

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана (национальный исследовательский университет)»

(национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н.Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ «Информатика и системы управления»

КАФЕДРА «Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии»_

Лабораторная работа №4

По предмету: «Операционные системы»

Тема: Файловая система /ргос

Преподаватель: Рязанова Н.Ю.

Студент: Гасанзаде М.А.,

Группа: ИУ7-66Б

Часть І

Содержимое файла /proc/[pid]/environ

Окружение (environment) или среда — это набор пар ПЕРЕМЕННАЯ=ЗНАЧЕНИЕ, доступный каждому пользовательскому процессу. Иными словами, окружение — это набор переменных окружения.

Некоторые переменные окружения:

- · LS_COLORS используется для определения цветов, с которыми будут выведены имена файлов при вызове ls.
- · LESSCLOSE, LESSOPEN определяют пре- и пост- обработчики файла, который открывается при вызове less.
- · XDG_MENU_PREFIX, XDG_VTNR, XDG_SESSION_ID, XDG_SESSION_TYPE, XDG_DATA_DIRS, XDG_SESSION_DESKTOP, XDG_CURRENT_DESKTOP, XDG_RUNTIME_DIR, XDG_CONFIG_DIRS, DESKTOP_SESSION переменные, необходимые для вызова xdg-open, использующейся для открытия файла или URL в пользовательском приложении.
- · LANG язык и кодировка пользователя.
- · DISPLAY указывает приложениям, куда отобразить графический пользовательский интерфейс.
- · GNOME_SHELL_SESSION_MODE, GNOME_TERMINAL_SCREEN, GNOME_DESKTOP_SESSION_ID, GNOME_TERMINAL_SERVICE, GJS_DEBUG_OUTPUT, GJS_DEBUG_TOPICS, GTK_MODULES, GTK_IM_MODULE, VTE_VERSION переменные среды рабочего стола GNOME.
- · COLORTERM определяет поддержку 24-битного цвета.
- · USER имя пользователя, от чьего имени запущен процесс,
- · USERNAME имя пользователя, кто инициировал запуск процесса.
- \cdot SSH_AUTH_SOCK путь к сокету, который агент использует для коммуникации с другими процессами.
- · TEXTDOMAINDIR, TEXTDOMAIN директория и имя объекта сообщения, получаемого при вызове gettext.
- · PWD путь к рабочей директории.
- · HOME путь к домашнему каталогу текущего пользователя.
- · SSH_AGENT_PID идентификатор процесса ssh-agent.
- · TERM тип запущенного терминала.

- · SHELL путь к предпочтительной оболочке командной строки.
- · SHLVL уровень текущей командной оболочки.
- · LOGNAME имя текущего пользователя.
- РАТН список каталогов, в которых система ищет исполняемые файлы.
- полная командная строка процесса
- · OLDPWD путь к предыдущему рабочему каталогу.

1. Листинг программы для вывода информации об окружении процесса:

```
#include <stdio.h>
#define BUFFSIZE 0x1000
int main(int argc, char* argv[])
    char buffer[BUFFSIZE];
   int len;
   int i;
   FILE* f;
    f = fopen("/proc/self/environ","r");
    while ((len = fread(buffer, 1, BUFFSIZE, f)) > 0)
        for (i = 0; i < len; i++)</pre>
            if (buffer[i] == 0)
                buffer[i] = 10;
        buffer[len - 1] = 10;
        printf("%s", buffer);
    }
    fclose(f);
    return 0;
}
```



Рис1. Вывод информации об окружении процесса

Содержимое файла /proc/[pid]/stat:

```
stat:
18879
(2)
R
18764
18879
18764
34817
18879
4194304
71
0
0
0
0
0
0
0
20
0
1
0
189028
2359296
18446744073709551615
94385603985408
94385603990293
140731883866128
0
0
0
```

```
0
0
0
0
17
1
1
0
0
0
0
0
0
94385604001256
94385604001888
94385618092032
140731883869032
140731883869036
140731883872244
0
```

Вывод информации, характеризующей состояние процесса

- 1) pid уникальный идентификатор процесса.
- 2) сотт имя исполняемого файла в круглых скобках.
- 3) state состояние процесса.
- 4) ppid уникальный идентификатор процесса-предка.
- 5) pgrp уникальный идентификатор группы.
- 6) session уникальный идентификатор сессии.
- 7) tty_nr управляющий терминал.
- 8) tpgid уникальный идентификатор группы управляющего терминала.
- 9) flags флаги.
- 10) minflt Количество незначительных сбоев, которые возникли при выполнении процесса, и которые не требуют загрузки страницы памяти с диска.
- 11) cminflt количество незначительных сбоев, которые возникли при ожидании окончания работы процессов-потомков.
- 12) majflt количество значительных сбоев, которые возникли при работе процесса, и которые потребовали загрузки страницы памяти с диска.
- 13) cmajflt количество значительных сбоев, которые возникли при ожидании окончания работы процессов-потомков.
- 14) utime количество тиков, которые данный процесс провел в режиме пользователя.
- 15) stime количество тиков, которые данный процесс провел в режиме ядра.
- 16) cutime количество тиков, которые процесс, ожидающий завершения процессовпотомков, провёл в режиме пользователя.
- 17) cstime количество тиков, которые процесс, ожидающий завершения процессовпотомков, провёл в режиме ядра.

- 18) priority для процессов реального времени это отрицательный приоритет планирования минус один, то есть число в диапазоне от -2 до -100, соответствующее приоритетам в реальном времени от 1 до 99. Для остальных процессов это необработанное значение пісе, представленное в ядре. Ядро хранит значения пісе в виде чисел в диапазоне от 0 (высокий) до 39 (низкий), соответствующих видимому пользователю диапазону от -20 до 19.
- 19) пісе значение для пісе в диапазоне от 19 (наиболее низкий приоритет) до -20 (наивысший приоритет).
- 20) num_threads число потоков в данном процессе.
- 21) itrealvalue количество мигов до того, как следующий SIGALARM будет послан процессу интервальным таймером. С ядра версии 2.6.17 больше не поддерживается и установлено в 0.
- 22) starttime время в тиках запуска процесса после начальной загрузки системы.
- 23) vsize размер виртуальной памяти в байтах.
- 24) rss резидентный размер: количество страниц, которые занимает процесс в памяти. Это те страницы, которые заняты кодом, данными и пространством стека. Сюда не включаются страницы, которые не были загружены по требованию или которые находятся в своппинге.
- 25) rsslim текущий лимит в байтах на резидентный размер процесса.
- 26) startcode адрес, выше которого может выполняться код программы.
- 27) endcode адрес, ниже которого может выполняться код программ.
- 28) startstack адрес начала стека.
- 29) kstkesp текущее значение ESP (указателя стека).
- 30) kstkeip текущее значение EIP (указатель команд).
- 31) signal битовая карта ожидающих сигналов. Устарела, потому что не предоставляет информацию о сигналах реального времени, необходимо использовать /proc/[pid]/status.
- 32) blocked битовая карта блокируемых сигналов. Устарела, потому что не предоставляет информацию о сигналах реального времени, необходимо использовать /proc/[pid]/status.
- 33) sigignore битовая карта игнорируемых сигналов. Устарела, потому что не предоставляет информацию о сигналах реального времени, необходимо использовать /proc/[pid]/status.
- 34) sigcatch битовая карта перехватываемых сигналов. Устарела, потому что не предоставляет информацию о сигналах реального времени, необходимо использовать /proc/[pid]/status.
- 35) wchan "канал", в котором ожидает процесс.
- 36) nswap количество страниц на своппинге (не обслуживается).
- 37) cnswap суммарное nswap для процессов-потомков (не обслуживается).
- 38) exit_signal сигнал, который будет послан предку, когда процесс завершится.
- 39) processor номер процессора, на котором последний раз выполнялся процесс.

- 40) rt_priority приоритет планирования реального времени, число в диапазоне от 1 до 99 для процессов реального времени, 0 для остальных.
- 41) policy политика планирования.
- 42) delayacct_blkio_ticks суммарные задержки ввода/вывода в тиках.
- 43) guest_time гостевое время процесса (время, потраченное на выполнение виртуального процессора на гостевой операционной системе) в тиках.
- 44) cguest_time гостевое время для потомков процесса в тиках.
- 45) start_data адрес, выше которого размещаются инициализированные и неинициализированные (BSS) данные программы.
- 46) end_data адрес, ниже которого размещаются инициализированные и неинициализированные (BSS) данные программы.
- 47) start_brk адрес, выше которого куча программы может быть расширена с использованием brk().
- 48) arg_start адрес, выше которого размещаются аргументы командной строки (argv).
- 49) arg_end адрес, ниже которого размещаются аргументы командной строки (argv).
- 50) env_start адрес, выше которого размещается окружение программы.
- 51) env_end адрес, ниже которого размещается окружение программы.
- 52) exit_code статус завершения потока в форме, возвращаемой waitpid().

2. Листинг программы для вывода информации, характеризующей состояние процесса:

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#define BUFFSIZE 0x1000
int main(int argc, char *argv)
    char buffer[BUFFSIZE];
    int len;
    FILE *f;
    f = fopen("/proc/self/stat","r");
    fread(buffer, 1, BUFFSIZE, f);
    char* p_ch = strtok(buffer, " ");
    printf("stat: \n");
    while (p ch != NULL)
        printf("%s \n", p ch);
        p ch = strtok(NULL, " ");
    fclose(f);
    return 0;
}
```

Содержимое файла fd

3. Листинг программы для вывода содержимого директории fd.

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <dirent.h>
#include <unistd.h>
#define BUFFSIZE 0x1000
int main(int argc, char* argv)
    struct dirent *dirp;
    DIR *dp;
    char string[BUFFSIZE];
    char path[BUFFSIZE];
    dp = opendir("/proc/self/fd");
    puts("\t FD \n ");
    while ((dirp = readdir(dp)) != NULL)
        if ((strcmp(dirp->d name, ".") !=0 ) && (strcmp(dirp->d name, "..")
!=0))
            sprintf(path, "%s%s", "/proc/self/fd/", dirp->d_name);
readlink(path, string, BUFFSIZE);
            path[BUFFSIZE] = '\0';
            printf("%s -> %s\n", dirp->d name, string);
    closedir(dp);
    return 0;
}
```

```
[wizard@Manjaro Downloads]$ ./3
        FD

0 -> /dev/pts/1
1 -> /dev/pts/1
2 -> /dev/pts/1
3 -> /proc/18915/fd
```

Рис2. Результат работы программы, содержимое директории fd

Содержимое директории cmdline

4. Листинг программы для вывода содержимого директории cmdline.

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

#define BUFFSIZE 0x1000

int main(int argc, char *argv)
{
    char buffer[BUFFSIZE];
    FILE *f;
    int len;

    f = fopen("/proc/self/cmdline", "r");
    len = fread(buffer, 1, BUFFSIZE, f);
    buffer[--len] = 0;

    printf("cmdline for %d \nprocess = %s\n", getpid(), buffer);
    fclose(f);

    return 0;
}
```

```
[wizard@Manjaro Downloads]$ ./4
cmdline for 18968
process = ./4
```

Puc3. Результат работы программы, содержимое директории cmdline

Часть II

Написать загружаемый модуль ядра, создать файл в файловой системе **proc**, **sysmlink**, **subdir**. Используя соответствующие функции передать данные из пространства пользователя в пространство ядра (введенные данные вывести в файл ядра) и из пространства ядра в пространство пользователя.

5. Листинг программы загружаемого модуля ядра

```
#include <linux/module.h>
#include <linux/kernel.h>
#include <linux/proc fs.h>
#include <linux/string.h>
#include <linux/vmalloc.h>
#include <linux/uaccess.h>
MODULE LICENSE ("GPL");
MODULE DESCRIPTION ("Message/text Input/Output Kernel Module");
MODULE AUTHOR ("Hasanzade M.A.");
#define MAX LENGTH PAGE SIZE
static char* storage;
static int index;
static int next;
static struct proc dir entry *proc entry;
static struct proc dir entry *proc slink;
static struct proc dir entry *proc dir;
ssize t storage write(struct file *filp, const char __user *buff,
                        size t len, loff t *data) {
   int space available = (MAX LENGTH-index)+1;
    if (len > space available) {
       printk(KERN INFO "storage: Storage is full!\n");
       return -ENOSPC;
    }
    if (copy from user(&storage[index], buff, len))
        return -ENOSPC;
   index += len;
   storage[index-1] = 0;
   return len;
}
ssize t storage read(struct file *filp, char user *buffer, size t count,
loff t *off) {
    int len;
   if (*off > 0 || index == 0)
       return 0;
    if (next >= index)
        next = 0;
   len = copy to user(buffer, &storage[next], count);
   next += len;
    *off += len;
   return len;
```

```
static const struct file operations proc file fops = {
 .owner = THIS MODULE,
 .write = storage_write,
 .read = storage read,
};
static int __init my_module_init(void) {
   int ret = 0;
   storage = (char *)vmalloc(MAX LENGTH);
   if (!storage)
       ret = -ENOMEM;
   else {
        memset(storage, 0, MAX LENGTH);
        proc dir = proc mkdir("directory", NULL);
        proc entry = proc create ("storage", 0644, proc dir,
&proc_file fops);
        proc slink = proc symlink("sym to storage", proc dir,
"/proc/directory/storage");
        if (proc entry == NULL) {
            ret = -ENOMEM;
            vfree (storage);
            printk(KERN INFO "storage: Couldn't create proc entry\n");
        1
        else {
            index = 0;
            next = 0;
            printk(KERN INFO "storage: Module loaded.\n");
        }
    }
   return ret;
}
static void exit my module cleanup(void) {
    remove proc entry ("storage", NULL);
   remove proc entry ("directory", NULL);
   remove proc entry("sym to storage", NULL);
   if (storage)
       vfree(storage);
   printk(KERN INFO "storage: Module exited.\n");
}
module init (my module init);
module exit (my module cleanup);
```

Результат работы программы:

```
ztsugumi@ztsugumi-VirtualBox:~/Desktop/test$ lsmod | grep mykernel
mykernel 16384 0
```

ztsugumi@ztsugumi-VirtualBox:~/Desktop/test\$ echo "Hello" > /proc/directory/storage ztsugumi@ztsugumi-VirtualBox:~/Desktop/test\$ echo "World!" > /proc/directory/storage ztsugumi@ztsugumi-VirtualBox:~/Desktop/test\$ cat /proc/directory/storage HelloWorld!ztsugumi@ztsugumi-VirtualBox:~/Desktop/test\$ cat /proc/directory/storage

Созданная поддиректория в /proc:

-rrr	1 root	root	0 anp 4 15:42 devices
dr-xr-xr-x	2 root	root	0 anp 4 15:42 directory
dr-xr-xr-x	2 root	root	0 anp 4 15:42 dir in proc

Результат команды 1s -al:

```
ztsugumi@ztsugumi-VirtualBox:~/Desktop/test$ ls -al /proc/directory/
total 0
dr-xr-xr-x 2 root root 0 anp 4 15:42 .
dr-xr-xr-x 244 root root 0 anp 1 17:29 .
-rw-rw-rw- 1 root root 0 anp 4 15:43 storage
lrwxrwxrwx 1 root root 23 anp 4 15:43 sym_to_storage -> /proc/directory/storage
```