



Suport de curs

OSC

- Capitolul 10 File-System Interface
- Capitolul 11, sectiunea 11.1 File-System Structure

MOS

- Capitolul 6 File System Implementation
 - sectiunile 1 si 2

LSP – Capitolul 2 (parte programatică)

WSP - Capitolul 2 (parte programatică)



Cuprins

Sisteme de fisiere
Fisiere. Atribute ale fisierelor
Operatii cu fisiere
API pentru lucrul cu fisiere
Directoare



Sistemul de fisiere

De ce? Definitie Exemple



Ce este un sistem de fisiere?

mod de organizare persistenta a informatiei

suport pe disc

utilizator: ierarhie de fisiere si directoare

SO: algoritmi si structuri de date

performanta, scalabilitate, usurinta in utilizare



De ce sisteme de fisiere?

memoria este

- volatila
- · de dimensiune mica

suport persistent

structurat, organizat



Exemple de sisteme de fisiere

NTFS ext4 FAT32 ISO9660 HFS+

despre internele SF in cursul 10 Implementarea Sistemelor de Fisiere



Operatii cu SF

formatare
verificarea consistentei
montare
demontare
tuning (optiuni specifice)



Fișiere

Ce este un fisier?
Tipuri de fisiere
Fisiere
Directoare
Atribute ale fisierelor



Ce este un fisier?

unitatea de baza in sistemul de fisiere abstractizeaza informatia, datele

informatia structurata

identificat de utilizator prin nume

identificat in SF printr-un numar in Unix - inode number



Tipuri de fisiere

fisiere obisnuite (regular files)
directoare
link-uri
dispozitive de tip caracter
dispozitive de tip bloc
FIFO-uri
socketi Unix

pentru a determina tipul unui fisier in Unix

- ls -l
- file
- stat



Fisiere obisnuite

regular files

de obicei se numesc doar fisiere

byte stream - flux de octeti se citeste si se scrie octet cu octet

organizarea datelor tine de tipul fisierului si de procesul care il foloseste



Directoare

colectii de alte fisiere

organizate

• un vector de alte intrari



Atribute ale fisierelor

comanda stat

identificator pe disc dimensiune drepturi de acces owner timpi de acces



Fisiere deschise

fisiere si fisiere deschise

procese si fisiere

handle de fisier

cursor de fisier

creare/deschidere fisier

citire/scriere

pozitionare

inchidere



Fisiere si fisiere deschise

fisierele sunt folosite de procese

in momentul folosirii un fisier este "deschis"

un fisier pe disc este static si referit prin nume

un fisier deschis este dinamic si referit prin handle



Procese si fisiere

fisierele sunt deschise de procese pentru a fi folosite

fisierele deschise sunt gestionate prin handle

un handle este o referinta la un fisier deschis

un proces poate deschide mai multe fisiere

un fisier poate fi deschis de mai multe procese (e necesara sincronizare)

un proces are o tabela de handle-uri

• sunt retinute referintele la toate fisierele deschise



Cursorul de fisier

file cursor, file pointer, file offset

pozitia curenta pentru citire/scriere de un proces

incrementat la citire si scriere

poate fi repozitionat

Unde se gaseste cursorul de fisier la deschiderea fisierului?

Ce se intampla cu cursorul de fisier daca doua procese deschid acelasi fisier?



Procese, fisiere, handle-uri

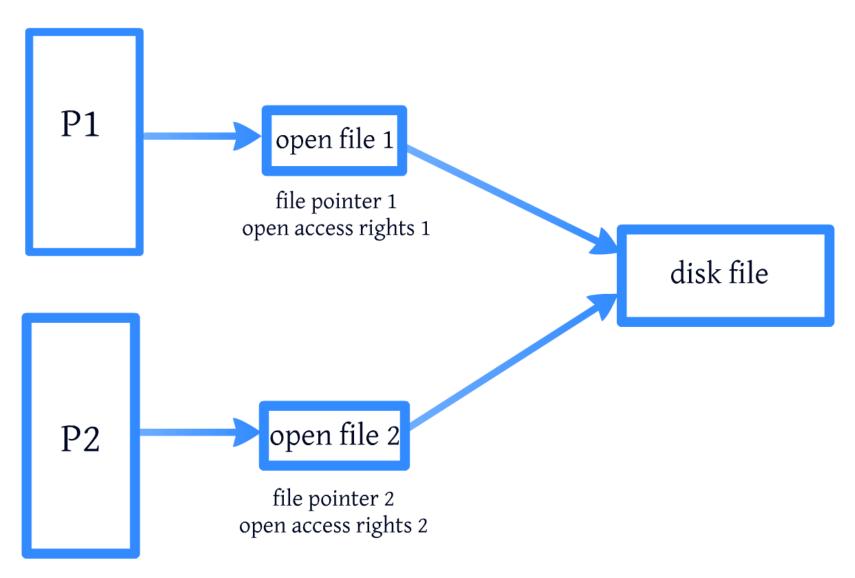
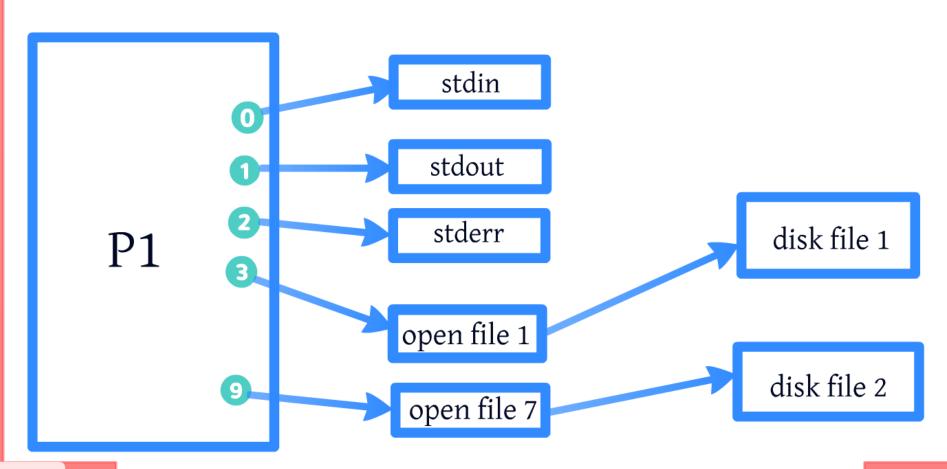




Tabela de descriptori

file descriptor table file descriptor (Unix) = handle





Deschiderea unui fisier

open & close

realizata de un proces

intrare: nume de fisier, drepturi de deschidere

iesire: handle de fisier

se aloca o structura de fisier deschis

la inchiderea fisierului, se invalideaza handle-ul

se dezaloca structura de fisier deschis



Citire si scriere

read & write

pe un fisier deschis, pe un handle

la intrare: handle, cat se scrie/citeste, unde/de unde

la iesire: cat s-a scris/citit

dupa citire, scriere, se avanseaza cursorul de fisier



Pozitionare

seek

se comanda plasarea cursorului de fisier

poate fi dat inapoi (rewind)

input: handle, cu cat se muta, in raport cu ce

output: noua pozitie



API de lucru cu fisiere

shell
ANSI C
Unix (POSIX)
Windows (Win32)
Java
Python



shell

touch file.txt cat file.txt echo "abc" > file.txt rm file.txt



ANSI C

```
FILE *f = fopen("file.txt", "r+");
n = fread(f, sizeof(char), 100, buffer);
m = fwrite(f, sizeof(char), 200, buffer2);
fseek(f, 100, SEEK_SET);
fclose(f);
```



Unix (POSIX)

```
int fd = open("file.txt", O_RDWR);
n = read(fd, buffer, 100);
m = write(f, buffer2, 200);
lseek(fd, 100, SEEK_SET);
close(fd);
```



Windows (Win32)

```
HANDLE f = CreateFile("file.txt", GENERIC_WRITE, ..., OPEN_EXISTING, ...);

ret = ReadFile(f, buffer, 100, &bytesRead, NULL);

ret = ReadFile(f, buffer, 100, &bytesRead, NULL);

SetFilePointer(f, 100, NULL, FILE_BEGIN);

CloseHandle(f);
```



Java

```
FileReader fr = new FileReader("f.txt");
fr.read(buffer);
fr.close();

FileWriter fw = new FileWriter("f.txt");
fw.write(buffer);
fw.close();

FileChannel fc = FileChannel.open("f.txt", READ, WRITE);
fc.position(100);
fc.close()
```



Python

```
f = open("f.txt", "r+")
```

str = f.read(10)

f.write(buffer)

f.seek(0, 0) # place at beginning

f.close()



Redirectari

Ce inseamna redirectare?

De ce redirectare?

implementare redirectare



Ce inseamna redirectare?

iesirea standard este transmisa intr-un fisier sau intrarea standard este transmisa dintr-un fisier

echo "ana" > file.txt grep "ana" < /etc/passwd

sau este transmisa intr-un/dintr-un pipe

grep "ana" /etc/passwd | wc -l



De ce redirectare?

pentru a retine iesirea unei comenzi pentru a transmite intrarea unei comenzi dintr-un fisier pentru comunicare inter-proces (pipe), filtre pentru a anula iesirea unei comenzi (/dev/null)



Implementare redirectare

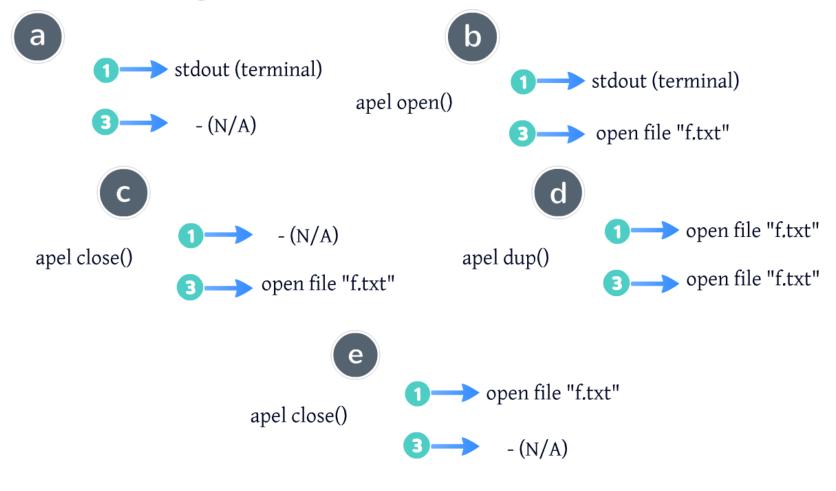
echo "ana" > f.txt

```
fd = open("f.txt", O_WRONLY);
close(STDOUT_FILENO);
dup(fd);
close(fd);
```

dup - duplica un descriptor in primul descriptor liber primul descriptor liber de mai sus este STDOUT_FILENO (1)



Implementare redirectare (cont.)



puts("ana are mere"); /* se va scrie in fisierul "f.txt" */



Buffered I/O vs. system I/O

buffered I/O system I/O versus





Buffered I/O

ANSI C I/O

biblioteca standard C face buffering la informatii nu sunt transmise instant catre sistemul de operare

printf, fprintf, puts, fputs, fwrite

Cand sunt transmise sistemului de operare?

- la fflush()
- la fclose()
- line buffered (standard output)
- fully buffered (fisiere): cand s-a umplut buffer-ul



System I/O

low-level I/O

datele sunt transmise de la/catre SO

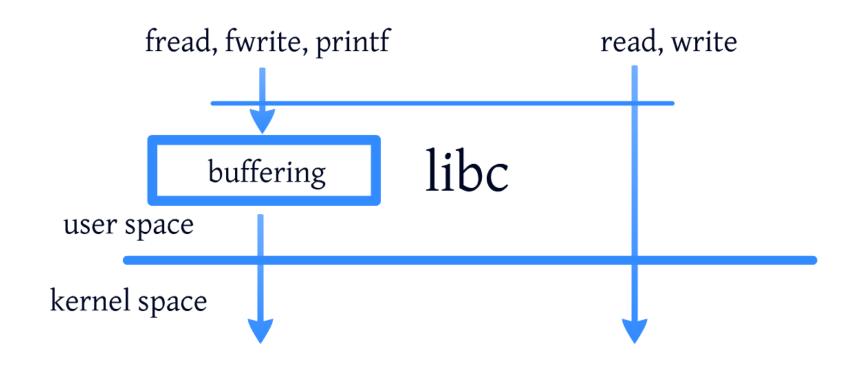
nu exista buffering

apelul se intoarce cand o parte din date au fost transmise

read, write



Buffered I/O & System I/O



kernel



Buffered I/O vs. system I/O

buffered I/O

buffered

latenta in propagare

memorie ocupata

mai putine apeluri de sistem

system I/O

sincron

transmitere directa

doar bufferele programului

overhead de apel de sistem



Cuvinte cheie

sistem de fisiere fisiere byte-stream director fisier deschis handle de fisier cursor de fisier tabela de descriptori API pentru fisiere redirectare buffered I/O system I/O

