实验二 进程和进程通信

操作系统实验报告

郑宇森 520021911173 电子信息与电气工程学院

zys0794@sjtu.edu.cn

2022年11月27日

目录

1	实验	要求																			2
2	父子	进程协作实	验																		2
	2.1	程序逻辑																			2
	2.2	程序源码																			3
	2.3	程序输出																•			3
3	3 消息通信实验													4							
	3.1	程序逻辑																			4
	3.2	程序源码																			4
	3.3	程序输出																			6
4	共享	内存实验																			7
	4.1	程序逻辑																			7
	4.2	程序源码																			7
	4.3	程序输出																			9
5	实验总结													9							
A	utils.h 文件												10								
В	Makefile 文件																		12		

1 实验要求

- Part1: 自己设计一个程序,该程序创建一个子进程,使父子进程合作,协调地完成某一功能。要求在该程序中还要使用进程的睡眠、进程图象改换、父进程等待子进程终止、信号的设置与传送(包括信号处理程序)、子进程的终止等有关进程的系统调用。
- Part 2: 分别利用 UNIX 的消息通信机制、共享内存机制(用信号灯 实施进程间的同步和互斥)实现两个进程间的数据通信。具体的通信 数据可从一个文件读出,接收方进程可将收到的数据写入一个新文件, 以便能判断数据传送的正确性。

2 父子进程协作实验

该部分的实验程序在 procfork.c 中。可通过 make procfrok 编译。

2.1 程序逻辑

本实验程序实现了以下功能,包含了 Part1 的所有测试要求。

- 1. 父进程创建一个子进程
- 2. 子进程睡眠, 等待父进程唤醒
- 3. 父进程分别将字符串 I love SJTU! 与 I love Operation System! 写入文件 file1.txt 与 file2.txt
- 4. 父进程向子进程发送信号,唤醒睡眠的子进程
- 5. 父进程等待子进程终止
- 6. 子进程执行信号处理程序。
- 7. 子进程图像改换为 shell 命令 cat
- 8. 子进程读取和连接文件 file1.txt 与 file2.txt, 并将其内容写 人到标准输出
- 9. 子进程终止
- 10. 父进程打印返回状态 status 并结束

2.2 程序源码

```
#include "utils.h"
void func() { printf("Aha! I am alive!\n"); }
3 int main() {
   int status;
   pid_t pid;
   signal(SIGUSR1, func);
   if ((pid = fork())) {
     FILE *f1 = fopen("file1.txt", "w");
     FILE *f2 = fopen("file2.txt", "w");
10
      if (f1 == NULL) {
11
       printf("Error opening file1.txt!\n");
12
       exit(1);
13
14
      if (f2 == NULL) {
15
      printf("Error opening file2.txt!\n");
        exit(1);
17
18
      const char *text1 = "I love SJTU!";
19
      const char *text2 = "I love Operation Systems!";
20
      fprintf(f1, "Text1: %s\n", text1);
      fprintf(f2, "Text2: %s\n", text2);
      fclose(f1);
      fclose(f2);
24
      printf(ANSI_COLOR_GREEN "Parent: " ANSI_COLOR_RESET "Signal send.\n
25
      ");
      kill(pid, SIGUSR1);
26
27
      wait(&status);
     printf(ANSI_COLOR_GREEN "Parent: " ANSI_COLOR_RESET
                              "Process finished, status = %d\n",
29
             status):
    } else {
31
     sleep(10);
      printf(ANSI_COLOR_GREEN "Child: " ANSI_COLOR_RESET "Signal received
      execl("/bin/cat", "cat", "./file1.txt", "./file2.txt", (char *)0);
34
    printf(ANSI_COLOR_RED "execl error!\n" ANSI_COLOR_RESET);
35
      exit(2);
37
   }
38 }
```

2.3 程序输出

程序输出见图 1, 可见其完成了所有预期功能。

图 1: 父子进程协作实验输出

3 消息通信实验

该部分的实验程序在 client.c与 server.c中。可通过 make client server 编译。

3.1 程序逻辑

本程序旨在利用消息通信机制,发送方从一个文件读出通信数据,写入消息通信机构管理的消息缓冲区;接收方从消息缓冲区中读出通信数据,将通信数据写入另一个文件中。程序逻辑如下。

- 1. 客户端进程每次读取文件 in.txt 中的一行数据(该文件的内容为狄 兰·托马斯创作的诗歌 Do not go gentle into that good night)
- 2. 客户端调用 msgsnd, 向服务器进程发送 mtype 为 1、mtext 为读取的数据、msize 为数据长度、mpid 为进程标识数的消息
- 3. 服务器进程调用 msgrcv 接收到客户端进程发送的消息
- 4. 服务器进程将消息的 mtext 字段的内容写入文件 out.txt 中
- 5. 服务器进程向客户端进程回发 mtype 为客户端进程 pid 的消息
- 6. 客户端进程接收服务器进程回发的消息
- 7. 循环步骤 1-6, 直到对文件 in.txt 的读取和对文件 out.txt 的写 人完成

3.2 程序源码

本实验采用的消息数据结构见附录 A中 struct msgtype 结构体部分。

客户端的程序如下

```
#include "utils.h"
2 int main() {
    struct msgtype buf;
    pid_t qid, pid;
    FILE *fin = fopen("in.txt", "r+");
    if (fin == NULL) {
     perror("fopen");
     exit(1);
9
    qid = msgget(MSGKEY, IPC_CREAT | 0666);
10
    while (fgets(buf.mtext, BUFFER_SIZE, fin) > 0) {
      buf.mpid = pid = getpid();
      buf.mtype = MSGTYPE;
      buf.msize = strlen(buf.mtext);
14
      msgsnd(qid, &buf, sizeof(buf.mtext), 0);
15
      printf(ANSI_COLOR_GREEN "Client: " ANSI_COLOR_RESET
16
                              "Send a message to server\nmpid: "
17
      ANSI_COLOR_BLUE
                              "%d" ANSI_COLOR_RESET ", mtext: "
      ANSI_COLOR_BLUE
                               "%s" ANSI_COLOR_RESET,
19
             buf.mpid, buf.mtext);
20
      msgrcv(qid, &buf, BUFFER_SIZE, pid, MSG_NOERROR);
21
      printf(ANSI_COLOR_GREEN
             "Client: " ANSI_COLOR_RESET
             "Received a message from server, type: " ANSI_COLOR_BLUE
24
             "%ld" ANSI_COLOR_RESET "\n",
25
             buf.mtype);
26
27
    }
    buf.mpid = pid = getpid();
    buf.mtype = MSGTYPE;
    buf.msize = 0;
30
    msgsnd(qid, &buf, BUFFER_SIZE, 0);
31
   fclose(fin);
32
33
    return 0;
34 }
```

服务器端的程序如下

```
#include "utils.h"
int main() {
  struct msgtype buf;
  pid_t qid;
  FILE *fout = fopen("out.txt", "w+");
  if (fout == NULL) {
    perror("fopen");
    return -1;
  }
  if ((qid = msgget(MSGKEY, IPC_CREAT | 0666)) == -1) {
    return -1;
}
```

```
13
    while (1) {
14
     msgrcv(qid, &buf, BUFFER_SIZE, MSGTYPE, MSG_NOERROR);
15
     if (buf.msize == 0) {
       break;
16
17
     fputs(buf.mtext, fout);
18
     printf(ANSI_COLOR_GREEN
            "Server: " ANSI_COLOR_RESET
            "Received a message from a process\nmpid: " ANSI_COLOR_BLUE
21
            "%d" ANSI_COLOR_RESET ", mtext: " ANSI_COLOR_BLUE
             "%s" ANSI_COLOR_RESET,
            buf.mpid, buf.mtext);
24
     buf.mtype = buf.mpid;
     msgsnd(qid, &buf, sizeof(buf.mtext), 0);
    printf(ANSI_COLOR_GREEN
             "Server: " ANSI_COLOR_RESET
28
             "Send a message to a process, mpid: " ANSI_COLOR_BLUE
29
             "%d" ANSI_COLOR_RESET "\n",
30
31
            buf.mpid);
32
   fclose(fout);
33
34 return 0;
35 }
```

3.3 程序输出

程序输出如图 2, 3所示。可见客户进程和服务器进程通过使用消息通信机制,协同实现了预期功能,将 in.txt 中的内容写入 out.txt 中。

```
Lab/Lab2 on P MISS325 [12] via C v9.4.0-gcc

) //server

Client: Send a message to server

spid: 28834, mtext: Do not go gentle into that good night,

Client: Received a message from server, type: 28834

Client: Received a message from server, type: 28834

Client: Send a message fr
```

图 2: 消息通信实验 CLI 输出

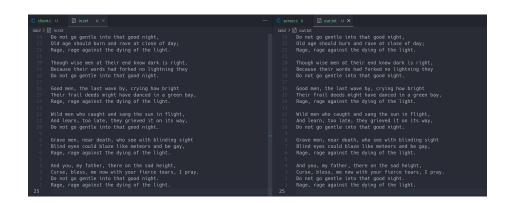


图 3: 消息通信实验文件读写结果

4 共享内存实验

该部分的实验程序在 procshm.c 中。可通过 make procshm 编译。

4.1 程序逻辑

本程序旨在利用共享内存机制,父进程从一个文件读出通信数据,写入 共享内存,子进程从共享内存中读出通信数据,将数据写入另一个文件中。 父子进程的同步与互斥通过信号灯机制实现。程序逻辑如下。

- 1. 创建两个信号量 sid1 与 sid2, 分别代表子进程是否读出数据与父 进程是否写人数据。赋初值为 sid1=1, sid2=0
- 2. 父进程执行 sid1←sid1-1, 若结果大于等于 0, 说明子进程已从共享内存读出数据,则父进程可以从文件 in txt 读出新的一行数据,写入共享内存中。写入操作结束后,执行 sid2←sid2+1
- 3. 子进程执行 sid2←sid2-1, 若结果大于等于 0, 说明父进程已从共享内存写人数据,则子进程可以从共享内存中读出新的一行数据,写人文件 out.txt 中。写入结束后,执行 sid1←sid1+1
- 4. 循环步骤 2-3, 直到父进程读取到文件末尾。这时父进程通过 kill 函数向子进程发送信号,告知子进程通信结束。之后父子进程均关闭 文件流。

4.2 程序源码

本实验使用的函数 creatsem(key_t key), semcall(int semid, int op), P(int semid), Q(int semid) 见附录 A.

父子进程通过共享内存机制通信程序:

```
#include "utils.h"
2 extern int creatsem();
3 extern void P(), V();
4 static int flag = 1;
5 void func() { flag = 0; }
6 int main() {
   time_t t;
   srand((unsigned)time(&t));
   FILE *fin = fopen("in.txt", "r+");
   FILE *fout = fopen("out.txt", "w+");
10
    char *segaddr;
11
    int segid, sid1, sid2;
    pid_t pid;
14
    int status;
    if ((segid = shmget(SHMKEY, SHM_SIZE, IPC_CREAT | 0666)) == -1) {
15
     perror("shmget");
16
17
18
    segaddr = shmat(segid, 0, 0);
   sid1 = creatsem(SEMKEY1);
   sid2 = creatsem(SEMKEY2);
   P(sid2);
21
    signal(SIGUSR1, func);
22
    if (!(pid = fork())) {
23
     while (1) {
24
25
        P(sid2);
        if (flag) {
26
          fputs(segaddr, fout);
27
          printf(ANSI_COLOR_GREEN "Child" ANSI_COLOR_RESET
28
29
                                  " Received a message: %s",
30
                 segaddr);
         V(sid1);
31
        } else {
32
          fclose(fout);
33
          V(sid1);
34
35
          break;
36
        }
      }
    } else {
38
      while (1) {
39
        P(sid1);
40
        if (fgets(segaddr, BUFFER_SIZE, fin)) {
41
42
         printf(ANSI_COLOR_GREEN "Parent" ANSI_COLOR_RESET " Send a
      message: %s",
                 segaddr);
43
         V(sid2);
44
        } else {
45
          fclose(fin);
46
          V(sid2);
       kill(pid, SIGUSR1);
```

4.3 程序输出

程序输出如图 4, 5所示。可见父子进程通过使用共享内存段,协同实现了预期功能,将 in.txt 中的内容写入 out.txt 中。从图 4也可看出,通过信号灯机制,父子进程依次按序写入/读出共享内存的内存,实现了父子进程之间的同步。

```
Lab/Lab2 on | NISS325 via C v9.4.0-gcc took 25

*** J-/proceshe
Parent Send message: No not go pertle into that good night,
Parent Send message: Old age should burn and rave at close of day;
Child Recetved a message: Old age should burn and rave at close of day;
Parent Send a message: Gld age should burn and rave at close of day;
Parent Send a message: Rage, rage against the dying of the Light.
Parent Send a message: Rage, rage against the dying of the Light.
Parent Send a message: Rage, rage against the dying of the Light.
Parent Send a message: Rage, rage against the dying of the Light.
Parent Send a message: Rage, rage against the dying of the Light.
Parent Send a message: Rage, rage against the dying of the Light.
Child Recetved a message: Though wise men at their end know dark is right,
Child Recetved a message: Because their words had forked no Lightning they
Child Recetved a message: Because their words had forked no Lightning they
Child Recetved a message: Because their words had forked no Lightning they
Child Recetved a message: Do not go gentle into that good night.
Parent Send a message: Do not go gentle into that good night.
Parent Send a message: Do not go gentle into that good night.
Parent Send a message: Do not go gentle into that good night.
Parent Send a message: Rage, rage gainst the dying of the Light.
Child Recetved a message: Rage, rage against the dying of the Light.
Child Recetved a message: Rage, rage against the dying of the Light.
Child Recetved a message: Rage, rage against the dying of the Light.
Parent Send a message: And learn, too late, they greaved to the Light.
Parent Send a message: And learn, too late, they greeved to not is way,
Parent Send a message: And learn, too late, they greeved to not is way,
Parent Send a message: And learn, too late, they greeved to not is way,
Parent Send a message: And learn, too late, they greeved to not is way,
Parent Send a message: And learn, too late, they greeved to not is way,
Parent Send a message: Do not go gentle into that good night.
Pa
```

图 4: 共享内存实验 CLI 输出

5 实验总结

在实验中我遇到的问题主要如下:

进程通信中,接收方进程在 while(1)循环内不断检查是否收到消息。 在发送方结束发送后,接收方进程如何判断通信结束,跳出 while(1)循环?

通过实验尝试, 我采用了以下方法解决:

```
| Second Part |
```

图 5: 共享内存实验文件读写结果

消息通信实验中,客户端进程在结束发送前,发送一条特殊的 msize=0 的消息,当服务器进程接收到该条消息后,便知晓消息通信结束,通过 break 跳出 while(1)循环。

共享内存实验中,维护一个初值为 1 的全局变量 flag,当调用信号处理函数 func 时会将 flag 置零。子进程每次执行时都检查 flag 的值,若不为零,则接收消息;若为零,则知晓通信结束,跳出 while(1)循环。父进程结束发送时,向子进程发送信号,然后等待子进程终止。子进程接收到信号后执行信号处理函数,将 flag 置零,便可跳出 while(1)循环。

最后要感谢薛质老师的详细讲解,让我对进程和进程通信有了更为深 入的理解。

A utils.h 文件

我将实验中用到的库包含、宏定义和工具函数封装成了 utils.h 头文件,内容如下。

```
#ifndef UTILS_H
#define UTILS_H

#include <errno.h>
#include <signal.h>
#include <stdio.h>
#include <stdib.h>
#include <stdib.h>
#include <string.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/sem.h>
#include <sys/shm.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
```

```
15 #include <time.h>
#include <unistd.h>
18 #define MSGKEY 1234
19 #define MSGTYPE 1
20 #define BUFFER_SIZE 1024
21
22 struct msgtype {
23 long mtype;
   int mpid;
   size_t msize;
   char mtext[BUFFER_SIZE];
26
27 };
29 #define SHM_SIZE 1024
30 #define SHMKEY rand()
31 #define SEMKEY1 rand() + 1
32 #define SEMKEY2 rand() + 2
33
34 int creatsem(key_t key) {
35 int semid;
   union semun {
36
     int val;
37
     struct semid_ds *buf;
38
     unsigned short *array;
39
    } semopts;
41
    semid = semget(key, 1, IPC_CREAT | 0666);
    if (semid == -1) {
42
     perror("semget");
43
44
45
   semopts.val = 1;
   if (semctl(semid, 0, SETVAL, semopts) == -1) {
    perror("semctl");
48
   return semid;
49
50 }
51
52 static void semcall(int semid, int op) {
   struct sembuf semopbuf;
   semopbuf.sem_num = 0;
54
   semopbuf.sem_op = op;
55
56
    semopbuf.sem_flg = 0;
57
   if (semop(semid, &semopbuf, 1) == -1) {
    perror("semop");
60 }
62 void P(int semid) { semcall(semid, -1); }
63 void V(int semid) { semcall(semid, 1); }
65 #define ANSI_COLOR_RED "\x1b[31m"
```

```
#define ANSI_COLOR_GREEN "\x1b[32m"

#define ANSI_COLOR_YELLOW "\x1b[33m"

#define ANSI_COLOR_BLUE "\x1b[34m"

#define ANSI_COLOR_RESET "\x1b[0m"

#endif // UTILS_H
```

B Makefile 文件

本实验使用的工程文件 Makefile 如下。

```
CC = gcc

CFLAG = -Wall -03

procfork: procfork.c utils.h

$(CC) $(CFLAG) -o procfork procfork.c

client: client.c utils.h

$(CC) $(CFLAG) -o client client.c

server: server.c utils.h

$(CC) $(CFLAG) -o server server.c

procshm: procshm.c utils.h

$(CC) $(CFLAG) -o procshm procshm.c

clean:

rm procfork client server procshm
```