



操作系统实验

实验一 vi编辑器的使用

实验目的：

- 理解vi的运行模式及其切换方法。
- 学会使用vi的各种操作命令进行文本文件的编辑。
- 用vi编写Linux下C程序，会用gcc编译。

- **vi是UNIX中最常用的编辑器。**
- **对vi编辑器的全面而清晰的理解，对于后续内容的学习至关重要。**

■ 实验内容与要求:

- ① 创建一个文件
- ② 保存退出一个文件 及 不保存退出一个文件
- ③ 在文本中使用不同的键进行光标的移动
- ④ 在一个文件中加入、删除与修改文本
- ⑤ 设定选项以自定义编辑环境
- ⑥ 调用命令行编辑功能

- 使用vi编辑器编写一个C语言程序Hello World

```
#include <stdio.h>
```

```
int main(void)
```

```
{
```

```
    printf ("Hello world, Linux  programming!\n");
```

```
    return 0;
```

```
}
```

- gcc编译:

将程序存为hello.c。

编译: **gcc hello.c -o hello.o**

- 运行:

./hello.o

实验二 Linux进程控制

■ 实验目的


- ① 了解进程与程序的区别，加深对进程概念的理解；
- ② 进一步认识进程并发执行的原理，理解进程并发执行的特点，区别进程并发执行与顺序执行；
- ③ 分析进程争用临界资源的现象，学习解决进程互斥的方法。
- ④ 了解**fork()**系统调用的返回值，掌握用**fork()**创建进程的方法；
- ⑤ 熟悉**wait**、**exit**、**lockf**等系统调用。

■ 实验内容与要求

- ① 编写一C语言程序，实现在程序运行时通过系统调用**fork()**创建两个子进程，使三进程并发执行，父亲进程执行时屏幕显示“**I am father**”，儿子进程执行时屏幕显示“**I am son**”，女儿进程执行时屏幕显示“**I am daughter**”。

或

编写一C语言程序，实现在程序运行时通过系统调用**fork()**创建一个子进程，子进程再创建一个孙子进程。使三进程并发执行，父亲进程执行时屏幕显示“**I am father**”，儿子进程执行时屏幕显示“**I am son**”，孙子进程执行时屏幕显示“**I am grandson**”。

- 
- ② 多次连续反复运行这个程序，观察屏幕显示结果的顺序，直至出现不一样的情况为止。记下这种情况，试简单分析其原因。
 - ③ 修改程序，在三进程中分别使用**wait**、**exit**、**lockf**等系统调用“实现”其同步推进，多次反复运行改进后的程序，观察并记录运行结果。

■ 程序参考：（仅供参考）

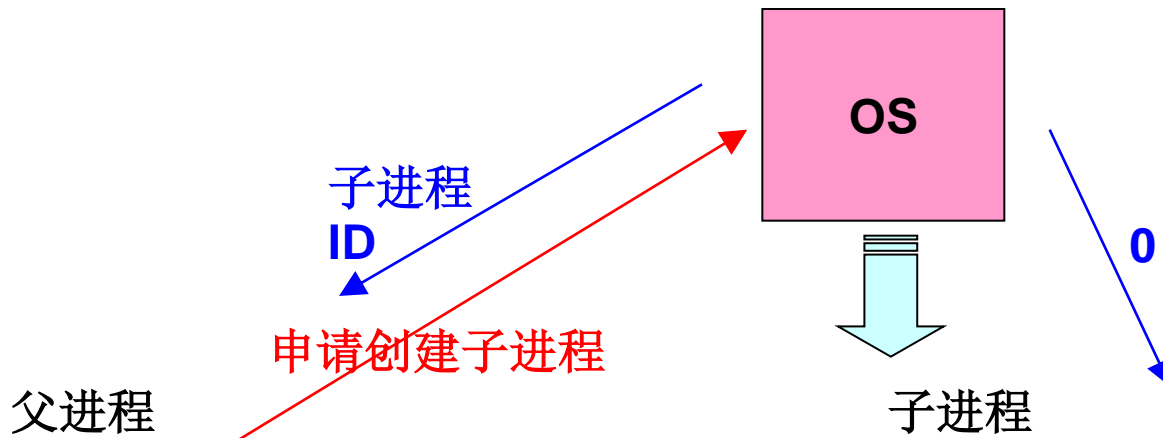
需要的头文件：

```
# include<stdio.h>
```

```
# include<sys/types.h>
```

```
# include<unistd.h>
```

```
int main()
{
    int pid;
    if ((pid = fork())<0)
    { printf("son fail create!\n");
      return;
    }
    else if (pid == 0)
    { printf("I am son!\n");
      return;
    }
    else
    { printf("I am father!\n");
    }
}
```



```
if ((pid = fork())<0)
{ printf("son fail create!\n");
  return;
}
else if (pid == 0)
{ printf("I am son!\n");
  return;
}
else
{ printf("I am father!\n");
}
```

```
if ((pid = fork())<0)
{ printf("son fail create!\n");
  return;
}
else if (pid == 0)
{ printf("I am son!\n");
  return;
}
else
{ printf("I am father!\n");
}
```

■ **fork()**的原理:

- ① 当程序执行到下面的语句: **pid=fork();**
OS创建子进程。
- ② 子进程和父进程的可执行程序是同一个程序;
但它们是两个相互独立的进程!
- ③ 当前是父进程执行到**fork**调用即将返回 (此时子进程不占有**CPU**) 。
- ④ 父进程继续执行, **OS**对**fork**的实现, 使这个系统调用在父进程中返回刚刚创建的子进程的**pid** (一个正整数), 所以下面的if语句 **pid==0**的分支不会执行。所以输出**i am father**

- ⑤ 子进程在之后的某个时候得到调度，占用 **CPU**。
- ⑥ **OS对fork的实现，使子进程中fork返回0。所以在子进程中，pid=0。**
- ⑦ 子进程继续执行的过程中，if语句中 **pid==0**是**true**。
- ⑧ 所以输出**i am son**

■ **wait 函数**

■ **定义：** `pid_t wait (int * status);`

■ **返回值：** 执行成功返回子进程的ID，否则返回-1。

■ **原理：**

- 进程一旦调用**wait**，就立即阻塞自己，直到有信号来到或子进程结束。
- 如果有子进程退出，把该子进程彻底销毁后返回该子进程的状态信息；
- 如果没有子进程请求退出，**wait**会一直阻塞在这里，直到有一个出现为止。

■ **注意：**

- 如果在调用**wait**时子进程已经结束，则**wait**会立即返回子进程的结束状态。
- 子进程的结束状态会由参数**status** 返回，子进程的ID也会一块返回。
- 如果不关心结束状态，参数**status** 可设成**NULL**

■ 范例

需要的头文件

```
#include<stdlib.h>
```

```
#include<unistd.h>
```

```
#include<sys/types.h>
```

```
#include<sys/wait.h>
```



```
int main()
{
    pid_t pid;
    int status,i;
    if(fork() == 0)
    {
        printf("This is the child process .pid =%d\n",getpid());
        exit(5);
    }
    else
    {
        sleep(1);
        printf("This is the parent process ,wait for child...\n");
        pid = wait(&status);
        i = WEXITSTATUS(status);
        printf("child's pid =%d .exit status=%d\n",pid,i);
    }
}
```

■ 执行示例:

This is the child process .pid =1501

This is the parent process ,wait for child...

child's pid =1501. exit status =5

实验三 进程控制**Lockf()**

■ 实验目的

- 学习进程控制机制，掌握**Lockf()**函数的使用和工作原理。

■ 实验内容：

- 根据参考程序，观察、记录并简单分析其运行结果。

■ **lockf()**函数

- 利用系统调用**lockf** (**fd**, **mode**, **size**)，对指定区域（有**size**指示）进行加锁或解锁，以实现进程的同步或互斥。
- 其中，**fd**是文件描述字；
- **mode**是锁定方式，**mode=1**表示加锁，**mode=0**表示解锁；
- **size**是指定文件**fd**的指定区域，用**0**表示从当前位置到文件结尾
- 注：有些Linux系统是**locking(fd, mode, size)**

■ 范例

需要的头函数

```
#include<stdio.h>
```

```
#include<sys/types.h>
```

```
#include<unistd.h>
```

```
int main(void)
{
    int  pid, i;
    if((pid=fork())<0)
    {
        printf("child fail create\n");
        return;
    }
    else if(pid==0)
    {
        lockf(1,1,0); // 锁定标准输出设备(显示器)
        for(i=0;i<5;i++)
            printf("This is child (pid=%d) process:b\n",getpid());
        lockf(1,0,0); // 解锁标准输出设备(显示器)
        return;
    }
    else
    {
        lockf(1,1,0);
        for(i=0;i<5;i++)
            printf("Parent process:a\n");
        lockf(1,0,0);
    }
}
```

实验四 管道通信

■ 实验目的

- 学习如何利用管道机制、消息缓冲队列、共享存储区机制进行进程间的通信，并加深对上述通信机制的理解。

■ 实验内容:

- ① 编写一C语言程序，使其用管道来实现父子进程间通信。子进程向父进程发送字符串“**is sending a message to parent!**”；父进程则从管道中读出子进程发来的消息，并将其显示到屏幕上，然后终止。
- ② 运行该程序，观察、记录并简单分析其运行结果。

- **pipe()函数**: 创建管道的方法

函数原型为 **int pipe(int filedes[2]);**

- **write()函数**: 写入数据方法

函数原型为:

int write(int pipe_fd, char *buffer, size_t len);

- **read()函数**: 读取数据的方法

函数原型为:

int read(int pipe_fd, char *buffer, size_t len);

■ pipe函数——建立管道

- 头文件: **#include<unistd.h>**

- 定义函数: **int pipe(int filedes[2]);**

- 函数说明:

- 建立管道，并将文件描述符由数组**filedes**返回。
- **filedes[0]**为管道里的读取端，用**read**从管道中读数据
- **filedes[1]**则为管道的写入端，用**write**向管道中写数据。
- 返回值: 若成功则返回**0**，否则返回**-1**

■ 基本步骤:

① 利用**pipe**创建管道:

```
int filedes [2];  
pipe(filedes);
```

② 利用**fork**创建子进程

③ 子进程利用**write**向管道写入数据:

```
char *str="is sending a message to  
parent!";
```

```
close(filedes[0]); //关闭读端
```

```
write(filedes[1], str, strlen(str)); //写数据
```

④ 父进程利用**read**从管道读取数据:

close(filedes[1]); //关闭写端

read(filedes[0], buf, sizeof(buf)); //读数据

⑤ 父进程显示接收到的数据, 及数据的长度

■ 编译举例:

```
[root@localhost]# gcc pipe.c -o pipe.o
```

```
[root@localhost]# ./pipe.o
```

■ 显示结果:

in the parent process...

in the child process...

31 bytes of data received from child:

is sending a message to parent!

实验报告格式

■ 分以下几个部分：

一、实验名称

二、实验目标

三、实验要求

四、实验内容 (写上你的程序)

五、实验结果 (打印程序运行的结果,贴在这)

六、实验结论 (写为什么会出现这种运行结果)

实验报告撰写注意事项

- 除“实验结果”外，其余部分必须手写
- 报告必须用标准的实验报告纸书写（如下图所示），否则实验成绩做0分处理。

中国海洋大学实验报告

____年____月____日

姓名____系年级____专业____同组者____

科目____题目____

实验报告评分的基本标准

- 书写工整(字不一定好看，但要书写认真)
- 代码完整且正确
- 实验结果部分附有粘贴的执行结果
- 实验结论分析正确

课堂纪律基本要求

- 上课和下课时需要到研究生助教处签到、签退。(迟到、早退、未到都要扣分)
- 试验期间，做任何违反课堂要求的活动，比如玩游戏、看视频、上网聊天等，都要扣分。
- 课堂纪律得分最终将计入期末考试成绩。

作业一（4分）

■ 进程同步

- 甲、乙两个老师分别批改作业，批完的作业放在一张桌子上，但桌子每次只能放一本作业
- 另有甲、乙两个同学
- 甲同学从桌子上拿甲老师批完的作业
- 乙同学从桌子上拿乙老师批完的作业
- 请将甲乙老师和甲乙同学分别模拟成一个进程，并用信号量机制实现他们之间的同步。

■ 要求：手写在报告纸上，实验课期间统一上交

作业二（4分）

■ 用栈实现LRU算法（参考书P165页）

- 设分配给进程5个物理块，初始物理块是空的
- 所要访问页面的页号顺序为
4, 7, 0, 7, 1, 0, 1, 2, 1, 2, 6
- 利用栈实现LRU算法，在访问完页号6之后，要求显示以下内容：
 - ① 被置换出去的页号是哪个
 - ② 从栈顶到栈底，栈中各保存了哪些页号

■ 要求：

- 在程序中定义一个数组：**int visit[]={4, 7, 0, 7, 1, 0, 1, 2, 1, 2, 6}**，用于存储页号访问顺序。
- 定义一个栈**int stack[5]**，用来实现**LRU**算法
- 在**Linux**下用**C**语言实现
- 实验课期间统一检查程序运行结果。