

## Organizarea memoriei secundare (virtuale) în PC. Funcții de management al directoarelor și fișierelor

### Scopul lucrării

- a) Studiul principalelor tipuri de memorie secundară.
- b) Managementul directoarelor și fișierelor utilizând funcții de nivel înalt.

### 4.1. Tipuri de memorie secundară

Memoria principală a unui sistem de calcul trebuie să fie accesibilă direct și cât mai rapid posibil. Totuși, prețul ridicat al acesteia face necesară utilizarea unei memorii de mai mare capacitate (*de masă*), care să fie mai ieftină. Această memorie, numită *secundară* sau *virtuală* are dezavantajul unei viteze mai mici de acces la informații decât memoria principală.

#### Benzile magnetice

Istoric vorbind, benzile magnetice sunt primele memorii secundare ale sistemelor de calcul. Benzile magnetice informatice sunt asemănătoare celor utilizate de către magnetofone. Principiul de funcționare al unităților de bandă magnetică este deplasarea unei benzi cu viteză constantă în fața unui cap de citire/scriere. Pentru scrierea unei informații pe bandă este de ajuns să se varieze curentul electric în capul magnetic, ceea ce provoacă o magnetizare locală a părții de bandă care se găsește sub cap.

Figura 1 arată organizarea tipică a informației pe o bandă magnetică. Cel mai adesea informațiile sunt înregistrate sub forma unor cuvinte de un caracter succesive, pe un anumit număr de piste adiacente, fiecare caracter cuprinzând în general 8 biți plus un bit de paritate, pentru a ameliora fiabilitatea înregistrării. Densitatea tipică a înregistrării este de 1600 bpi (*byte per inch*). Aceasta corespunde înregistrării unui cuvânt pe cca. 0,03 mm. Alte densități utilizate sunt 800 bpi și 6250 bpi.

După terminarea scrierii unei înregistrări fizice, adică a unui bloc de date, se lasă un *spațiu liber de înregistrare* (un *gap*) pe bandă înainte de a se scrie un alt bloc. Acest spațiu permite benzii să atingă și să anuleze viteza nominală a citirii/scrierii pe durata pornirii și respectiv a opririi defilării benzii prin fața capului de citire. Dacă se scriu date de mică dimensiune pe bandă, se obține un număr mare de *gap-uri*, banda fiind utilizată ineficient.

Benzile magnetice sunt memorii secundare cu *acces secvențial*. Atunci când banda este poziționată la început, citirea blocului de date  $n$  necesită citirea secvențială prealabilă a blocurilor de la 1 la  $n-1$ . Dacă informația dorită este aproape de finalul benzii, programul trebuie să citească aproape toată banda înainte de obținerea informației, ceea ce poate lua câteva minute. A face un procesor care poate executa milioane de instrucțiuni pe secundă să aștepte câteva sute de secunde este o aberație. De aceea banda magnetică e utilizată pentru aplicații secvențiale sau pentru arhivare.

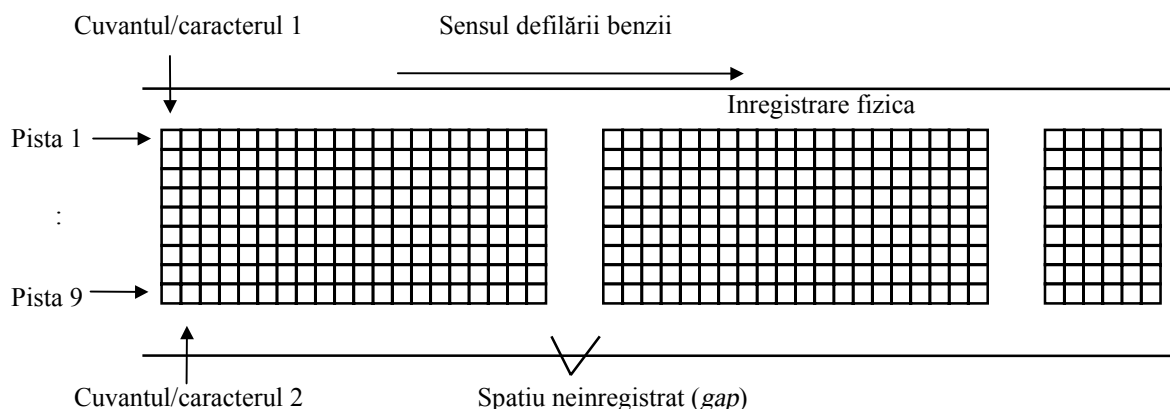


Fig. 1. Organizarea înregistrării pe o bandă magnetică

## Discurile magnetice

Un disc magnetic este un platou metalic circular din material non magnetic (ex. cupru, aluminiu) cu diametru de la 15 la 30 cm, care este acoperit pe cele două fețe cu o substanță magnetizabilă (figura 2).

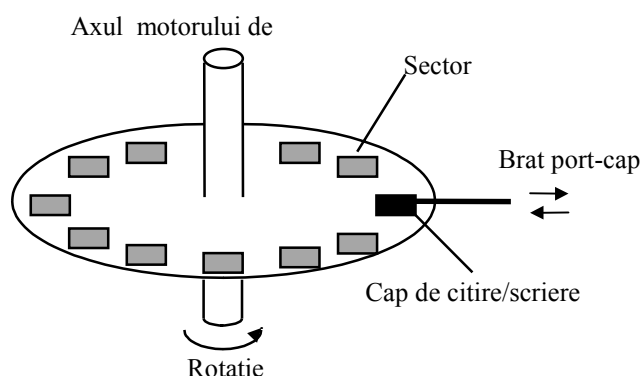


Fig. 2. Disc cu un platou

Informațiile sunt înregistrate pe un anumit număr de *piste* concentrice. Discurile au câteva zeci sau sute de piste pe față. În general, în unitățile de discuri, capetele de citire/scriere sunt plasate pe un braț mobil care se deplasează radial pe disc. Adesea, unitățile de discuri cuprind mai multe discuri dispuse vertical pe același ax de rotație. În acest caz, brațul are câte un cap pentru fiecare dintre fețele discurilor, deplasarea brațului antrenând simultan ansamblul de capete. Distanța radială a capetelor (distanța de la capete la axul de rotație) definește un *cilindru de date*.

O unitate de discuri dotată cu  $n$  platouri are  $2n$  capete, ceea ce definește un cilindru cu  $2n$  piste.

Pistele sunt divizate în sectoare, de ordinul zecilor pe o pistă. Un sector constituie unitatea de informație pe un disc, și are în general capacitatea de 512 octeți. Pentru definirea unui schimb de informații cu discul, un program trebuie să precizeze: *cilindrul* și *capul* care definesc *pista*, *numărul de sector* la care începe înregistrarea, *numărul de cuvinte* schimbate, *adresa de memorie* care primește sau furnizează informația.

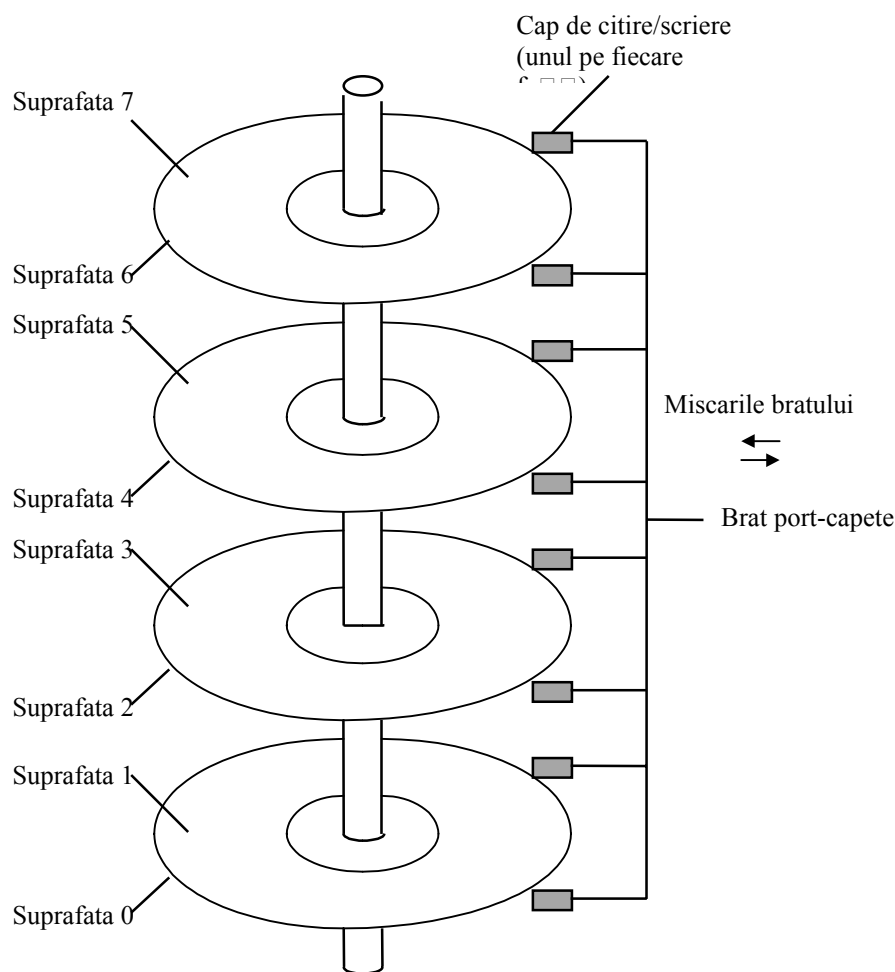


Fig. 3. Disc cu patru platouri

Transferul între disc și memorie debutează întotdeauna cu începutul unui sector. Când se transferă informații voluminoase care necesită mai multe sectoare de pe piste adiacente ale aceluiași cilindru nu se pierde timp cu trecerea de la un cap de citire la altul. Dacă însă transferul necesită trecerea de la un cilindru la altul, este necesară deplasarea brațului port-capete, ceea ce conduce la pierdere de timp (de ordinul ms sau zecilor de ms). Pe de altă parte, viteza de rotație tipică este de 3600 rotații/minut.

Unitățile de disc ale calculatoarelor personale (PC) cuprind frecvent un număr de platouri plasate pe același ax de rotație (figura 3). Acestea sunt numite discuri dure (*hard-disk-uri*), datorită materialului metalic al suportului utilizat de platouri.

Pentru transportul programelor între PC-uri au fost introduse discuri mici, numite dischete sau discuri suple (*floppy-disk-uri*), datorită materialului plastic al suportului. Pentru a reduce uzura dischetelor, capetele de citire/scriere se retrag și rotația discului este întreruptă pe durata inactivității, ceea ce duce la întârzieri în accesul la informații. Dimensiunile actuale ale dischetelor sunt de 5,25" (din ce în ce mai rar utilizată) și 3,5". Fiecare tip are versiuni cu densitate de înregistrare normală și mărită. Parametrii acestora sunt prezentați în tabelul 1.

## ARHITECTURA SISTEMELOR DE CALCUL

### LUCRAREA DE LABORATOR NR. 4

Tab. 1. Caracteristici specifice pentru 4 tipuri de dischete

Dimensiune (inch)	5,25	5,25	3,5	3,5
Capacitate (octeti)	360 k	1,2 M	720 k	1,44 M
Numar de piste	40	80	80	80
Sectoare/pista	9	15	9	18
Numar de capete	2	2	2	2
Viteza de rotatie (rot./min.)	300	360	300	300
Debitul (kb/s)	250	500	250	500
Tipul suportului	suplu	suplu	rigid	rigid

Pentru initializarea discurilor este necesara mai intai o *formatare la nivel fizic*, de nivel jos, care pregateste discul pentru formatarea propriu-zisa.

*Formatarea de nivel inalt* imparte discul in piste si sectoare. Sistemul de operare DOS utilizeaza comanda FORMAT pentru aceasta operatie. Exista programe utilitare de management al fisierelor si directoarelor pe disc care pot efectua aceasta operatie (Norton Commander, Windows File Manager, etc.).

In cazul discurilor hard, formatarea de nivel inalt poate fi urmata de *partitionarea discului fizic* in mai multe *discuri virtuale*. Sistemul de operare DOS utilizeaza comanda FDISK pentru aceasta operatie.

## 4.2. Managementul directoarelor și fișierelor

Spatiul pe disc al PC-urilor este alocat fisierelor in unitati de alocare numite *cluster-e*. Dimensiunea cluster-elor variaza in functie de tipul discului, formatul si dimensiunea lui. Floppy-disk-urile au in general dimensiunea clusterelor de 1k octeti, pe cand dimensiunea clusterelor hard-disk-urilor poate varia intre 2k si 16k, depinzand de capacitatea discului. Pe un hard-disk pot exista zeci de mii de cluster-e. Comanda FORMAT determina aceasta dimensiune.

Cluster-ele sunt numerotate si un fisier pe disc este format din unul sau mai multe astfel de unitati de alocare. In *tabela de alocare a fisierului* (FAT = *File Allocation Table*) se pastreaza numerele si ordinea clusterelor apartinand unui fisier, data si momentul crearii sale.

*Fragmentarea* este consecinta naturala a crearii si stergerii fisierelor. Deoarece un fisier este format dintr-unul sau mai multe cluster-e a caror ordine este cunoscuta, un fisier poate fi plasat oriunde pe disc. Un procesor de texte poate de exemplu sa resalveze un fisier modificat scriind in alta parte pe disc, eliberand apoi spatiul utilizat initial pentru alte fisiere.

Pentru a citi din fisier sau scrie in fisier, sistemul de operare DOS urmeaza pur si simplu lista curenta a numerelor de cluster-e din FAT. Nu conteaza cate parti sunt si nici de cat de dispersate sunt pe disc. Sarind pe toata suprafata discului pentru a citi sau scrie biti se reduce viteza de acces. Daca partile unui fisier nu sunt plasate alaturat, fisierul este numit *fragmentat*, iar operatiile de refacere in caz de distrugere, stergere sau pierdere sunt ingreunate.

Utilitarul TMAP prezinta nivelul fregmentarii tuturor fisierelor de pe disk.

### 4.3. Exemple de funcții C pentru managementul directoarelor și fișierelor

**getfat** : Obținerea informațiilor FAT

*Declaratie:* void getfat(unsigned char drive, struct fatinfo \*dtable);

*Parametru      Semnificatie*

drive	specifica drive-ul ale carui informatii sunt obtinute (0 = implicit, 1 = A, 2 = B, etc.).
dtable	adresa structurii fatinfo

```
struct fatinfo {  
    char fi_sclus;      /* sectoare pe cluster */  
    char fi_fatid;      /* identificatorul FAT */  
    int fi_nclus;       /* numarul de cluster */  
    int fi_bysec;       /* octeti pe sector */  
};
```

**\_dos\_getdiskfree** : Obținerea spațiului liber pe disc

*Declaratie:* unsigned \_dos\_getdiskfree(unsigned char drive, struct diskfree\_t \*dtable);

*Parametru      Semnificatie*

drive	specifica drive-ul ale carui informatii sunt obtinute (0 = implicit, 1 = A, 2 = B, etc.).
dtable	adresa structurii dfree

```
struct dfree {  
    unsigned df_avail; /* clustere disponibile */  
    unsigned df_total; /* total clustere */  
    unsigned df_bsec; /* octeti pe sector */  
    unsigned df_sclus; /* sectoare pe cluster */  
};
```

**getdisk** : Obținerea numărului driveului curent

**setdisk** : Setarea numărului driveului curent

*Declaratii:* int getdisk(void);  
int setdisk(int drive);

*Parametru      Semnificatie*

drive	specifica drive-ul setat (0 = implicit, 1 = A, 2 = B, etc.).
-------	--------------------------------------------------------------

## ARHITECTURA SISTEMELOR DE CALCUL

### LUCRAREA DE LABORATOR NR. 4

**mkdir** : creaza un director

**rmdir** : sterge un director de fisiere DOS

*Declaratii:*     int mkdir(const char \*path);  
                  int rmdir(const char \*path);

<i>Parametru</i>	<i>Semnificatie</i>
path	sir de caractere specificand calea

Obs: Calea pentru *rmdir* trebuie sa nu fie directorul curent sau directorul radacina, iar directorul trebuie sa fie vid.

*Valoare returnata:*     mkdir returneaza 0 daca directorul a fost creat  
                          rmdir returneaza 0 daca directorul a fost sters  
                          mkdir si rmdir returneaza -1 si seteaza *errno* astfel:  
                                  EACCES = operatie nepermisa  
                                  ENOENT = cale sau fisier inexistent

**getcurdir** : Obține directorul curent pentru un drive specificat

*Declaratie:* int getcurdir(int drive, char \*directory);

<i>Parametru</i>	<i>Semnificatie</i>
drive	specifica drive-ul setat (0 = implicit, 1 = A, 2 = B, etc.).
directory nume	adresa unei zone de memorie (de lungime MAXDIR) in care va fi plasat un de director terminat cu null.

*Valoare returnata:*     in caz de succes, returneaza 0  
                          in caz de succes, returneaza -1

**chdir** : Schimba directorul curent

*Declaratie:* int chdir(const char \*path);

<i>Parametru</i>	<i>Semnificatie</i>
path	sir de caractere specificand calea noua

*Valoare returnata:*     in caz de succes, returneaza 0  
                          in caz de succes, returneaza -1 si seteaza *errno* astfel:  
                                  ENOENT = cale sau nume de fisier inexistent

**\_dos\_creat** : Creeaza fisier sau suprascrie unul existent (utilizand functia DOS 0x3C)

## ARHITECTURA SISTEMELOR DE CALCUL

### LUCRAREA DE LABORATOR NR. 4

*Declaratie:* unsigned \_dos\_creat(const char \*path, int attrib, int \*handlep);

*Parametru      Semnificatie*

attrib	permisiune de acces (atribut DOS), una din constantele: FA_NORMAL      fisier normal FA_RDONLY      fisier read-only FA_HIDDEN      fisier ascuns FA_SYSTEM      fisier sistem
handlep	adresa identificatorului logic al fisierului ( <i>handle</i> )
path	calea si numele fisierului (calea implicita este directorul curent)

**\_dos\_write** : Scribe intr-un fisier (utilizand functia DOS 0x40)

*Declaratie:* unsigned \_dos\_write(int handle, void far \*buf, unsigned len, unsigned \*nwritten);

*Parametru      Semnificatie*

handle	identificatorului logic al fisierului
nwritten	adresa numarului de biti curent scrisi
buf	adresa buffer-ului din care functia scrie octetii
len	numarul de octeti pe care functia se asteapta ii scrie

**\_dos\_close** : Inchide un fisier asociat cu un identificator logic de fisier (utilizand functia DOS 0x3E)

*Declaratie:* unsigned \_dos\_close(int handle);

**\_dos\_open** : Deschide un fisier pentru citire sau scriere (utilizand functia DOS 0x3D)

*Declaratie:* #include <fcntl.h>  
#include <share.h>  
#include <dos.h>  
unsigned \_dos\_open(const char \*filename, unsigned oflags, int \*handlep);

*Parametru      Semnificatie*

filename	adresa numelui fisierului deschis
oflags	modul de deschidere, constante simbolice definite in FCNTL.H si tipul deschiderii, constante simbolice definite in SHARE.H
handlep	adresa identificatorului logic al fisierului ( <i>handle</i> )

**\_dos\_read** : Scribe intr-un fisier (utilizand functia DOS 0x3F)

*Declaratie:* unsigned \_dos\_read(int handle, void far \*buf, unsigned len, unsigned \*nread);

*Parametru      Semnificatie*

handle	identificatorului logic al fisierului
nread	adresa numarului de biti curent cititi

## ARHITECTURA SISTEMELOR DE CALCUL

### LUCRAREA DE LABORATOR NR. 4

buf            adresa buffer-ului in care functia citeste octetii  
len            numarul de octeti pe care functia se asteapta ii citeasca

#### 4.4. Exemple de programe

{FAT1.C - Obținerea spațiului total pe disc}

```
#include <stdio.h>
#include <conio.h>
#include <dos.h>

void main(void)
{
    struct fatinfo diskinfo;
    unsigned int u;           //unitatea de disc dorita
    unsigned int nc;          //nr de unitati de alocare (cluster)
    unsigned int ns;          //nr de sectoare pe cluster
    unsigned int no;          //nr de octeti pe sector
    long unsigned int dim;    //dimensiune disc

    clrscr();
    printf("Obținerea informațiilor FAT\n");
    printf("Unitate de disc : (0-implicita,1-A:,2-B:3-C:....) : ");
    scanf("%d",&u);
    getfat(u, &diskinfo);
    printf("\n");
    nc=diskinfo.fi_nclus;
    ns=diskinfo.fi_sclus;
    no=diskinfo.fi_bysec;

    printf("Numar de unitati de alocare (clustere) : %5u\n",nc);
    printf("Numar de sectoare pe unitatea de alocare: %5u\n",ns);
    printf("Numar de octeti pe sector : %5u\n",no);
    dim = (long) nc*ns*no;
    printf("\nNumar de octeti pe unitatea ");
    if (u!=0) printf("%c:",0x40+u);else printf("C:");
    printf(" %5lu\n",dim);
    printf("Identificator FAT : %x\n",diskinfo.fi_fatid);
    getch();
}
```

{FAT2.C - Obținerea spațiului disponibil pe disc}

```
#include <stdio.h>
#include <conio.h>
#include <dos.h>

void main(void)
{
    struct diskfree_t free;
    unsigned int u;           //unitatea de disc dorita
    unsigned int nt;          //nr total de clustere
    unsigned int nd;          //nr disponibil de clustere
    unsigned int ns;          //nr de sectoare pe cluster
    unsigned int no;          //nr de octeti pe sector
    long unsigned int dim;    //dimensiune totala disc
    long unsigned int avail;  //dimensiune disc liber

    clrscr();
    printf("Obținerea spațiului liber pe disc\n");
    printf("Unitate de disc : (0-implicita,1-A:,2-B:3-C:....) : ");
    scanf("%d",&u);
    if (_dos_getdiskfree(u, &free) != 0) {
```



## ARHITECTURA SISTEMELOR DE CALCUL

### LUCRAREA DE LABORATOR NR. 4

```
printf("Eroare la apelul _dos_getdiskfree()\n");
exit(1);
}

printf("\n");
nt=free.total_clusters;
nd=free.avail_clusters;
ns=free.bytes_per_sector;
no=free.sectors_per_cluster;

printf("Numar total de clustere :           %5u\n",nt);
printf("Numar de clustere libere :           %5u\n",nd);
printf("Numar de sectoare libere pe cluster : %5u\n",ns);
printf("Numar de octeti liberi pe sector :    %5u\n",no);
dim = (long) nt*ns*no;
avail = (long) nd*ns*no;

printf("\nNumar total de octeti pe unitatea ");
if (u!=0) printf("%c:",0x40+u);else printf(" C : ");
printf(" %10lu\n",dim);
printf("\nNumar de octeti liberi pe unitatea ");
if (u!=0) printf("%c:",0x40+u);else printf(" C : ");
printf(" %10lu\n",avail);
getch();
}

{FAT3.C - Obtinerea tipului dischetei}

#include <stdio.h>
#include <dos.h>

void main(void)
{
    struct fatinfo diskinfo;
    int flag = 0;

    printf("Introduceti un disc in drive-ul A\n");
    getch();

    getfat(1, &diskinfo);
    /* obtine informatiile discului */
    printf("\nDrive-ul A este: ");
    switch((unsigned char) diskinfo.fi_fatid)
    {
        case 0xF9:
            printf("720K - Double Density\n");
            break;

        case 0xF0:
            printf("1440K - High Density\n");
            break;

        default:
            printf("Neformatat\n");
            flag = 1;
    }

    if (!flag)
    {
        printf(" Numar de clustere   %5d\n", diskinfo.fi_nclus);
        printf(" Sectoare pe cluster %5d\n", diskinfo.fi_sclus);
        printf(" Octeti pe sector    %5d\n", diskinfo.fi_bysec);
    }

    getch();
}

{DRIVE.C - Determinarea drive-urilor logice disponibile}
```

## ARHITECTURA SISTEMELOR DE CALCUL

### LUCRAREA DE LABORATOR NR. 4

```
#include <stdio.h>
#include <conio.h>
#include <dir.h>

void main(void)
{
    int save, disk, disks;

    clrscr();
    /* Salvarea drive-ului original */
    save = getdisk();

    /* Afisarea numarului de drive-urilor logice */
    disks = setdisk(save);
    printf("Sistemul are %d drive-uri logice\n\n", disks);

    /* Afisarea drive-urilor disponibile */
    printf("Drive-uri disponibile:\n");
    for (disk = 0; disk < 26; ++disk)
    {
        setdisk(disk);
        if (disk == getdisk())
            printf("  drive-ul %c este disponibil\n", disk + 'A');
    }
    setdisk(save);
    getch();
}
```

{DIR1.C - Crearea si stergerea un director}

```
#include <stdio.h>
#include <conio.h>
#include <process.h>
#include <dir.h>
#define DIRNAME "a:\\testdir.$$$"

void main(void)
{
    int stat;

    stat = mkdir(DIRNAME);
    if (!stat)
        printf("Director creat\n");
    else
    {
        printf("Nu se poate crea directorul\n");
        exit(1);
    }
    getch();
    system("dir/p a:");
    getch();
    stat = rmdir(DIRNAME);
    if (!stat)
        printf("\nDirector sters\n");
    else
    {
        perror("\nNu se poate sterge directorul\n");
        exit(1);
    }
    getch();
}
```

{DIR2.C - Schimbarea directorului}

```
#include <stdio.h>
#include <conio.h>
#include <stdlib.h>
```

## ARHITECTURA SISTEMELOR DE CALCUL

### LUCRAREA DE LABORATOR NR. 4

```
#include <dir.h>

char old_dir[MAXDIR];
char new_dir[MAXDIR];

void main(void)
{
    clrscr();
    if (getcurdir(0, old_dir))
    {
        perror("getcurdir()");
        exit(1);
    }
    printf("Directorul curent este: \\%s\n", old_dir);
    system("dir");
    getch();

    if (chdir("\\\\"))
    {
        perror("chdir()");
        exit(1);
    }

    if (getcurdir(0, new_dir))
    {
        perror("getcurdir()");
        exit(1);
    }
    printf("\nDirectorul curent este acum: \\%s\n", new_dir);
    system("dir");
    getch();

    printf("\nRevenire la directorul original: \\%s\n", old_dir);
    if (chdir(old_dir))
    {
        perror("chdir()");
        exit(1);
    }
    system("dir");
    getch();
}
```

{FILE1.C - Crearea unui fisier si scrierea in el}

```
#include <dos.h>
#include <string.h>
#include <stdio.h>

#define n 100
int main(void)
{
    unsigned count;
    int handle;                // identificador de fisier
    char buf[n];               // buffer fisier
    char nume[8];              // nume fisier
    char nume0[n], *nume1="a:\\\\";

    /* citeste numele fisierului */
    clrscr();
    printf("Introduceti numele fisierului: ");
    strcpy(nume, nume1);
    scanf("%s", nume0);
    strcat(nume, nume0);

    /* creaza fisierul */
    if (_dos_creat(nume, _A_NORMAL, &handle) != 0) // fisier normal
    {
```

## ARHITECTURA SISTEMELOR DE CALCUL

### LUCRAREA DE LABORATOR NR. 4

```
        perror("Nu se poate crea fisierul !");
        return 1;
    }

    /* citeste datele */
    clrscr();
    printf("Introduceti datele: ");
    scanf("%s",buf);

    /* scrie in fisier */
    if (_dos_write(handle, buf, strlen(buf), &count) != 0)
    {
        perror("Nu se poate scrie in fisier !");
        return 1;
    }

    /* inchide fisierul */
    _dos_close(handle);
    return 0;
}

{FILE2.C - Deschiderea unui fisier si citirea lungimii lui}

#include <dos.h>
#include <string.h>
#include <stdio.h>
#include <fcntl.h>

#define n 100
int main(void)
{
    unsigned count;
    int handle;                // identificador de fisier
    char buf[n];               // buffer fisier
    char nume[n];              // nume fisier
    char nume0[n], *nume1="a:\\\\";

    /* citeste numele fisierului */
    clrscr();
    printf("Introduceti numele fisierului: ");
    strcpy(nume,nume1);
    scanf("%s",nume0);
    strcat(nume,nume0);

    /* deschide fisierul */
    if (_dos_open(nume, O_RDWR, &handle) != 0) {
        perror("Nu se poate deschide fisierul !");
        return 1;
    }

    /* citeste din fisier */
    if (_dos_read(handle, buf, 10, &count) != 0) {
        perror("Nu se poate citi din fisier");
        return 1;
    }
    else
        printf("_dos_read: %d octeti cititi\n",count);
    return 0;
}
```

#### **4.5. Desfășurarea lucrării**

- a) Să se studieze tipurile de memorie secundara si functiile de management al directoarelor si fisierelor.
- b) Să se studieze exemplele de la punctul 4.4. Să se verifice corectitudinea funcționării programelor.
- c) Să se ruleze utilitarele *Coretest*, *Dmi*, *Tmap* si *NDD*.

**Tema 1:** Sa se scrie un program care sa creeze un subdirector al directorului curent, sa schimbe directorul curent cu cel creat, sa creeze un fisier, sa scrie in fisier si sa il inchida.

**Tema 2:** Sa se scrie un program care sa schimbe directorul curent cu un subdirector dat, sa deschida un fisier din acest director, sa citeasca lungimea fisierului si sa il inchida.