

# Лабораторна робота №2. Системні ВИКЛИКИ

## Мета

Метою виконання цього комп'ютерного практикуму є знайомство з середовищем розробки в ОС сімейства Unix і системними викликами цих ОС.

В результаті його виконання будуть отримані навички написання програм для ОС сімейства Unix і відбудеться оволодіння методом взаємодії з ОС за допомогою системних викликів.

## Завдання

Необхідно написати програму на мові C, яка виконує те ж завдання, що і в роботі №1. Ця програма може і повинна використовувати ті ж самі утиліти, які використовувались в роботі №1 (cat, grep, sort, head, awk, uniq, cut, paste і т.д.), але логіка роботи самого Shell має бути реалізована за допомогою операторів мови C і системних викликів (обов'язковим є використання викликів fork, варіантів виклику exec, wait або waitpid, open, close, pipe, dup2). Під логікою роботи Shell мається на увазі:

- запуск процесів і очікування їх результатів
- відкриття файлів, перенаправлення вводу-виводу, pipe
- умовні вирази і цикли

Також в C може бути реалізовано підрахунок агрегованих значень і форматний друк.

Приклад подібної програми наведено нижче.

## Системні виклики

Системні виклики в UNIX-системах — це інтерфейс, через який ОС надає сервіси користувацькій програмі. Вони реалізують такі функції, як:

- управління вводом-виводом
- робота з файлами
- управління процесами
- управління механізмами IPC

- управління пам'яттю
- робота з мережею
- і т.і.

Стандартна бібліотека C, а також інших мов програмування, реалізує свої функції у наведених сферах (наприклад, роботу з файлами і ввід-вивід) як обгортки навколо системних викликів. Але з системними викликами можна працювати напряму, в обхід стандартної бібліотеки. Більш того, не всі системні виклики мають аналоги в стандартній бібліотеці: функції управління процесами, роботи з сокетами і нитками управління є прикладами таких функцій.

Нехай нам необхідно вирішити наступну задачу: знайти в текстовому файлі 1.txt всі рядки, які містять в собі дату 1/01/2000. В UNIX середовищі це можна зробити за допомогою такого конвеєру: `cat 1.txt | grep 1/01/2000`. Нижче наведений приклад програми на мові C з використанням системних викликів, яка реалізує те ж саме.

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

int main() {
    int fd[2], status;

    /* Створюємо анонімний канал */
    pipe(fd);

    /* Клонуємо поточний процес */
    pid_t pid1 = fork();

    /* Зверніть увагу на те, що змінна pid буде
     * існувати і в оригінальному процесі,
     * і в його клоні, але в другому випадку буде
     * дорівнювати нулю. Саме цей факт використовується
     * в наступній конструкції */

    if (!pid1) { // childpid == 0 => це дочірній процес
        /* В цьому процесі ми будемо писати в канал */
        // перенапрявляємо STDOUT (fd=1) у канал
        dup2(fd[1], 1);

        /* Необхідно закрити обидва кінця каналу */
```

```
close(fd[0]);
close(fd[1]);

/* Запускаємо cat */
char* command[3] = {"/bin/cat", "1.txt", 0};
execvp(command[0], command);

/* Якщо не відбулося ніяких помилок,
 * execvp() не завершується і ми
 * ніколи не досягнемо цієї ділянки коду.
 * Якщо ж ми все-таки сюди дістались,
 * клону слід завершитися з кодом повернення,
 * який сигналізує про помилку */
exit(EXIT_FAILURE);
} else if (pid1 == -1) {
    /* fork() повертає -1 у випадку помилки */
    fprintf(stderr, "Can't fork, exiting...\n");
    exit(EXIT_FAILURE);
}

/* Це батьківський процес */

/* Клонуємо його знову */
pid_t pid2 = fork();

if (!pid2) {
    /* В цьому процесі будемо зчитувати з каналу */
    // перенаправляємо вивід каналу у STDIN (fd==0)
    dup2(fd[0], 0);
    close(fd[0]);
    close(fd[1]);

    /* Запускаємо grep */
    char* command[3] = {"/bin/grep", "1/01/2010", 0};
    execvp(command[0], command);

    exit(EXIT_FAILURE);
} else if (pid2 == -1) {
    fprintf(stderr, "Can't fork, exiting...\n");
    exit(EXIT_FAILURE);
}

/* Це батьківський процес */
```

```
close(fd[0]);
close(fd[1]);

/* Очікуємо завершення породжених процесів */
waitpid(pid1, NULL, 0);
waitpid(pid2, &status, 0);

/* Завершуємося з кодом повернення grep */
exit(status);

return 0;
}
```

Під час роботи з системними викликами обов'язково необхідно обробляти код повернення з них, оскільки інформація про помилки, які могли відбутися у виклику повертається у цьому коді.

Отримати докладну справку по системним викликам можна за допомогою `man` — ним присвячений розділ 2 (наприклад, ввівши в консолі `man 2 fork` можна отримати справку про системний виклик `fork`).

## Література

- [Learn C The Hard Way](#)

## Компіляція, збирання і відлагодження програм в UNIX-середовищі

- <http://users.actcom.co.il/~choo/lupg/tutorials/>
- <http://www.gnu.org/software/make/manual/make.html>
- [http://www.ntu.edu.sg/home/ehchua/programming/cpp/gcc\\_make.html](http://www.ntu.edu.sg/home/ehchua/programming/cpp/gcc_make.html)
- [Tutorial of gcc and gdb](#)
- [Debugging with GDB](#)
- <http://sysadvent.blogspot.com/2010/12/day-15-down-ls-rabbit-hole.html>
- [Learning C with gdb](#)

## Системні виклики для запуску процесів і управління вводом-виводом

- Командная оболочка и системные вызовы
- Fork, Exec and Process control