

ЛАБОРАТОРНАЯ РАБОТА №1

Тема: Системные вызовы. Базовая работа с процессами в ОС Linux (Ubuntu).

Цель работы: Изучить основы работы с системными вызовами и процессами в операционной системе Linux (Ubuntu).

Цель работы обуславливает постановку и решение следующих **задач**:

- 1) Изучить основные концепции системных вызовов.
 - 2) Получить основное понятие о процессе. Изучить базовые системные вызовы POSIX для работы с процессами, такими как: `fork()`, `waitpid()`.
 - 3) Ознакомиться с механизмом системных вызовов в языке программирования C.
 - 4) Выполнить индивидуальное задание, связанное с использованием POSIX-системных вызовов, для закрепления знаний на практике. Подготовить соответствующую программу на языке C.
- Внимание! По возможности следует воздержаться от использования в основной логике программы специальных парадигм взаимодействия между процессами (например, сигналов). Эти парадигмы выходят за рамки настоящей лабораторной работы и ждут еще своего часа.**

Ход выполнения лабораторной работы

1. Для изучения особенностей работы с процессами напомним код на языке C для порождения цепочки из 4-х процессов «родитель-потомок»: $1 \rightarrow 2 \rightarrow 3 \rightarrow 4$.

1.1. Процессы 2 и 3 будут нагружать процессор бесконечным циклом.

1.2. 4-й процесс печатает свой PID и немедленно завершает свою работу.

1.3. 2-й процесс ожидает завершения 3-го процесса. В свою очередь 3-й процесс с вероятностью 1/3 завершает свою работу. Если 3-й процесс не завершает работу в контексте итерации, то 2-й процесс печатает сообщение: «Ну, погоди!».

1.4. После завершения 3-го процесса, 2-й процесс ждет 5 секунд и завершает свою работу.

1.5. После завершения 2-го процесса, 1-й печатает сообщение с текущим системным временем и ждет команды в терминале для завершения через Ctrl+C.

Текст программы на языке C, соответствующий пункту 1.

```
#include <stdio.h> // Подключаем стандартную библиотеку для работы
// с функциями ввода и вывода (printf, scanf и т.д.)
#include <stdlib.h> // Подключаем библиотеку для работы с различными
// функциями стандартной библиотеки, например,
// для работы с памятью и функцией exit()
#include <unistd.h> // Подключаем библиотеку для работы с системными
// вызовами UNIX, такими как fork(), getpid(), sleep()
#include <time.h> // Подключаем библиотеку для работы с временем,
// используем для генерации случайных чисел и
// отображения системного времени
#include <sys/wait.h> // Подключаем библиотеку для работы с процессами,
```

```

// в частности, для ожидания завершения порожденных
// процессов с помощью waitpid()
#include <signal.h> // Подключаем библиотеку для работы с сигналами
// в процессе (pause(), управление сигналами)

int main() {

    // PID используется для идентификации процессов в операционной системе
    pid_t process_1_pid_global = -1, process_2_pid_global = -1,
        process_3_pid_global = -1, process_4_pid_global = -1;

    int status; // Используется в функциях waitpid() для отслеживания
                // завершения процессов

    // Функция getpid() возвращает идентификатор текущего процесса
    process_1_pid_global = getpid();
    printf("Процесс 1 (PID: %d)\n", process_1_pid_global);

    // Порождаем новый процесс 2 с помощью системного вызова fork()
    // fork() создает копию текущего процесса (процесс 1),
    // которая становится новым процессом (процессом 2)
    // Возвращаемое значение:
    // - В родительском процессе (процесс 1) fork() возвращает PID
    // нового процесса (процесса 2)
    // - В процессе-потомке (процессе 2) fork() возвращает 0

    process_2_pid_global = fork();

    // Проверяем, находимся ли мы в процессе-потомке (процессе 2)
    if (process_2_pid_global == 0) { // Это процесс 2

        // Функция getppid() возвращает PID родительского процесса
        // (в данном случае процесс 1)
        // Этот идентификатор используется для указания, какой
        // процесс породил текущий процесс (процесс 2)
        // В контексте этого кода, getppid() вернет PID процесса 1
        // для процесса 2

        printf("Процесс 2 (PID: %d) создан процессом 1 (PID: %d)\n",
            getpid(), getppid());

        // Порождаем процесс 3
        process_3_pid_global = fork();
        if (process_3_pid_global == 0) { // Это процесс 3
            printf("Процесс 3 (PID: %d) создан процессом 2 (PID: %d)\n",
                getpid(), getppid());

            // Порождаем процесс 4
            process_4_pid_global = fork();
            if (process_4_pid_global == 0) { // Это процесс 4
                printf("Процесс 4 (PID: %d) создан процессом 3 (PID: %d). "
                    "Завершает свою работу.\n", getpid(), getppid());
                exit(0);
            } else {
                // Процесс 3 ожидает завершения процесса 4
                // Ожидаем завершения процесса 4 с помощью waitpid()
                // process_4_pid_global – это PID процесса 4
                // waitpid() приостанавливает выполнение текущего
                // процесса (процесс 3),

```

```

// до тех пор, пока процесс 4 не завершится
// Аргументы:
// - process_4_pid_global: PID процесса
// - &status: указатель на переменную, куда будет
// записан статус завершения процесса 4
// - 0: процесс будет приостановлен до завершения
// дочернего процесса (ожидание завершения)
waitpid(process_4_pid_global, &status, 0);
srand(time(NULL) ^ (getpid() << 16));
while (1) {
    sleep(1); // Ждать 1 сек.
    if (rand() % 3 == 0) {
        printf("Процесс 3 (PID: %d) завершает работу "
               "(срабатывание 1/3)\n", getpid());
        exit(0);
        // Завершает процесс с кодом 0,
        // указывая на успешное завершение
    }
}
} else {
    while (1) {
        sleep(1);
        // Проверяем, завершился ли процесс 3 с помощью
        // waitpid()
        // process_3_pid_global – это PID процесса 3
        // waitpid() не блокирует выполнение текущего
        // процесса, так как используется флаг WNOHANG
        // Аргументы:
        // - process_3_pid_global: PID процесса
        // - &status: указатель на переменную для получения
        // статуса завершения процесса
        // - WNOHANG: флаг, который указывает, что waitpid()
        // не должен блокировать выполнение,
        // если процесс 3 ещё не завершился; функция
        // вернет 0, если процесс всё ещё активен

        pid_t result = waitpid(process_3_pid_global, &status, WNOHANG);
        if (result == 0) {
            printf("Процесс 3 (PID: %d) еще работает... "
                   "Ну, погоди!\n", process_3_pid_global);
        } else if (result == process_3_pid_global) {
            printf("Процесс 3 завершил свою работу.\n");
            printf("Процесс 2 ждет 5 сек.\n");
            sleep(5);
            printf("Процесс 2 завершает свою работу.\n");
            exit(0);
        }
    }
}
} else {
    // Процесс 1 (родительский процесс) ожидает завершения
    // процесса 2
    waitpid(process_2_pid_global, &status, 0);
    // Проверяем, завершился ли процесс нормально с помощью
    // макроса WIFEXITED
    // WIFEXITED(status) возвращает ненулевое значение (true),
    // если процесс завершился
    // нормально (через вызов exit())

```

```

// Если процесс завершился с ошибкой или был прерван сигналом,
// WIFEXITED вернет 0 (false)
if (WIFEXITED(status)) {
    printf("Процесс 2 завершил свою работу.\n");
}

printf("Процесс 1 завершает свою работу и ждёт Ctrl+C\n");

time_t current_time = time(NULL);
printf("Текущее время: %s", ctime(&current_time));

while (1) {
    pause();
    // pause() приостанавливает выполнение процесса до
    // получения любого сигнала, который не игнорируется.
    // Процесс возобновит свою работу, как только
    // будет получен сигнал. В данном случае это
    // позволяет процессу 1 "ждать" завершения
    // программы, пока его не прервут вручную (например,
    // с помощью Ctrl+C).
}

printf("Процесс 1 завершил свою работу.\n");
}

return 0;
}

```

Протокол работы программы в консоли Linux (Ubuntu):

```

user@user:~/progs$ ./lab1.o
Процесс 1 (PID: 11784)
Процесс 2 (PID: 11785) создан процессом 1 (PID: 11784)
Процесс 3 (PID: 11786) создан процессом 2 (PID: 11785)
Процесс 4 (PID: 11787) создан процессом 3 (PID: 11786). Завершает свою работу.
Процесс 3 (PID: 11786) еще работает...Ну, погоди!
Процесс 3 (PID: 11786) еще работает...Ну, погоди!
Процесс 3 (PID: 11786) завершает работу (срабатывание 1/3)
Процесс 3 завершил свою работу.
Процесс 2 ждет 5 сек.
Процесс 2 завершает свою работу.
Процесс 2 завершил свою работу.
Процесс 1 завершает свою работу и ждёт Ctrl+C
Текущее время: Sun Sep 15 13:55:03 2024
^C

```

2. Выполнить индивидуальное задание, закрепляющее на практике полученные знания (номер задания соответствует номеру студента по журналу; если этот номер больше, чем максимальное число заданий, тогда вариант задания вычисляется по формуле: номер по журналу % максимальный номер задания, где % — остаток от деления).

3. Подготовить отчёт по работе, который должен включать: краткое описание всех использованных системных вызовов; программы, написанные в ходе выполнения лабораторной

работы; протоколы выполнения программ; скриншоты с демонстрацией поведения Linux (Ubuntu); выводы.

Индивидуальные задания

1. Создать путем порождения процессов двоичное дерево из 7-ми вершин (процессов) со связями «родитель-потомок» путем последовательных вызовов функции `fork()`. В этом дереве каждый процесс (кроме листьев) должен порождать двух потомков. Превратить дерево в граф, путем замещения одного листа корнем. Корректно завершить все процессы. Осуществлять проверку программы путем мониторинга процессов через утилиты (`ps` или `top`).
2. Изучить основы работы команды `ulimit -u`, которая ограничивает максимальное количество процессов, запущенных от имени одного пользователя. Добиться ситуации, когда порождено множество зомби-процессов такой мощности, что таблица процессов заполнилась полностью и это мешает созданию новых процессов (контролировать ошибки типа `EAGAIN`). В протоколе подробно описать поведение Linux (Ubuntu) в такой ситуации. Корректно завершить все зомби-процессы. Провести эксперименты в виртуальной машине для разного объема ОЗУ.
3. Породить один процесс. Аккуратно клонировать его до тех пор, пока имеются в ОС свободные ресурсы. Найти критическое значение для мощности порожденных клонов, когда дальнейшее увеличение числа процессов неприемлемо. Корректно завершить все процессы. Описать поведение Linux (Ubuntu). Провести эксперименты в виртуальной машине для разного объема ОЗУ.
4. Породить цепочку из 5 процессов «родитель-потомок». В бесконечном цикле последовательно по цепочке печатать PID процессов (каждый процесс печатает свой PID). Программа должна завершать свою работу по сочетанию `Ctrl+C`.
5. Мониторинг и ограничение использования процессорного времени процессами. Изучить способ ограничения использования процессорного времени с помощью команды `ulimit -t`. Породить цепочку из 5 процессов «родитель-потомок». Каждый потомок должен ограничивать свою производительность на 10% по сравнению со своим родителем (необходимо использовать другие способы для снижения производительности нежели с помощью команды `ulimit -t`). В протоколе описать влияние ограничений на выполнение программы в целом. Корректно завершить процессы.
6. Породить 5 процессов-демонов с разными приоритетами, которые периодически (через каждые 5 секунд) записывают информацию о своем состоянии (PID и время работы) в специальный файл (например, `/var/log/my_daemon.log`). Для этого можно использовать системные вызовы, такие как `open()` и `write()` для записи в файл. Убедиться, что процессы работают корректно в фоновом режиме, используя команды `ps` или `top`. Правильно завершить работу процессов-демонов, обеспечив освобождение всех занятых ресурсов.
7. Создать два процесса, которые в бесконечном цикле обмениваются между собой правом печати сообщений в консоль. 1-й процесс должен печатать PID 2-го процесса, а 2-й процесс PID 1-го процесса. Обеспечить корректное завершение процессов.

Контрольные вопросы

1. Что такое процесс в контексте операционной системы? Чем процесс отличается от потока?
2. Что такое системный вызов в контексте операционной системы?
3. Что такое POSIX?
4. Какой системный вызов используется для создания нового процесса в Linux?
5. Что такое идентификатор процесса (PID), и как его можно получить в программе на языке C?
6. Какой системный вызов позволяет родительскому процессу ожидать завершения своего потомка, и как он работает?
7. Что произойдет, если родительский процесс завершится раньше своих потомков? Как это отразится на процессе потомков в операционной системе Linux?
8. Как можно программно контролировать завершение процесса в бесконечном цикле с вероятностью завершения 1/3?
9. Что делает системный вызов `waitpid()` и как его использовать для управления процессами в отношениях «родитель-потомок»?
10. Что происходит, если вызвать `waitpid()` с флагом `WNOHANG`, и чем это отличается от вызова без этого флага?
11. Как можно использовать системный вызов `sleep()` для организации пауз между выполнением операций в процессе?
12. В чем отличие между системными вызовами `fork()` и `exec()`, и как они используются при работе с процессами?
13. Как можно использовать команды `ps` или `top` для мониторинга состояния процессов в Linux и анализа их поведения?