

# Driver sistem de fisiere

Termen de predare: Duminică 24 Mai, ora 23.59 (2009-05-24)

## Cuprins

- 1 Enun
- 2 Precizări Linux
- 3 Testare
  - ◆ 3.1 Depunctări
- 4 Notare
- 5 Resurse utile
- 6 Întrebări

## Enun

Să se scrie un modul de kernel care să implementeze sistemul de fiere PITIX. Acest sistem de fiere va oferi suport doar pentru fiere și directoare. Nu se vor implementa operațiile de suport pentru link-uri hard sau simbolice. De asemenea, nu se vor implementa operațiile de suport pentru fiere speciale (pipe-uri, dispozitive caracter sau bloc). Practic va trebui să implementai următoarele operații:

- pentru directoare: `lookup`, `unlink`, `mkdir`, `rmdir`, `readdir`
- pentru fiere: `create`, `truncate`, funcția de bitmap (vezi `minix_get_block`)

Restul funcțiilor fie au implementări generice în kernel, fie nu trebuie să le implementai.

Structura pe disk a sistemului de fiere este prezentată mai jos:

unde:

- Superblock conține superblocul (4096 octei)
- Imap conține harta de bii (bitmap) a blocurilor ocupate de inode-uri (1 bloc)
- Dmap conține harta de bii (bitmap) a blocurilor ocupate de date (1 bloc)
- Izone conține inode-urile (32 blocuri)
- Dzone conține datele (conținutul efectiv al fiierelor) ( $8 \cdot \text{block\_size}$  blocuri)

Structura superblocului (pe disc) este descrisă de următoarea structură:

```
struct pitix_super_block {
    unsigned long magic;
    __u8 version;
    __u8 inode_data_blocks;
    __u8 block_size_bits;
};
```

```

    __u8 imap_block;
    __u8 dmap_block;
    __u8 ize_block;
    __u8 dzone_block;
    __u16 bfree;
    __u16 ffree;
//...
}

```

unde

- `magic` trebuie să fie inițializat cu `PITIX_MAGIC`
- `version` trebuie să fie inițializat cu 1
- `inode_data_blocks` este numărul de blocuri de date din inode (vezi mai jos la descrierea inode-ului)
- `block_size_bits` este dimensiunea blocului în puteri ale lui doi; dimensiunea blocului trebuie să fie 512, 1024, 2048, sau 4096.
- `imap_block` este numărul blocului (relativ la dispozitiv) pentru vectorul de bii folosit pentru alocarea/eliberarea inode-urilor
- `dmap_block` este numărul blocului (relativ la dispozitiv) pentru vectorul de bii folosit pentru alocarea/eliberarea blocurilor de date
- `ize_block` este numărul primului bloc (relativ la dispozitiv) al zonei de inode-uri
- `dzone_block` este numărul primului bloc (relativ la dispozitiv) al zonei de date
- `bfree` este numărul de blocuri libere (nealocate)
- `ffree` este numărul de inode-uri libere (nealocate)

Inode-urile vor fi stocate în zona de inode-uri și sunt descrise de următoarea structură:

```

struct pitix_inode {
    __u32 mode;
    __u32 uid;
    __u32 gid;
    __u32 size;
    __u32 time;
    __u16 data_blocks[0];
};

```

unde

- `mode` reprezintă drepturile de acces și tipul inode-ului (fișier sau director) așa cum sunt reprezentate în kernel
- `uid` reprezintă UID-ul așa cum este el reprezentat în kernel
- `gid` reprezintă GID-ul așa cum este el reprezentat în kernel
- `size` reprezintă dimensiunea fișierului/directorului
- `time` reprezintă timpul de modificare așa cum este el reprezentat în kernel
- `data_blocks` este un vector (cu dimensiunea precizată în superbloc) care indică numerele blocurilor de date relativ la zona de date; intrările nefolosite trebuie setate pe 0 (adică dacă avem un fișier cu dimensiune 2050 și dimensiunea blocului de 1024 atunci vom avea primele trei valori din vector strict pozitive și restul 0)

Directoarele au asociate un singur bloc de date în care vor fi stocate intrările de director. Acestea sunt descrise de următoarea structură:

```
struct pitix_dir_entry {
    __u32 ino;
    char name[PITIX_NAME_LEN];
};
```

unde

- `ino` reprezintă numărul inode-ului fiierului sau directorului; acest număr este un index în zona de inode-uri
- `name` reprezintă numele fiierului sau al directorului; lungimea maximă a numelui este 16 octei (`PITIX_NAME_LEN`); dacă lungimea numelui e mai mică decât 16 octei, atunci numele va fi terminat cu caracterul ASCII ce are codul 0 (la fel ca la irurile de caractere)

Toate valorile numerice sunt stocate pe disc în CPU byte-order.

Directorul rădăcină va avea alocat inode-ul 0 i blocul de date 0.

Pentru simplificare, la `mkdir` nu este necesară crearea intrărilor `"."` și `".."` în noul director; tester-ul se folosește de această presupunere.

## Precizări Linux

- un exemplu de [image](#), ce conține aceste [fiere](#)
- structurile descrise le puteți găsi în acest [header](#)
- [sursele sistemului de fiere minix](#) vă pot fi de folos

## Testare

Pentru simplificarea procesului de corectare al temelor, dar și pentru a reduce greșelile temelor trimise, corectarea temelor se va face automat cu ajutorul unor [teste publice](#). Testele presupun că numele modulului de kernel este `pitix`.

## Depunctări

În corectarea temei se va ține cont de următoarele criterii de depunctare:

- -1.0 warning-uri la compilare
- -1.0 implementare incorectă a cerințelor temei
- -0.2 lipsă README sau README necorespunzător
- -0.2 memory leaks
- -0.2 omiterea eliberării resurselor
- -0.1 lipsă comentarii sau comentarii nerelevante
- -0.1 cod neîngrijit
- -0.2 alte probleme constatate
- -0.0 observații

În cazuri excepționale (tema trece testele prin nerespectarea cerințelor) și în cazul în care tema nu trece toate testele se poate scădea mai mult decât este menționat mai sus.

## Notare

Datorită dificultății ridicate, tema valorează 20 de puncte.

## Resurse utile

1. Laboratorul 9. Driveri sisteme de fișiere (Linux) partea 1
2. Laboratorul 10. Driveri sisteme de fișiere (Linux) partea 2
3. Sursele sistemului de fișiere minix

## Întrebări

Pentru întrebări legate de temă puteți căuta, consulta sau trimite un e-mail pe lista de discuții (trebuie să fii înregistrați).