OpenEulsecond示例代码2

获取进程 ID 实验

1. 创建源代码文件

打开虚拟机,输入以下指令来编写代码

```
vi first.cpp
```

2. 编写代码

在 first.cpp 中写入如下代码:

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

int main()
{
    pid_t my_pid;
    my_pid = getpid();
    printf("My process ID is %d\n", my_pid);

    return 0;
}
```

3. 编译并运行代码

编译代码:

```
g++ first.cpp -o first
```

运行程序:

```
./first
```

```
My process ID is 18290
```

由此可见, 当前程序的进程号 (PID) 为 18290。

进程创建与父子进程关系实验

1. 创建源代码文件

使用以下命令创建并编辑文件 second.cpp:

```
vi second.cpp
```

2.编写代码

编写代码如下

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
int main()
    pid_t child_pid;
    child_pid = fork();
    if (child_pid < ∅)
        psecondror("Fork failed");
        return 1;
    else if (child_pid == 0)
        printf("Child process:My PID is %d \n", getpid());
    else
        printf("Parent process: My PID is %d \n", getpid());
        printf("Parent process: Child process ID is %d \n", child_pid);
    return 0;
}
```

3. 编译并运行程序

编译代码:

```
g++ second.cpp -o second
```

运行程序:

```
./second
```

得到的结果如下图所示

```
alt text
```

```
Parent process: My PID is 70845
Parent process: Child process ID is 70846
Child process:My PID is 70846
```

结果表明:

- fork()系统调用成功后,会产生一个子进程。
- 父进程输出了自己的进程号以及子进程的进程号,而子进程仅输出自己的进程号。
- 这证明了父子进程之间的关系,其中子进程由父进程创建,并且它们具有各自独立的进程号。

父进程等待子进程退出测试

1.修改代码

修改second.cpp中的代码

```
vi second.cpp
```

修改为下面的代码

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/wait.h>

int main()
{
    pid_t child_pid;
    child_pid = fork();
    if (child_pid < 0)
    {
        psecondror("Fork failed");
        return 1;
    }
    else if (child_pid == 0)
    {
        printf("Child process:My PID is %d \n", getpid());
    }
    else
    {
}</pre>
```

```
printf("Parent process: Child process ID is %d \n", child_pid);
   int status;
   waitpid(child_pid, &status, 0);
   if (WIFEXITED(status))
   {
      printf("Parent process: Child exited with status %d\n",
WEXITSTATUS(status));
   }
  }
  return 0;
}
```

如图所示



2.运行代码

再次编译代码并运行

```
g++ second.cpp -o second
```

```
./second
```

得到结果如下



```
Parent process: Child process ID is 140429
Child process:My PID is 140429
Parent process: Child exited with status 0
```

结果显示:

- 父进程在调用 waitpid() 后进入等待状态,直至子进程退出后才继续执行后续代码。
- 子进程正常退出(退出状态为 0),并且父进程通过 WIFEXITED 与 WEXITSTATUS 检查子进程的退出状态。

多次 fork() 进程创建实验

1. 编写代码

编写代码如下

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

int main()
{
    fork();
    fork();
    fork();
    printf("ciallo\n");
    return 0;
}
```

2. 创建结果保存文件

创建一个用来保存结果的文件save.txt

```
touch save.txt
```

3. 编译并运行程序

编译代码并将运行的结果导入到save.txt

```
g++ san.cpp -o san
```

```
./san > save.txt
```

打开save.txt,发现结果如下图所示



这表明:每次调用 fork()后,当前进程都会复制出一个新的进程。

- 首次 fork() 后: 2 个进程
- 再次 fork() 后:每个进程又复制出一个子进程,总数达到 4 个
- 第三次 fork() 后: 总数达到 (2^3 = 8) 个进程

因此,程序共输出8次ciallo,验证了进程复制的倍增效果。

进程独立性实验

1. 编写代码

编写代码如下

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>
int main()
{
    int x = 1;
    pid_t p = fork();
    if (p < 0)
        psecondror("fork fail");
        exit(1);
    else if (p == 0)
        printf("Child has x = %d \n", ++x);
        printf("Parent has x = %d\n", --x);
    return 0;
}
```

2. 运行代码

```
Parent has x = 0
Child has x = 2
```

结果表明,父子进程在 fork() 调用后拥有各自独立的内存空间。

- 父进程对变量 x 执行自减操作, 输出结果为 0;
- 子进程对变量 x 执行自增操作,输出结果为 2。 这验证了进程间变量互不干扰的特性

总结

通过多个实例验证了 Linux 系统中进程创建的基本原理与特点:

- 通过 getpid() 能够获取进程号;
- fork() 调用成功后会创建一个子进程, 父子进程各自独立运行;
- 父进程可以通过 waitpid() 等机制等待子进程退出,从而实现进程同步;
- 多次 fork() 会呈指数级地增加进程数;
- 各进程拥有独立的内存空间,对变量的修改互不影响。