

中国科学技术大学

一九九八年招收硕士学位研究生入学考试试题

试题名称: 编译原理与操作系统

- 一. (10 分) 某操作系统下合法的文件名为

device:name.extension

其中第一部分 (device:) 和第三部分 (.extension) 可省略, 若 device, name 和 extension 都是字母串, 长度不限, 但至少为 1, 画出识别这种文件名的确定有限自动机.

- 二. (10 分) 下面文法是否为 LL(1) 文法? 说明理由.

$$\begin{aligned} S &\rightarrow AB \mid PQx & A &\rightarrow xy & B &\rightarrow bc \\ P &\rightarrow dP \mid \epsilon & Q &\rightarrow aQ \mid \epsilon \end{aligned}$$

- 三. (10 分) 把表达式

$-(a+b) * (c+d) + (a+b+c)$

翻译成四元式.

- 四. (10 分) UNIX 下的 C 编译命令 cc 的选择项 g 和 O 的解释如下, 其中 dbx 的解释是 “dbx is an utility for source-level debugging and execution of programs written in C”. 试说明为什么用了选择项 g 后, 选择项 O 遍被忽略.

-g Produce additional symbol table information for
 dbx(1) and dbxtool(1) and pass -lg option to ld(1)
 (so as to include the g library, that is :
 /usr/lib/libg.a). When this option is given, the
 -O and -R options are suppressed.
-O[level] Optimize the object code. Ignored when either -g, -go,
 or -a is used. ...

- 五. (10 分) 下面程序在 SUN 工作站上运行时陷入死循环, 试说明原因. 如果将第 6 行的 long *p 改成 short *p, 并且将第 16 行 long k 改成 short k 后, loop 中的循环体执行一次便停止了. 试说明原因.

```
Main()
{
    addr();
    loop();
}
long *p; /* 第 6 行 */
loop()
{ long i, j;
  j=0;
  for(i=0; i<10; i++)
  { (*p) --;
    j++;
  }
}
```

```
addr()
{ long k; /* 第 16 行 */
  k=0;
  p=&k;
}
```

六. 填空(每空 1 分, 共 20 分)

1. 用户与操作系统之间的接口主要分为_____和_____两类.
2. 在操作系统中, 不确定性主要是指_____和_____.
3. 在 UNIX 系统 V 中, 新建的子进程从父进程那里继承了_____, _____和_____等多种资源.
4. 在可变分区存储管理中, 分区的保护通常采用_____和_____两种方式.
5. 逻辑设备表(LUT)的主要功能是_____和_____.
6. 在采用请求分页式存储管理的系统中, 地址变换过程可能会因为_____, _____和_____等原因而产生中断.
7. 在 UNIX 系统 V 中, 如果一个盘块的大小为 1KB, 每个盘号占 4 个字节, 那么, 一个进程要访问偏移量为 263168 字节处的数据时, 需要经过_____次间址.
8. 设备驱动程序是一种低级的系统例程, 它通常分为_____和_____两部分.
9. UNIX 系统 V 在打开(open)一个文件时, 需要为其分配_____, _____和_____等多种资源.

七. (10 分)简述 LRU, NRU 和 LFU 三种页面置换算法的思想, 并各给出一种可能的实现方案.

八. (10 分)何谓临界区?下面给出的实现两个进程互斥的算法是安全的吗?为什么?

```
#define TRUE 0
#define FALSE 1
int flag[2];
flag[0] = flag[1] = FALSE;
enter_crtsec(i)
int i;
{ while(flag[1-i]);
  flag[i]=TRUE;
}
leave_crtsec(i)
int i;
{ flag[i]=FALSE;
}
process i:
...
enter_crtsec(i); /* 进入临界区 */
IN CRITICAL SECTION
leave_crtsec(i); /* 离开临界区 */
...
```

九. (10 分)要使一个系统不发生死锁, 一般可采用那些方法, 简述它们的实现原理.