

МІНІСТЕРСТВО ОСВІТИ І НАУКИ, МОЛОДІ ТА СПОРТУ УКРАЇНИ НАЦІОНАЛЬНИЙ ТЕХНІЧНИЙ УНІВЕРСИТЕТ УКРАЇНИ «КИЇВСЬКИЙ ПОЛІТЕХНІЧНИЙ ІНСТИТУТ ІМЕНІ ІГОРЯ СІКОРСЬКОГО» ФІЗИКО-ТЕХНІЧНИЙ ІНСТИТУТ Кафедра Інформаційної Безпеки

Операційні системи

Комп'ютерний практикум

Робота №10. Інтерфейс файлової системи в ОС Linux

Mema:

Ознайомитися з реалізацією файлових систем в Linux і основними структурами даних, що використовуються віртуальною файловою системою (VFS). Дослідити механізм доступу до файлів через інтерфейс віртуальної файлової системи в Linux.

Перевірив:	Виконав:
	студент II курсу
	групи ФБ-01
	Сахній Н.Р.

Київ 2022

Завдання до виконання:

<u> Варіант 4</u>

Нехай N процесів здійснюють доступ до одного і того ж файлу на диску (але з різними режимами доступу). Розробити програму, яка демонструвала б динаміку формування таблиці відкритих файлів і зміни її елементів (при переміщенні покажчиків читання-запису, наприклад). Наприклад, сценарій програми може бути таким:

- відкриття файлу процесом 0 для читання;
- відкриття файлу процесом 1 для запису;
- відкриття файлу процесом 2 для додавання;
- читання зазначеного числа байт файлу процесом 0;
- запис зазначеного числа байт в файл процесом 1;
- додавання вказаного числа байт в файл процесом 2.
 Після кожного з етапів друкуються таблиці файлів всіх процесів.

• Довільний текстовий файл (Lorem ipsum dolor)

```
nazar@ubuntu:~$ cd OS; mkdir lab_10; cd lab_10
nazar@ubuntu:~/OS/lab_10$ cat some_file.txt
Lorem ipsum dolor sit amet, consectetur adipiscing elit.
Maecenas ultricies mi eget mauris pharetra.
Consectetur purus ut faucibus pulvinar elementum.
Ante metus dictum at tempor commodo ullamcorper a lacus vestibulum.
Id venenatis a condimentum vitae sapien pellentesque habitant morbi.
nazar@ubuntu:~/OS/lab_10$
```

• Код програми:

```
nazar@ubuntu:~/OS/lab_10$ nano file_system.cpp
                                                                                     nazar@ubuntu: ~/OS/lab_10
  GNU nano 4.8
                                                                                         file system.cpp
 1 #include <iostream>
2 #include <fstream>
  #include <cstring>
  #include <sys/stat.h>
  #include <unistd.h>
  #include <fcntl.h>
  using namespace std;
11
  int main() {
    struct stat buffer;
       for (int num = 0; num < 3; num++) {</pre>
           int fd:
          pid t child = fork();
```

```
(child == 0) { // → Якщо це дочірній процес, то ..
sleep(1);
                        switch (num) { // Відповідно до номеру процесу обираємо вітку виконання
                             case 0:
                                   if ((fd = open("some_file.txt", 0_RDONLY)) != -1) { // Відкриття файлу процесом 0 для читання
                                         cout << '\n' << "0-ий процес та його PID = " << getpid() << endl; cout << "Файл відкрито 0-им процесом для читання." << endl;
                                          char buff[500];
                                          if (read(fd, buff, 300)) { // Читання зазначеного числа байт файлу процесом 0 • cout << " файл: " << '\n' << buff << endl;
                              case 1:
                                    if ((fd = open("some_file.txt", 0_WRONLY)) != -1) { // Відкриття файлу процесом 1 для запису ◀
                                          sleep(2);
                                         cout << '\n' << "1-ий процес та його PID = " << getpid() << endl; cout << "Файл відкрито 1-им процесом для запису." << endl; string text = "Записуємо щось нове на початку файлу ... ";
                                          int size = text.size();
                                          char * buff = new char[size];
                                          strcpy(buff, text.c_str());
                                          if (write(fd, buff, size)) { // Запис зазначеного числа байт в файл процесом 1 *
    stat("some_file.txt", & buffer);
                                                cout << "У файлі {" << buffer.st_size << "} байтів інформації\n \n"; cout << "Writing to the file ..." << endl; cout << "Новий рядок займає {" << size << "} байтів інформації\n \n" << endl;
                                          delete[] buff;
                           case 2:
                                 if ((fd = open("some_file.txt", O_RDWR | O_APPEND)) != -1) { // Відкриття файлу процесом 2 для додавання
                                      cout << "2-ий процес та його PID = " << getpid() << endl; cout << "Файл відкрито 2-им процесом для додавання." << er string text = "Додаємо нову інфу в кінець файл\n";
                                      int size = text.size();
char * buff = new char[size];
                                      strcpy(buff, text.c_str());
                                      if (write(fd, buff, size)) { // Додавання вказаного числа байт в файл процесом 2 * stat("some_file.txt", & buffer);
                                           cout << "У файлі {" << buffer.st_size << "} байтів інформації\n \n"; cout << "Addition to the file ..." << endl; cout << "У файл було додано {" << size << "} байтів інформації\n \n" << endl;
                                      }
delete[] buff;
                     close(fd);
81
          return 0;
83
84
```

```
nazar@ubuntu:~/0S/lab_10$ g++ file_system.cpp -o file_system
nazar@ubuntu:~/0S/lab_10$ ls -l
total 24
-rwxrwxr-x 1 nazar nazar 19008 May 17 20:55 file_system
-rw-rw-r-- 1 nazar nazar 2430 May 17 20:53 file_system.cpp
nazar@ubuntu:~/0S/lab_10$
```

Результат виконання програми:

```
mazar@ubuntu:~/OS/lab_10$ ./file_system
nazar@ubuntu:~/OS/lab_10$
0-ий процес та його PID = 398003
Файл відкрито 0-им процесом для читання.
        Lorem ipsum dolor sit amet, consectetur adipiscing elit.
        Maecenas ultricies mi eget mauris pharetra.
        Consectetur purus ut faucibus pulvinar elementum.
        Ante metus dictum at tempor commodo ullamcorper a lacus vestibulum.
        Id venenatis a condimentum vitae sapien pellentesque habitant morbi.
1-ий процес та його PID = 398004
Файл відкрито 1-им процесом для запису.
У файлі {297} байтів інформації
Writing to the file \dots
Новий рядок займає {72} байтів інформації
2-ий процес та його PID = 398005
Файл відкрито 2-им процесом для додавання.
У файлі {355} байтів інформації
Addition to the file \dots
У файл було додано {58} байтів інформації
nazar@ubuntu:~/OS/lab_10$ cat some_file.txt
Записуємо щось нове на початку файлу \dots ricies mi eget mauris pharetra.
        Consectetur purus ut faucibus pulvinar elementum.
        Ante metus dictum at tempor commodo ullamcorper a lacus vestibulum.
        Id venenatis a condimentum vitae sapien pellentesque habitant morbi.
Додаємо нову інфу в кінець файл
nazar@ubuntu:~/0S/lab_10$
```

Висновки:

У результаті виконання даного комп'ютерного практикуму я навчився відкривати файли із різними режимами доступу: читати файл з зазначеним числом байт, додавати до нього довільний текст на початок та в кінець.

Я ознайомився з реалізацією файлових систем в Linux і основними структурами даних, що використовуються віртуальною файловою системою (VFS). Дослідив механізм доступу до файлів через інтерфейс віртуальної файлової системи в Linux. Також я дізнався як використовувати такі функції для роботи з файловою системою, як mount() й unmount(), stat() і fstat(), link() й unlink(), pipe() та dup() та інші стандартні системні функції: open(), read(), write(), lseek(), close(), які забезпечують звернення до файлів, що існують.

Контрольні запитання

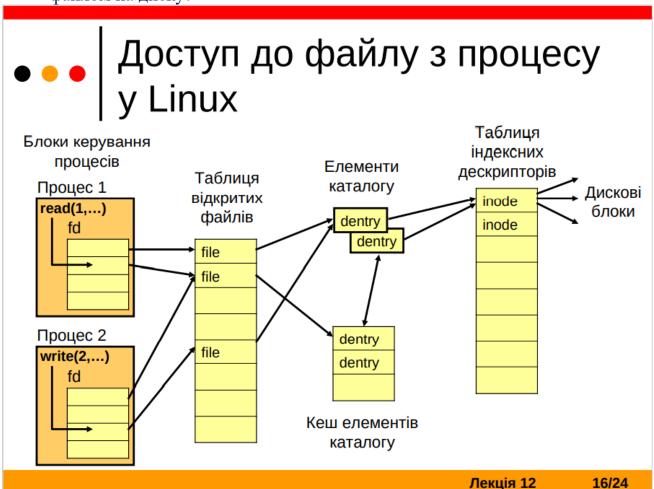
1. Яка структура дескрипторів файлів, таблиці відкритих файлів, таблиці відкритих файлів процесу?

Таблиця дескрипторів файлів являє собою структуру даних, що зберігається в оперативній пам'яті комп'ютера, елементами якої є копії дескрипторів файлів inode, по одній на кожен файл ОС Linux, до якого була здійснена спроба доступу.

Кожен елемент file таблиці відкритих файлів містить інформацію про режим відкриття файлу, специфікований при відкритті файлу, а також інформацію про становище покажчика читання-запису.

У структурі масиву файлових дескрипторів процесу (fd) кожен елемент містить покажчик місця розташування відповідного елементу таблиці відкритих файлів (file), який у свою чергу містить посилання на елемент таблиці дескрипторів файлу (inode).

2. Яким ϵ ланцюжок відповідності дескриптора файлу, відкритого процесом, і файлом на диску?



- 3. Опишіть функціональну структуру операції введення-виведення (пули, асоціація їх з драйверами, способи передачі інформації і т.д.).
- 4. Яким чином здійснюється підтримка пристроїв введення-виведення в ОС Linux?



Введення-виведення в UNIX i Linux

- Введення-виведення здійснюється через файлову систему
- Кожному драйверу пристрою відповідає один або кілька спеціальних файлів пристроїв
- о Файли пристроїв традиційно розміщені у каталозі /dev
- Кожний файл пристрою характеризується чотирма параметрами
 - Ім'я файлу
 - застосовується для доступу до пристрою з прикладних програм
 - Тип пристрою (символьний чи блоковий)
 - фактично вказує на таблицю одна таблиця для символьних пристроїв, друга – для блокових
 - Major number номер драйвера у таблиці
 - ціле число, як правило, 1 байт (може 2)
 - Minor number номер пристрою
 - це число передають драйверу, драйвер може працювати з кількома пристроями, у тому числі різними

Лекція 11

3/19

5. Яка структура таблиці відкритих файлів і масиву файлових дескрипторів процесу після відкриття файлу?

Під час відкриття файла системний виклик open() виконує такі дії: створює новий об'єкт file; зберігає адресу цього об'єкта у першому вільному елементі масиву файлових дескрипторів fd; повертає індекс цього елемента (файловий дескриптор), який можна використати для роботи з цим файлом.

- 6. Яка структура таблиці відкритих файлів і масиву файлових дескрипторів процесу після закриття файлу?
- 7. Яка структура таблиці відкритих файлів і масиву файлових дескрипторів процесу після створення каналу?

8. Яка структура таблиці відкритих файлів і масиву файлових дескрипторів процесу після створення нового процесу?

За замовчуванням під час створення процесу виділяють пам'ять під масив fd з 32 елементів. Якщо процес відкриє більше файлів, масив автоматично розширюється.

Перші три елементи масиву fd задаються автоматично під час запуску процесу, їм відповідають визначені файлові дескриптори. Кілька елементів масиву fd можуть вказувати на один і той самий об'єкт file. Доступ через кожний із них призводить до роботи з одним і тим самим відкритим файлом.