

Linux Programozás

Ismerkedés a Linux Kernellel



Virtuális állományrendszer



Állományabsztrakció

- "everything is a file"
- Az I/O perifériák úgy használhatóak mint egy fájl.
- Akár valós, akár virtuális állomány megnyithatjuk, és a leíróval kezelhetjük.
- A műveletek eltérhetnek.
- Az állományabsztrakciós felület a műveletek úniója



Állományabsztrakciós felület

- megnyitás és lezárás
- olvasás és írás
- pozicionálás
- aszinkron olvasás és írás
- könyvtár olvasása
- várakozás I/O műveletre
- I/O vezérlés
- leképezés memóriába
- szinkronizálás
- zárolás
- ...



Állomány típusok

- Egyszerű állományok
- Speciális állományok
 - Eszközállományok (karakteres, blokkos)
 - Könyvtár
 - Szimbolikus hivatkozás
 - Csővezeték
 - Socket

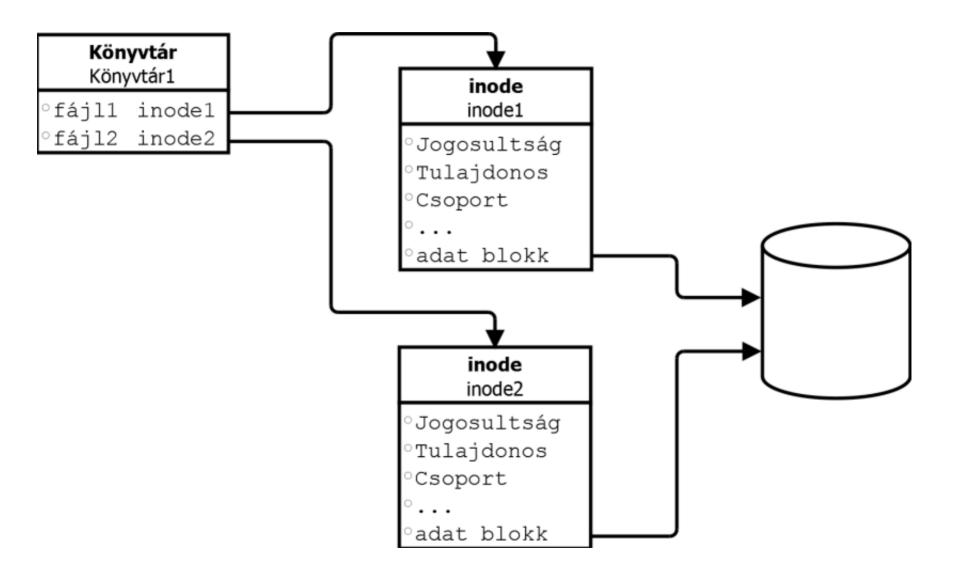


Inode (1)

- Az állomány egyedi azonosítója
- Információs tároló, ami mindent tartalmaz kivéve:
 - az állomány neve
 - az állomány tartalma
- on-disk vs. in-core inode

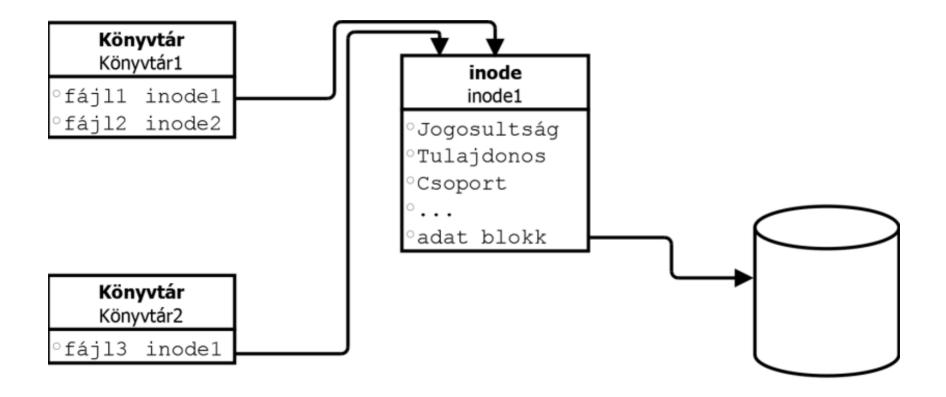


Inode (2)



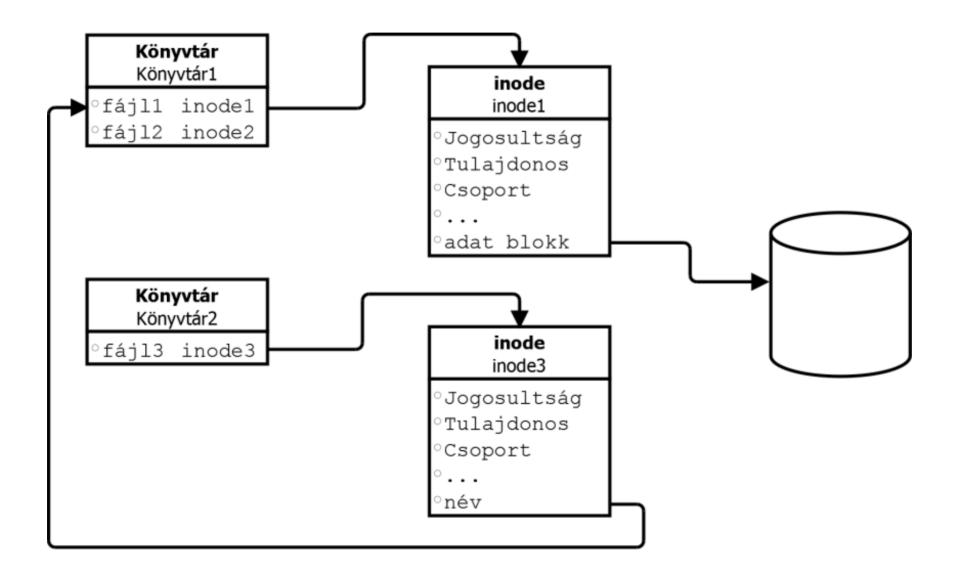


Merev hivatkozás (hard link)





Szimbolikus hivatkozás (symlink)





Alkalmazás fejlesztés



A Linux programozási felülete

- Fejlesztői könyvtárak
- Kernel felület rendszerhívások
 - Felhasználói módból hívjuk, de kernel módban fut
 - Egyedi szám azonosítja
- A Linux a POSIX szabványt követi nagyrészt



Állománykezelés (alacsony szintű)



Az állományleírók

- Az állomány megnyitásakor kapjuk vissza.
- Hivatkozásként szolgál az állományra.
- Csak a folyamaton belül értelmezett.
- Kis pozitív egész szám
- Foglalt leírók:
 - 0: bemenet
 - 1: kimenet
 - 2: hibakimenet



Állományok megnyitása

int open(const char *pathname, int flags, mode_t mode); int creat(const char *pathname, mode_t mode);

Flag	Jelentés
O_CREAT	Ha az állomány nem létezik, akkor létrehozza.
O_EXCL	Az O_CREAT opcióval együtt használatos. Az open() hibával tér vissza, ha az állomány már létezik.
O_NOCTTY	A megnyitott fájl nem lesz a processz kontrolterminálja.
O_TRUNC	Ha az állomány létezik, akkor tartalma törlődik, és a mérete 0 lesz.
O_APPEND	Az állomány végéhez fűzi íráskor az adatokat.
O_NONBLOCK	Az állományműveletek nem blokkolják a processzt.
O_SYNC	Kikapcsolja a write cache-t az állomány írásakor.
O_NOFOLLOW	Ha az állomány szimbolikus link, akkor hibával tér vissza.



Állományok megnyitása (2)

 A hozzáférés irányának megadásához bites VAGY művelettel adjuk hozzá az alábbi flagek valamelyikét.

Flag	Jelentés
O_RDONLY	Olvasásra való megnyitás.
O_WRONLY	Írásra való megnyitás.
O_RDWR	Olvasásra és írásra való megnyítás.

creat() = open()+O_CREAT|O_WRONLY|O_TRUNC



Állományok bezárása

int close(int fd);

Hálózati állományrendszer esetén visszatérhet hibával.



Speciális leírók

Az első három leíró minden folyamat esetén automatikusan rendelkezésre áll:

- 0 (STDIN_FILENO): standard bemenet
- 1 (STDOUT_FILENO): standard kimenet
- 2 (STDERR_FILENO): hiba kimenet



Olvasás, írás

• Olvasás:

ssize_t read(int fd, void *buf, size_t count);

• Írás:

ssize_t write(int fd, const void *buf, size_t count);



Pozicionálás

off_t lseek(int fd, off_t offset, int whence);

Opció	Jelentés
SEEK_SET	Az állomány eleje.
SEEK_CUR	Az aktuális pozíció.
SEEK_END	Az állomány vége.

Gap-et hozhatunk létre, ha az állomány vége után pozicionálunk.



Állomány rövidítése

int truncate(const char *path, off_t length);
int ftruncate(int fd, off_t length);



Buffer szinkronizációk

- Állomány buffer kiírása
 - adat + metadata: (mint az O_SYNC flag) int fsync(int fd);
 - adat:int fdatasync(int fd);
- Merevlemez buffer
 - Minden merevlemez: void sync(void);
 - Csak az állományt tartalmazó: void syncfs(int fd);



Állományleírók duplikálása

- Duplikálás (mentés):
 - int dup(int oldfd);
 - Új descriptor ugyanaz az állomány
- Duplikálás cserével:
 - int dup2(int oldfd, int newfd);
 - Bezárja a newfd-t és az oldfd másolata lesz
- Duplikálás cserével + flagek:
 - int dup3(int oldfd, int newfd, int flags);
 - dup2() + flags



I-node információk kiolvasása

int stat(const char *path, struct stat *buf);
int fstat(int fd, struct stat *buf);
int lstat(const char *path, struct stat *buf);



I-node információk kiolvasása

Típus	Mező	Leírás
dev_t	st_dev	Az állományt tartalmazó eszköz azonosítója.
ino_t	st_ino	Az állomány on-disk inode-száma.
mode_t	st_mode	Az állomány jogai és típusa.
nlink_t	st_nlink	A referenciák száma erre az inode-ra.
uid_t	st_uid	Az állomány tulajdonosának felhasználóazonosítója.
gid_t	st_gid	Az állomány tulajdonosának csoportazonosítója.
dev_t	st_rdev	Ha az állomány eszközleíró, akkor ez a mező tartalmazza a major és minor számot.
off_t	st_size	Az állomány mérete bájtokban.
unsigned long	st_blksize	A fájlrendszer blokkmérete.
unsigned long	st_blocks	Az állomány által allokált blokkok száma.
time_t	st_atime	Az állományhoz való legutolsó hozzáférés időpontja.
time_t	st_mtime	Az állomány legutolsó módosítási időpontja.
time_t	st_ctime	A legutolsó változtatás időpontja.



Jogok lekérdezése

int access(const char *pathname, int mode);

Érték	Jelentés
F_OK	Az állomány létezik-e, elérhető-e?
R_OK	A processz olvashatja-e az állományt?
W_OK	A processz írhatja-e az állományt?
X_OK	A processz futtathatja-e az állományt? (Könyvtár esetén keresési jog.)



Jogok állítása

int chmod(const char *path, mode_t mode); int fchmod(int fd, mode_t mode);



Jogok állítása

Érték névvel	Érték számmal
S_ISUID	04000
S_ISGID	02000
S_ISVTX	01000
S_IRUSR (S_IREAD)	00400
S_IWUSR (S_IWRITE)	00200
S_IXUSR (S_IEXEC)	00100
S_IRGRP	00040
S_IWGRP	00020
S_IXGRP	00010
S_IROTH	00004
S_IWOTH	00002
S_IXOTH	00001



group);

Tulajdonos és csoport beállítása

```
int chown(const char *path, uid_t owner, gid_t
group);
int fchown(int fd, uid_t owner, gid_t group);
int lchown(const char *path, uid_t owner, gid_t
```

- A tulajdonost csak root állíthatja.
- Állításkor a setuid és setgid bitek törlődnek.



Időbélyeg beállítása

#include <utime.h>

int utime(const char *filename, const struct utimbuf *times);

#include <sys/time.h>

int utimes(const char *filename, const struct timeval times[2]);



Eszközállomány létrehozása

int mknod(const char *pathname, mode_t mode,
dev t dev);

Érték	Jelentés
S_IFREG	Normál állomány
S_IFCHR	Karakter típusú eszköz állomány
S_IFBLK	Blokk típusú eszköz állomány
S_IFIFO	named pipe



Linkek létrehozása/olvasása

Hard link:

int link(const char *oldpath, const char *newpath);

Szimbolikus link:

int symlink(const char *oldpath, const char
*newpath);

Szimbolikus link olvasása:

ssize_t readlink(const char *path, char *buf, size_t bufsiz);



Állomány átnevezése/törlése

- Állományok átnevezése:
 - int rename(const char *oldpath, const char
 *newpath);
 - Partíciók között nem mozgatja az állományt.
 - Atomi műveletnek látszik.
- Állományok törlése:
 - int unlink(const char *pathname);



Könyvtárműveletek



Munkakönyvtár

Aktuális munkakönyvtár:

```
char *getcwd(char *buf, size_t size);
```

Könyvtár váltás:

```
int chdir(const char *path);
int fchdir(int fd);
```



A gyökér könyvtár lecserélése

 Védelmi okokból egy alkönyvtárra korlátozzuk a folyamatot. (Rendszergazda jogosultság szükséges.)

int chroot(const char *path);

Munkakönyvtárat is át kell állítanunk utána:

chdir("/");



További könyvtárműveletek

- Létrehozás
 - int mkdir(const char *pathname, mode_t mode);
- Törlés (üresnek kell lennie)
 - int rmdir(const char *pathname);



Könyvtár listázása

- Header: dirent.h
- Megnyitás:

```
DIR *opendir(const char *name);
DIR *fdopendir(int fd);
```

Lezárás:

int closedir(DIR *dirp);



Könyvtár listázása

Olvasás:

```
struct dirent *readdir(DIR *dirp);
```

A soron következő elemet adja vissza:

```
struct dirent {
  ino_t      d_ino;
  off_t      d_off;
  unsigned short d_reclen;
  unsigned char d_type;
  char      d_name[256];
};
```

A végén NULL értékkel tér vissza.



Csővezetékek



Csővezetékek létrehozása

- Névtelen csővezeték:
 - int pipe(int pipefd[2]);
- Megnevezett csővezeték:
 - mknod parancs