



Факультет информационных технологий и прикладной математики  
Кафедра вычислительной математики и программирования

**Лабораторная работ №1 по курсу  
«Операционные системы»**

Группа: М80 – 201Б-18  
Студент: Петрухин Д.О.  
Преподаватель: Миронов Е.С.  
Оценка: \_\_\_\_\_  
Дата: \_\_\_\_\_

## **Содержание**

1. Постановка задачи
2. Общие сведения о программе
3. Средство диагностики
4. Основные файлы программы
5. Демонстрация работы программы
6. Вывод

## Постановка задачи.

Приобретение практических навыков диагностики работы программного обеспечения.

## Общие сведения о программе

Программа компилируется из одного файла lab.c. В данном файле используются заголовочные файлы sys/types.h, unistd.h, stdlib.h, string.h. В программе используются следующие системные вызовы:

1. **read/write** – предназначены для осуществления потоковых операций ввода (чтения) и вывода (записи) информации над каналами связи, описываемыми файловыми дескрипторами, т.е. для pipe, файлов и для потокового ввода.
2. **pipe** – для создания однонаправленного канала, через который могут общаться два процесса. При нормальном завершении вызова в первый элемент массива(аргумент pipe) – **fd[0]** – будет занесен файловый дескриптор, соответствующий выходному потоку данных pipe'a и позволяющий выполнять только операцию чтения, а во второй элемент массива – **fd[1]** – будет занесен файловый дескриптор, соответствующий входному потоку данных и позволяющий выполнять только операцию записи. Системный вызов возвращает значение **0** при нормальном завершении и значение **-1** при возникновении ошибок.
3. **fork** – системный вызов для порождения нового процесса. Процесс, который инициировал системный вызов fork, принято называть родительским процессом (**parent process**). Вновь порожденный процесс принято называть процессом-ребенком (**child process**). Процесс-ребенок является почти полной копией родительского процесса. У порожденного процесса по сравнению с родительским изменяются значения следующих параметров: PID, PPID. При однократном системном вызове возврат из него может произойти дважды: один раз в

родительском процессе, а второй раз в порожденном процессе. Если создание нового процесса произошло успешно, то в порожденном процессе системный вызов вернет значение 0, а в родительском процессе – положительное значение, равное идентификатору процесса-ребенка. Если создать новый процесс не удалось, то системный вызов вернет в инициировавший его процесс отрицательное значение.

## Средство диагностики

Утилита **strace**.

## Основные файлы программы.

### Файл main.c

```
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h> // for fileno, read/write
#include <stdlib.h> //for atoi/exit
#include <string.h>

void ftoa(float n, char s[]) //float_to_char
{
    int i, sign, k, d;

    if ((sign = n) < 0) /* записываем знак */
        n = -n;        /* делаем n положительным числом */
    i = 0;
    k = n;
    n = n - k;
    while (n - (int)n)
        n*=10;
    d = (int)n;
    do { /* генерируем цифры после точки в обратном порядке */
        s[i++] = d % 10 + '0'; /* берем следующую цифру */
    } while ((d /= 10) > 0); /* удаляем */
    s[i++] = '.';
    do {
        s[i++] = k % 10 + '0';
    } while ((k /= 10) > 0);
    if (sign < 0)
        s[i++] = '-';
    s[i] = '\0';
    reverse(s);
}

void reverse(char s[])
{
    int i, j;
    char c;
```

```

        for (i = 0, j = strlen(s)-1; i<j; i++, j--) {
            c = s[i];
            s[i] = s[j];
            s[j] = c;
        }
    }
}

```

```

int main(){
    char num1[10], num2[10], s;
    int trub1[2];
    int trub2[2];
    double x=0, summ;
    int i, m, n;
    pid_t p;

    if(pipe(trub1)<0) return 1;
    if(pipe(trub2)<0) return 1;

    p = fork(); // create two process

    if(p == -1){ // everything is bad, the fork is not working
        return -1;
    } else if (p == 0){

        read(trub1[0], num2, sizeof(num2));
        m = atoi(num2);
        read(trub1[0], num2, sizeof(num2));
        n = atof(num2);

        // for first matrix
        for(i=0;i<m*n;i++){
            read(trub1[0], num2, sizeof(num2));
            x +=atof(num2);
        }

        summ = x / (m*n); // means value first matrix
        x = 0;
        ftoa(summ,num2);
        write(trub2[1], &num2, sizeof(num2));

        //for second matrix
        for(i=0;i<m*n;i++){
            read(trub1[0], num2, sizeof(num2));
            x +=atof(num2);
        }
        summ = x / (m*n);
        ftoa(summ,num2);
        write(trub2[1], &num2, sizeof(num2));

        //child process
    } else {

        read(STDIN_FILENO,num1,10);
        m = atoi(num1);
        if (!atoi(num1)){
            write(STDOUT_FILENO, "m should not be zero \n", sizeof "m should not
be zero\n" - 1);
            write(STDOUT_FILENO, "enter number m\n", sizeof "enter number m\n" -
1);

```



```

pread64(3, "\\4\\0\\0\\24\\0\\0\\3\\0\\0\\0GNU\\0cBR\\340\\305\\370\\2609W\\242\\345)q\\235A\\1"..., 68, 880) = 68
fstat(3, {st_mode=S_IFREG|0755, st_size=2029224, ...}) = 0
mmap(NULL, 8192, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS, -1, 0) = 0x7f81fff24000
pread64(3, "\\6\\0\\0\\4\\0\\0\\0@\\0\\0\\0\\0\\0\\0@\\0\\0\\0\\0\\0\\0@\\0\\0\\0\\0\\0\\0"..., 784, 64) = 784
pread64(3, "\\4\\0\\0\\20\\0\\0\\0\\5\\0\\0\\0GNU\\0\\2\\0\\0\\300\\4\\0\\0\\3\\0\\0\\0\\0\\0\\0", 32, 848) = 32
pread64(3, "\\4\\0\\0\\24\\0\\0\\3\\0\\0\\0GNU\\0cBR\\340\\305\\370\\2609W\\242\\345)q\\235A\\1"..., 68, 880) = 68
mmap(NULL, 2036952, PROT_READ, MAP_PRIVATE|MAP_DENYWRITE, 3, 0) = 0x7f81ffd32000
mprotect(0x7f81ffd57000, 1847296, PROT_NONE) = 0
mmap(0x7f81ffd57000, 1540096, PROT_READ|PROT_EXEC, MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|MAP_DENYWRITE, 3, 0x25000) =
0x7f81ffd57000
mmap(0x7f81ffecf000, 303104, PROT_READ, MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|MAP_DENYWRITE, 3, 0x19d000) = 0x7f81ffecf000
mmap(0x7f81fff1a000, 24576, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|MAP_DENYWRITE, 3, 0x1e7000) =
0x7f81fff1a000
mmap(0x7f81fff20000, 13528, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|MAP_ANONYMOUS, -1, 0) =
0x7f81fff20000
close(3) = 0
arch_prctl(ARCH_SET_FS, 0x7f81fff25540) = 0
mprotect(0x7f81fff1a000, 12288, PROT_READ) = 0
mprotect(0x5583cae0a000, 4096, PROT_READ) = 0
mprotect(0x7f81fff62000, 4096, PROT_READ) = 0
munmap(0x7f81fff26000, 60156) = 0
pipe([3, 4]) = 0
pipe([5, 6]) = 0
clone(child_stack=NULL, flags=CLONE_CHILD_CLEARTID|CLONE_CHILD_SETTID|SIGCHLD, child_tidptr=0x7f81fff25810) = 9260
read(0, 2
"2\n", 10) = 2
write(4, "2\n\\0\\0@\\201\\340\\312\\203U", 10) = 10
write(1, "enter n not equal to zero\n", 26enter n not equal to zero
) = 26
read(0, 2
"2\n", 10) = 2
write(4, "2\n\\0\\0@\\201\\340\\312\\203U", 10) = 10
read(0, 2
"2\n", 10) = 2
write(4, "2\n\\0\\0@\\201\\340\\312\\203U", 10) = 10
read(0, 5
"5\n", 10) = 2
write(4, "5\n\\0\\0@\\201\\340\\312\\203U", 10) = 10
read(0, 9
"9\n", 10) = 2
write(4, "9\n\\0\\0@\\201\\340\\312\\203U", 10) = 10
read(0, 9
"9\n", 10) = 2
write(4, "9\n\\0\\0@\\201\\340\\312\\203U", 10) = 10
read(0, 9
"9\n", 15) = 2
write(4, "9\n\\0\\0@\\201\\340\\312\\203U", 10) = 10
read(0, 3

```

```

"3\n", 15)          = 2
write(4, "3\n\0\0@\201\340\312\203U", 10) = 10
read(0, 9
"9\n", 15)          = 2
write(4, "9\n\0\0@\201\340\312\203U", 10) = 10
read(0, 3
"3\n", 15)          = 2
write(4, "3\n\0\0@\201\340\312\203U", 10) = 10
read(5, "6.25\0\201\340\312\203U", 10) = 10
--- SIGCHLD {si_signo=SIGCHLD, si_code=CLD_EXITED, si_pid=9260, si_uid=1000, si_status=0, si_etime=0, si_stime=0} ---
write(1, "Means value first matrix\n", 25Means value first matrix
) = 25
write(1, "6.25", 46.25)          = 4
write(1, "\n", 1
)          = 1
read(5, "6.0\0\0@\201\340\312\203U", 10) = 10
write(1, "Means value second matrix\n", 26Means value second matrix
) = 26
write(1, "6.0", 36.0)          = 3
write(1, "\n", 1
)          = 1
exit_group(0)          = ?
+++ exited with 0 +++

```

Как видно из отслеживания за выполняемыми процессами наиболее часто выполняется системный вызов `write/read` и имеется вызов `pipe`

**Так же можно использовать ключ `-T` и выводить длительность сис-го вызова.**

### Вывод.

Я научился наблюдать за системными вызовами в Unix, используя утилиту `strace`. Данная утилита имеет много ключей, тем самым она является гибким инструментом для нахождения ошибок, связанных с системными вызовами. Утилита идеально подходит для отслеживания дочерних процессов, присоединению к процессу на лету и для других задач, возникающих при



отладке программы. Помимо этого с помощью утилиты можно получить много информации о программе, до изучения кода самой программы.