, \$ & L \rightarrow M.Lb, b' \\
 L \rightarrow .M.Lb, \$ & \xrightarrow{M} L \rightarrow .M.Lb, b & \xrightarrow{M} L \rightarrow .M.Lb, b \\
 L \rightarrow .a, \$ & L \rightarrow .a, b & L \rightarrow .a, b \\
 M \rightarrow ., a & M \rightarrow ., a & M \rightarrow ., a
 \end{array}$$

三个状态有移进-归约冲突.

三. (1)

$$P \rightarrow D_1 \quad print(D, i)$$

$$D \rightarrow D_1; D_2 \quad D.i := D_1.i + D_2.i$$

$$D \rightarrow id : T \quad D.i := 1$$

$$D \rightarrow proc\ id; D_1; S \quad D_i := D_1.i + 1.$$

(2)

$$P \rightarrow \{D.l := 1\}D$$

$$D \rightarrow \{D_1.l := D.l\}D_1; \{D_2.l := D.l\}D_2$$

$$D \rightarrow id : T \{print(id.name, D.l)\}$$

$$D \rightarrow proc\ id; \underbrace{\{D_1.l := D.l + 1\}}_{S} D_1; S$$

四. 在编译时计算, 因为每个类型的大小是静态确定的.

五. 参数反序压栈, 局部变量顺序分配.

六. 活动记录中存放返址的单元被串拷贝所破坏.

七. 填空题

1. 按名存取.
2. 界限寄存器, 限长寄存器, 段表机制, 缺段中断机构, 地址变换机构
3. 调节多选程序度
4. 索引结点 (i 结点), 磁盘索引结点, 内存索引结点, TCP/IP
5. 用户

八. 判断题

1. 错, (1) 去“开发性”; (2) 进程在新、死之两状态只经过一次; (3) 进程都在内存.
2. 错, (1) 预防、避免两种方法不允许死锁出现; (2) 只能使后三种条件不成立, “互斥”条件必须维持; (3) 银行家算法是为避免死锁.
3. 错, (1) 在内存和文件区及对换区; (2) OPT 算法不能实用, 只可作为一种评价标准; (3) 目前很少在实际中使用; (4) 相对避免, 效率较高.
4. 错, (1) 不是最快的; (2) 管道机制考虑了同步机制; (3) 共享内存机制没有专门提供互斥和同步.

九. 简答题

1. (1) 两者都实现将内外存里的信息交换; (2) 对换是指进程为基本单位的交换, 置换是指以进程的子部分为单位的交换; (3) 两者都是扩大内存的支持技术.
2. (1) 输入井和输出井, 输入缓冲区和输出缓冲区, 输入进程和输出进程, 请求打印队列;

(2) 描述下图:



另一打印机可直接连到主机即可.

3. (1) 核心将 14000 换为逻辑块号 13 及块内偏移量 688; (2) 判断, 因 $10 < 13 < 266$, 故为一次回址; (3) 从 $i.add(10)$ 中取得盘块号, 设为 x ; (4) 调 $bread$ 过程读 x 盘块; (5) 在一次回址块中的文件逻辑块号为 3 (从 0 编); (6) 从中得实际块号, 设为 y ; (7) 则该块中第 688 字节即为所求.

4. (1) 由唤醒至内存中就绪，由此可至其它状态；(2) 由换出至睡眠且换出，由此至其它状态（要详细描述）

5. 对多道批处理系统，分时系统，实时系统，分作业管理，进程管理，内存管理，设备管理，文件管理分别给出，只需列出即可。

十. 分析编程题

(1) 需先分析，给出自己在细节方面的设想；
(2) 大体为： i) 排队队列可无需互斥 / 同步，需与人事主管协调； ii) 每位人事主管和面试者构成一单资源的互斥与同步（互斥信号量即可）； iii) 需计数。

注：只需写出实现同步机制部分即可。