

Linux Programozás

Állománykezelés

I/O multiplexálás

I/O multiplexálás

- Blokkolt I/O
 - „Elhanyagolt” állományleírók
- Nem blokkolt I/O
 - „Adathiány” lekezelése

Nem blokkolt I/O

- `open() + O_NONBLOCK`
- Ha van adat:
 - `read()` visszatér az adattal
- Ha nincs adat:
 - `read()` hibát ad
 - `errno` értéke `EAGAIN`
- A hibakezelésben foglalkozunk kell az `EAGAIN` hibával
- Ha nem rakunk várakozást a ciklusba, akkor „megeszi” a CPU-t

select

```
int select(int nfds, fd_set *readfds, fd_set *writefds,  
fd_set *exceptfds, struct timeval *timeout);
```

```
int pselect(int nfds, fd_set *readfds, fd_set *writefds,  
fd_set *exceptfds, const struct timespec *timeout,  
const sigset_t *sigmask);
```

```
void FD_CLR(int fd, fd_set *set);
```

```
int FD_ISSET(int fd, fd_set *set);
```

```
void FD_SET(int fd, fd_set *set);
```

```
void FD_ZERO(fd_set *set);
```

select

- BSD (select), POSIX(pselect)
- „Takarékosabb”
- Szintvezérelt:

Ha a meghívás előtt is volt a bufferben tartalom, akkor azonnal visszatér.

- Hordozható
- Nem optimális a belső működése
- Korlátos a leírók száma (bitmap-eket használ)
- Módosítja a bemenő paramétereit

poll

```
int poll(struct pollfd *fds, nfd_t nfd, int  
timeout);
```

```
struct pollfd {  
    int fd;  
    short events;  
    short revents;  
};
```

poll

- System V
- Mindazt tudja, mint a select, de
 - Optimálisabb (a kernel a poll-t implementálja)
 - Kevésbé hordozható
 - Nincs korlátozva a leíró szám
 - A bemenete újra felhasználható

epoll

```
#include <sys/epoll.h>
```

- Virtuális állományban tárolja a leírókat:
 - `epoll_create()`
 - `epoll_ctl()`
- Várakozás
 - `epoll_wait()`
- Szintvezérelt és élvezérelt is tud lenni
- Csak azokat az elemeket adja vissza, ahol esemény van (max 20)
- Privát adatokat rendelhetünk az elemekhez
- Linux specifikus

Aszinkron olvasás

Példa: „asyncread.c”

Állomány leképezése memóriába

mmap

```
#include <sys/mman.h>
```

```
void *mmap(void *addr, size_t length, int prot, int flags, int  
fd, off_t offset);
```

```
int munmap(void *addr, size_t length);
```

- Leképezést végez
- Az igény szerinti lapozás tölti be.
- Csak egész lapokat kezelhetünk, és laphatárra igazít.
- Ha az eszköz támogatja, akkor a driverrel beszélhetünk.

Védelmi beállítások

- `PROT_NONE` – semmi
 - `PROT_EXEC` – futtatás
 - `PROT_READ` – olvasás
 - `PROT_WRITE` – írás
-
- Ne ütközzön az `open()`-nél használtakkal!

Flags

- MAP_SHARED
 - Lementődik és a többi folyamat is láthatja a módosításokat.
 - Frissítése: msync(), munmap()
- MAP_PRIVATE
 - Más folyamatok nem láthatják a módosítást.
- MAP_ANON, MAP_ANONYMOUS
 - Nincs mögötte állomány.
- MAP_FIXED
 - A címet nem csak javaslatnak veszi.
 - Pontos, laphatárra eső címet igényel.
- MAP_LOCKED
 - A leképezett lapokat a fizikai memóriában tartja.

msync

```
int msync(void *addr, size_t length, int flags);
```

- Flags
 - MS_ASYNC – azonnal visszatér
 - MS_SYNC – szinkronizálás után tér vissza
 - MS_INVALIDATE – a többi leképezés frissítését kéri

Állomány zárolás

Fajtái

- Tájékoztató (advisory lock)
 - Csak konvenció
- Kötelező (mandatory lock)
 - A kernel betartatja
 - Csökkenti a rendszer teljesítményét.

Zároló állományok

- Ellenőrzés és zárolás:
`open() + O_CREAT | O_EXCL`
- Feloldás:
`unlink()`
- Tájékoztató zárolás
- Egyszerre egy folyamat férhet hozzá az állományhoz, nincs párhuzamos olvasás.
- Csak lokális állományrendszerénél
- Elszállás esetén beragad a lock

Rekord zárolás

- System V: lockf(), flock()
- POSIX: még egy metódus fcntl() használatával
- Tájékoztató zárolás
- Területeket zárolhatunk
- Olvasási és írási zárolás (megosztott és kizárólagos)
- Nem tárolódik az állományrendszeren. (Nem csak lokálisan működik.)
- A folyamat leállásakor felszabadul.

Rekord zárolás

```
int fcntl(int fd, int cmd, struct flock *lock);
```

cmd: F_SETLK, F_SETLKW, F_GETLK

```
struct flock {
```

```
...
```

```
short l_type; /* Type of lock: F_RDLCK, F_WRLCK, F_UNLCK */
```

```
short l_whence; /* SEEK_SET, SEEK_CUR, SEEK_END */
```

```
off_t l_start; /* Starting offset for lock */
```

```
off_t l_len; /* Number of bytes to lock */
```

```
pid_t l_pid; /* PID of process blocking our lock (F_GETLK only) */
```

```
...
```

```
};
```

- Példa: recordlock.c

Kötelező zárolás

- 1. lépés - Partíció beállítás
 - mand: engedélyezés
 - nomand: tiltás
- 2. lépés - Állomány jelölése
 - setgid + csoport futtatás tiltása
- A root sem férhet hozzá, ha zárolva van.
- Csak lokális állományrendszerrel használjuk, mert hálózatinál nagyon lassít.

Kapcsolat a magas szintű állománykezeléssel

Állomány leírók

- Magas szintű:

`struct FILE*`

- Alacsony szintű:

`int`

- Magasból alacsony szintű:

`int fileno(FILE *stream);`

- Alacsonyból magas szintű:

`FILE *fdopen(int fd, const char *mode);`

- Párhuzamosan ne használjuk a kettőt, vagy `fflush()`-el ürítsük ki mindig a magas szintű buffert!