

0. Limbajul C-ansi: pointeri, tablouri, IO

Contents

0.	LIMBAJUL C-ANSI: POINTERI, TABLOURI, IO	1
0.1.	POINTERI	1
0.1.1.	Aritmetica de pointeri, echivalența pointeri - tablouri	1
0.1.2.	Citirea unor linii și ordonarea lor alfabetică, varianta 1	2
0.1.3.	Citirea unor linii și ordonarea lor alfabetică, varianta 2	3
0.1.4.	Citirea unor linii și ordonarea lor alfabetică, varianta Go	3
0.1.5.	Citirea unor linii și ordonarea lor alfabetică, varianta Python	4
0.2.	TABLOURI C ALOCARE STATICĂ ȘI DINAMICĂ	4
0.2.1.	Tablouri bidimensionale statice	4
0.2.2.	Tablouri bidimensionale dinamice	5
0.2.3.	Generalizări: tablouri dinamice neregulate și / sau multidimensionale	6
0.3.	FIȘIERE TEXT ȘI FIȘIERE BINARE	7
0.4.	Operații IO în C	7
0.4.1.	Principalele funcții	7
0.4.2.	Interclasarea a n fișiere text ordonate alfabetic	8
0.4.3.	Interclasarea a n fișiere text ordonate alfabetic - Go	9
0.4.4.	Interclasarea a n fișiere text ordonate alfabetic - Python	9
0.4.5.	Oglindirea conținutului unui fișier: soluția 1	10
0.4.6.	Oglindirea conținutului unui fișier: soluția 1 Go	11
0.4.7.	Oglindirea conținutului unui fișier: soluția 1 Python	11
0.4.8.	Oglindirea conținutului unui fișier: soluția buffer	12
0.4.9.	Oglindirea conținutului unui fișier: soluția buffer Go	13
0.4.10.	Oglindirea conținutului unui fișier: soluția buffer Python	14
0.5.	MANIPULAREA FIȘIERELOR ÎN SISTEME DE FIȘIERE	14
0.5.1.	Principalele prototipuri de funcții	15
0.5.2.	Parcurgerea recursivă a fișierelor dintr-un director și descendenți	15
0.5.3.	Parcurgerea recursivă a fișierelor dintr-un director și descendenți - Go	17
0.5.4.	Parcurgerea recursivă a fișierelor dintr-un director și descendenți - Python	18
0.6.	PROBLEME PROPUSE	19

0.1. Pointeri

0.1.1. Aritmetica de pointeri, echivalența pointeri - tablouri

În C sunt permise o serie de operații aritmetice cu pointeri, astfel:

Să considerăm **p** un pointer la un anumit tip de dată **T** (declarat **T - - - *p - - -**) și **i** un întreg.

Expresiile **p + i** și **p - i** (*i* poate fi pozitiv sau negativ) au ca rezultat tot un pointer cu valoarea mai mare sau mai mică cu **i * sizeof(T)** decât **p**. De exemplu dacă **p** este de tip **int** reprezentat pe 4 octeți, atunci **p + 3** indică o adresă cu 12 (3 locații a câte 4 octeți) octeți mai mare decât adresa **p**.

O expresie **p1 - p2**, unde **p1** și **p2** sunt pointeri de un anumit tip **T** are ca rezultat un întreg **i** care indică câte locații cu variabile de tip **T** pot fi plasate între adresele **p1** și **p2**. De exemplu, dacă **p1** și **p2** sunt pointeri de tip **double** ce se reprezintă pe 8 octeți, iar **p2 - p1** are valoarea 3, atunci adresa **p2** este cu 24 octeți mai mare decât adresa **p1**.

Utilizatorul trebuie să gestioneze pointerii față de tipul lor, NU trebuie să țină cont de lungimea de reprezentare a tipului. Fie **T** un tip de date. Să considerăm declarațiile și secvența de instrucțiuni:

```
T t[...], *p; // Declararea tabloului t si a pointerului p
. . . Initializarea tabloului t . . .
p = t; // p are aceeasi valoare ca si t, inceputul de tablou.
```

Tabelul de mai jos indică câte patru specificări echivalente de elemente ale tabloului sau adrese ale acestora:

Elementele tabloului t:	t[0] p[0] *p *t	t[1] p[1] *(p+1) *(t+1)	t[2] p[2] *(p+2) *(t+2)	t[3] p[3] *(p+3) *(t+3)	...
Adresele elementelor tabloului t:	&t[0] &p[0] p t	&t[1] &p[1] p+1 t+1	&t[2] &p[2] p+2 t+2	&t[3] &p[3] p+3 t+3	...

Această echivalență este cunoscută sub numele de **echivalența dintre pointeri și tablouri**. Puteti testa folosind de exemplu programul:

```
#include <stdio.h>
main () {
    long t[10], *p;
    int i;
    for (i=0; i<10; t[i++]=i);
    p = t;
    for (i=0; i<10; i++)
        printf("%d %d %d %d\n",t[i],p[i],*(p+i),*(t+i));
}
```

0.1.2. Citirea unor linii si ordonarea lor alfabetică, varianta 1

Ne propunem să rezolvăm următoarea problemă: Se citește de la intrarea standard un număr întreg **n**, urmat de citirea citirea a maximum **n** linii. Aceste linii sunt depuse într-un vector cu elemente (pointeri la) stringuri având **n** elemente. După terminarea citirilor, tabloul de linii se ordonează alfabetic, se tipărește tabloul ordonat și se eliberează spațiile alocate dinamic. Sursa programului este:

```
// Se citește un intreg n urmat de citirea a maximum n linii.
// Se construie un vector alocat dinamic de n elemente cu aceste stringuri
// Se ordoneaza alfabetic liniile citite si se tiparesc.
// Se elibereaza toate spatiile alocate dinamic
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <string.h>
int main() {
    char **t, *p, linie[1000];
    int i, j, n, nef;
    printf("n = ?"); fgets(linie, 1000, stdin);
    n = atoi(linie);
    t = (char**)malloc(n * sizeof(char*));
    for (i = 0; i < n; i++) {
        printf("Linie %i = ?", i);
        if (fgets(linie, 1000, stdin) == NULL) break;
        p = (char *)malloc(strlen(linie) + 1);
        strcpy(p, linie);
        t[i] = p;
    }
    nef = i;
    for (i = 0; i < nef - 1; i++)
        for (j = i + 1; j < nef; j++)
            if (strcmp(t[i], t[j]) > 0) {
                p = t[i];
                t[i] = t[j];
                t[j] = p;
            }
}
```

```

        t[j] = p;
    }
    printf("\n");
    for (i = 0; i < nef; i++) printf("%s",t[i]);
    for (i = 0; i < nef; i++) free(t[i]);
    free(t); // Atentie la ordinea de eliberare!
    return 0;
}

```

0.1.3. Citirea unor linii si ordonarea lor alfabetică, varianta 2

Este vorba de (aproape) aceeași problemă ca cea de mai sus, cu deosebirea că nu se limitează numărul de linii ce se vor citi. Rezolvarea, de această dată, se face memorând liniile într-o listă simplu înlănțuită. După citirea fiecărei linii, se parcurge lista liniilor deja citite, iar linia curentă se inserează în locul în care liniile dinaintea ei sunt mai mici în ordine alfabetică, iar cele de după mai mari sau egale. În acest fel, la terminarea citirilor liniile sunt deja ordonate alfabetic. Sursa programului este:

```

// Se citesc de la intrarea standard un sir de linii.
// Dupa citirea fiecărei linii, aceasta se insereaza
// intr-o lista simplu inlantuita, in pozitia care sa
// respecte ordinea alfabetica (sortare prin insertie).
// Dupa terminarea citirilor lista se va tipari.
// Apoi se vor elibera toate spatiile ocupate dinamic.
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <stdlib.h>
typedef struct node {char *linie; struct node *next;} NODE;
NODE *cap;
void add(char *linie) {
    NODE *nod, *pn, *qn;
    nod = (NODE*)malloc(sizeof(NODE));
    nod->linie = (char*)malloc(strlen(linie) + 1);
    strcpy(nod->linie, linie);
    for (pn = cap, qn = NULL; pn != NULL; qn = pn, pn = pn->next)
        if (strcmp(nod->linie, pn->linie) <= 0) break;
    if (qn == NULL) cap = nod; else qn->next = nod;
    nod->next = pn;
}
int main () {
    char linie[1000];
    NODE *pn;
    cap = NULL;
    for ( ; ; ) {
        printf("Linie = ?");
        if (fgets(linie, 1000, stdin) == NULL) break;
        add (linie);
    }
    printf("\n");
    for (pn = cap; pn != NULL; pn = pn->next) printf("%s",pn->linie);
    for (pn = cap; pn != NULL; pn = pn->next) {
        free(pn->linie);
        free(pn);
    }
    return 0;
}

```

0.1.4. Citirea unor linii si ordonarea lor alfabetică, varianta Go

Solutia Go nu cere limitari ale lungimilor liniilor, nici limitari ale numarului de linii.

```

// Se citesc de la stdin linii, care se depun in slice-ul linii.

```

```
// Dupa terminarea citirilor, se sorteaza linii si se scrie pe stdout.
package main
import (
    "bufio"
    "fmt"
    "io"
    "os"
    "sort"
    "strings"
)
func main() {
    linii := []string{}
    in := bufio.NewReader(os.Stdin)
    for {
        linie, err := in.ReadString('\n')
        if err == io.EOF { break }
        linie = strings.Replace(linie, "\n", "", -1) // Efectiv Unix
        linie = strings.Replace(linie, "\r\n", "", -1) // Efectiv Windows
        linii = append(linii, linie)
    }
    sort.Strings(linii)
    for i := 0; i < len(linii); i++ { fmt.Println(linii[i]) }
}
```

0.1.5. Citirea unor linii si ordonarea lor alfabetică, varianta Python

Solutia Python nu cere limitari ale lungimilor liniilor, nici limitari ale numarului de linii.

```
# Se citesc de la stdin linii, care se depun in lista linii.
# Dupa terminarea citirilor, se sorteaza linii si se scrie pe stdout.
import fileinput
def main():
    linii = []
    for linie in fileinput.input():
        linie = linie.replace("\n", "") # Efectiv Unix
        linie = linie.replace("\r\n", "") # Efectiv Windows
        linii.append(linie)
    linii.sort()
    print (linii)
    for linie in linii: print(linie)
main()
```

0.2. Tablouri C alocare statică și dinamică

0.2.1. Tablouri bidimensionale statice

Tablourile cu elemente de tip **T** bidimensionale în c sunt declarate sub forma **T t[m][n] - - -**, unde **T** este tipul elementelor de tablou, **t** este numele variabilei tablou, iar **m** și **n** sunt constante întregi. Constanta **m** indică numărul de linii, iar **n** este numărul de coloane. In memorie, începând cu adresa **t** sunt rezervate **m*n** locații consecutive de tip **T**, în care elementele sunt reprezentate linie după linie.

Principalele dificultăți ale acestui mod de reprezentare sunt:

- Obligația de a preciza dimensiunile **m** și **n** cu valori maximele, deși dimensiunile reale pot rezulta din calcule și sunt mai mici decât dimensiunile **m** și **n**.
- Transmiterea unui astfel de tablou ca și parametru este o sursă puternică de erori dacă se dau dimensiunile reale în locul celor maximele alocate.

Exemplul următor definește o funcție **list** care primește un tablou de întregi și listează matricea. În program se alocă un tablou cu **3** linii și **5** coloane. Programul apelează această funcție pentru mai multe dimensiuni reale. În comentarii se văd efectele acestor apelări. Programul este:

```
#include <stdio.h>
void list(int m, int n, int a[m][n]) {
    // Ok daca m <= cu cel alocat (3) si n == cu cel alocat (5)
    // In caz contrar, sunt mari sanse sa interpreteze ca int o locatie aiurea.
    printf("\n");
    for (int i=0; i<m; i++) {
        for (int j=0; j<n; j++) printf(" %02d", a[i][j]);
        printf("\n");
    }
}
int main() {
    int a[3][5] = {{00,01,02,03,04},{10,11,12,13,14},{20,21,22,23,24}};
    list(3, 5, a); // 00 01 02 03 04/10 11 12 13 14/20 21 22 23 24
    list(2, 5, a); // 00 01 02 03 04/10 11 12 13 14
    list(1, 5, a); // 00 01 02 03 04
    list(3, 4, a); // 00 01 02 03/04 10 11 12/13 14 20 21
    list(3, 3, a); // 00 01 02/03 04 10/11 12 13
    list(3, 2, a); // 00 01/02 03/04 10
    list(3, 1, a); // 00/01/02
    list(2, 3, a); // 00 01 02/03 04 10
    list(1, 4, a); // 00 01 02 03
    list(4, 5, a); // 00 01 02 03 04/10 11 12 13 14/20 21 22 23 24/ ? ? ? ? ?
    list(3, 6, a); // 00 01 02 03 04 10/11 12 13 14 20 21/22 23 24 ? ? ?
    list(4, 4, a); // 00 01 02 03/04 10 11 12/13 14 20 21/22 23 24 ?
    list(15, 1, a); // 00/01/02/03/04/10/11/12/13/14/20/21/22/23/24
    list(1, 15, a); // 00 01 02 03 04 10 11 12 13 14 20 21 22 23 24
    list(1, 20, a); // 00 01 02 03 04 10 11 12 13 14 20 21 22 23 24 ? ? ? ? ?
    return 0;
}
```

0.2.2. Tablouri bidimensionale dinamice

În baza echivalenței dintre tablouri și pointeri, se pot alocă tablouri dinamice! Sursa următoare alocă dinamic un tablou de 3X5 ca în exemplul precedent. Programul este:

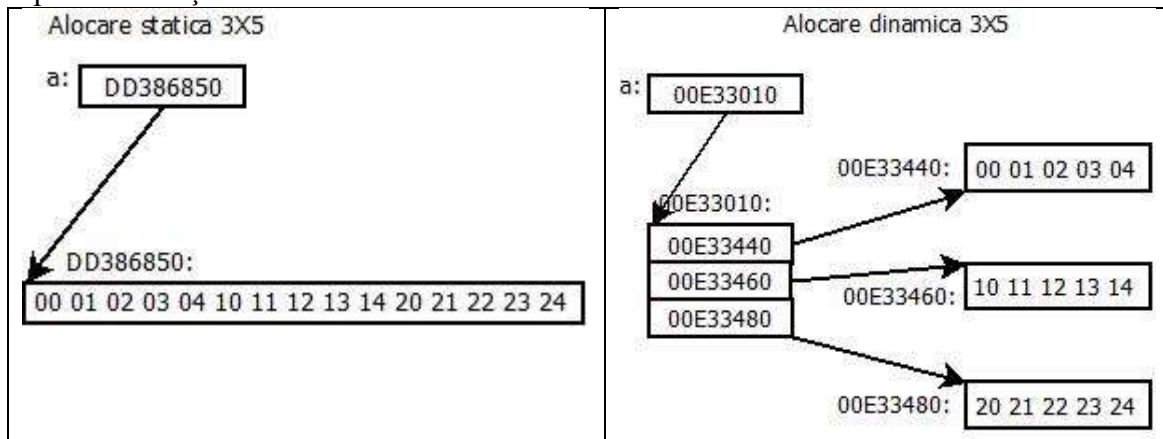
```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
void list(int m, int n, int **a) {
    // Ok daca n <= cu cel alocat (5) si m <= cu cel alocat (3)
    // In caz contrar, sunt mari sanse de Segmentation fault (core dumped),
    // deoarece se fac adresari prin pointeri inexistenti.
    // Uneori este posibil sa interpreteze ca int o locatie aiurea.
    printf("\n");
    for (int i=0; i<m; i++) {
        for (int j=0; j<n; j++) printf(" %02d", a[i][j]);
        printf("\n");
    }
}
int main() {
    int **a;
    a = (int**)malloc(3*sizeof(int*));
    printf("%d %d %d\n",a, sizeof(int*), sizeof(int));
    for (int i = 0; i < 3; i++) {
        a[i] = (int*)malloc(5*sizeof(int));
        printf("%d\n",a[i]);
        for (int j = 0; j < 5; j++) a[i][j] = 10*i + j;
    }
    //int a[3][5] = {{00,01,02,03,04},{10,11,12,13,14},{20,21,22,23,24}};
    list(3, 5, a); // 00 01 02 03 04/10 11 12 13 14/20 21 22 23 24
    list(2, 5, a); // 00 01 02 03 04/10 11 12 13 14
```

```

list(1, 5, a); // 00 01 02 03 04
list(3, 4, a); // 00 01 02 03/04 10 11 12/13 14 20 21
list(3, 3, a); // 00 01 02/10 11 12/20 21 22
list(3, 2, a); // 00 01/10 11/20 21
list(3, 1, a); // 00/10/20
list(2, 3, a); // 00 01 02/10 11 12
list(1, 4, a); // 00 01 02 03
list(4, 5, a); // Segmentation fault sau numere aiurea din zona nealocata
list(3, 6, a); // Segmentation fault sau numere aiurea din zona nealocata
list(4, 4, a); // Segmentation fault sau numere aiurea din zona nealocata
list(15, 1, a); // Segmentation fault sau numere aiurea din zona nealocata
list(1, 15, a); // Segmentation fault sau numere aiurea din zona nealocata
list(1, 20, a); // Segmentation fault sau numere aiurea din zona nealocata
return 0;
}

```

În primele 8 linii din funcția `main` este ilustrat modul în care se poate alocă dinamic o matrice de 3 linii și 5 coloane. Evident, în funcțiile **malloc**, în locul constantelor 3 și 5 pot apărea orice variabile sau expresii întregi! Următoarele linii din `main` apelează funcția **list** la fel ca la exemplul precedent. Comentariile arată efectele apelurilor. Se vede că în acest caz se pot folosi corect și submatrice ale celei alocate, preluând mai puține prime linii și / sau prime coloane. Figurile următoare prezintă alocarea statică, respectiv dinamică pentru același tablou.



0.2.3. Generalizări: tablouri dinamice neregulare și / sau multidimensionale

Alocarea dinamică a tablourilor bidimensionale poate fi generalizată ușor. Iată câteva posibile generalizări:

- Tablouri bidimensionale neregulare (nu toate liniile au același număr de coloane).
- Tablouri tridimensionale, quadrodimensionale, multidimensionale etc.
- Tablouri multidimensionale neregulare.
- etc.

Pentru tablourile bidimensionale neregulare de dimensiune **mXn** există două rezolvări simple:

1. Se alocă în plus un tablou de dimensiune **m** care să rețină lungimea fiecărei linii.
2. **Folosirea ca terminator a pointerilor NULL.** Această rezolvare este foarte generală și se pretează perfect la limbajele C / C++: La pointerul ****T** (****int** în cazul nostru) care reține adresele începuturilor de linii **i** se alocă **m+1** locații de tip ***T** în loc de **m** spații. Pe ultima poziție se depune un pointer **NULL** și astfel numărul de linii este reținut automat - până la întâlnirea pointerului **NULL**. Pentru fiecare linie se alocă o locație în plus (**n+1** locuri sau lungimea efectivă a liniei plus 1) și în ultima locație se pune **NULL** sau o valoare care nu poate să apară în cadrul matricei **MAXINT**, **MAXLONG**, **MAXDOUBLE** etc. De multe ori valorile elementelor de tablou pot fi structuri, stringuri etc. În acest caz ca element al matricei apare un pointer spre structura / stringul respectiv, iar ca terminator al liniei se poate folosi pointerul **NULL**.

Pentru tablourile tridimensionale indicatorul de tablou este de tip *****T**. Acesta punctează la începuturile straturilor care sunt structuri de tip ****T** (tablouri bidimensionale) și fiecare urmează schema de reprezentare a tablourilor bidimensionale.

Pentru tablourile cuatrodimensionale se pleacă de la tipul ******T** și se urmează schema de mai sus. De aici generalizarea este clară. Folosirea terminatorilor **NULL** la aceste scheme de alocare ușurează mult prelucrarea.

0.3. Fișiere text și fișiere binare

În limbajul C se folosesc sintagmele de fișier text și fișier binar. Fără pretenția de a da definiții exacte, încercăm să lămurim ce se înțelege, îndeobște, prin aceste două tipuri de fișiere:

- Fișiere *text*, sunt cele al căror conținut poate fi afișat pe un ecran sau poate fi tipărit pe o imprimantă. El este format dintr-o succesiune de octeți, fiecare conținând codul unui caracter tipăribil: literă mare, literă mică, cifră, simbol special. Codificarea caracterelor se face folosind unul dintre sistemele de codificare standard: ASCII (pe 7 biți), UNICODE (pe 8, 16, 32 biți). La acest tip de fișiere articolul este format dintr-o *linie*. Două linii sunt separate fie prin '\n' – cazul Unix, '\r' în cazul MacOS, '\r\n' cazul Windows. Un fișier text se termină întotdeauna cu caracterul funcțional EOF (End Of File). Fiecare limbaj de programare are funcții specifice de lucru cu fișiere text: **readln**, **writeln** etc.
- Fișiere *binare*, formate din șiruri de octeți consecutivi fără nici o semnificație pentru afișare. Semnificația fiecărui octet este numai internă. Spre exemplu, fișierele avi, mp3, fișierele obiect rezultate în urma compilării și fișierele executabile rezultate din editări de legături sunt fișiere binare. Evident că înșiruirea de biți și octeți este "înțeleasă" de către CPU. Încercarea de a tipări direct un astfel de fișier nu are nici un sens!

În fapt, orice fișier "text" poate fi tratat ca și un fișier binar dacă este accesat cu funcții specifice fișierelor binare (care nu sunt din categoria celor text!).

Identificarea fișierelor text codate în altceva decât ASCII / 7 biți este cunoscută sub numele de codificare UNICODE. De fapt acesta este un standard, iar codificările lui sunt UTF-8, UTF-16, UTF-32. Marcarea codificărilor UNICODE se face punând în primii octeți ai fișierului o configurație de valori care să identifice tipul de codare. Această configurație (șir de octeți) poartă numele de **BOM (Byte Order Mark)**. După caz, ea poate fi:

- EF BB BF, pentru UTF-8
- FE FF (mașini big-endian) respectiv FF FE (mașini little-endian), pentru UTF-16
- 00 00 FE FF (mașini big-endian) respectiv FF FE 00 00 (mașini little-endian) pentru UTF-32

0.4. Operații IO în C

0.4.1. Principalele funcții

Există două posibilități de efectuare a operațiilor I/O asupra unui fișier din programe C:

- Prin funcțiile standard C (**fopen**, **fclose**, **fgets**, **fprintf**, **fread**, **fwrite**, **fseek**, **sprintf**, **scanf** etc.) existente în bibliotecile standard C; prototipurile acestora se afla în fișierul header **<stdio.h>** (nivelul superior de prelucrare al fișierelor). Pentru orice detalii legate de aceste funcții, ca și pentru alte funcții înrudite cu acestea, se pot consulta manualele Unix \$ **man numefuncție** sau \$ **man 3 numefuncție**
- Prin funcții standardizate POSIX (**open**, **close**, **read**, **write**, **lseek**, **dup**, **dup2**, **fcntl** etc.) care reprezintă puncte de intrare în nucleul Unix și ale caror prototipuri se afla de regula în fișierul

header **<unistd.h>**, dar uneori se pot afla si in **<sys/types.h>**, **<sys/stat.h>** sau **<fcntl.h>** (nivelul inferior de prelucrare al fisierelor). Pentru orice detalii legate de aceste functii, ca si pentru alte functii inrudite cu acestea, se pot consulta manualele Unix: **\$ man numefunctie** sau **\$ man 2 numefunctie**

Prima categorie de functii o presupunem cunoscuta deoarece face parte din standardul C (ANSI). Functiile din aceasta categorie repereaza orice fisier printr-o structura **FILE ***, pe care o vom numi descriptor de fisier.

Functiile din a doua categorie constituie **apeluri sistem Unix pentru lucrul cu fisiere**. Ele (antetul lor) sunt cuprinse in standardul POSIX. Functiile din aceasta categorie repereaza orice fisier printr-un intreg nenegativ, numit **handle**, dar atunci cand confuzia nu este posibila il vom numi tot descriptor de fisier. Pentru a obtine detalii despre formatele de fisiere si despre functii sau comenzi specifice formatelor de fisiere se poate consulta **\$ man 5 nume**

0.4.2. Interclasarea a n fisiere text ordonate alfabetic

```
// Interclaseaza fisierele text, cu liniile ordonate alfabetic, ale caror nume
// sunt date la linia de comanda
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#define MAXFILE 100
#define MAXNRFILES 20
#define MAXLINIE 1000
int main(int c, char **argv) {
    FILE *fi[MAXNRFILES];
    char lMax[MAXLINIE], lMin[MAXLINIE], liniaCurenta[MAXNRFILES][MAXLINIE];
    int n, i;
    lMax[0] = 0x7f; // Cea mai mare linie (nu e in fisiere)
    lMax[1] = 0;
    lMin[0] = 0; // Cea mai mica linie
    for (i = 1, n = 0; argv[i]; i++) {
        fputs(argv[i], stdout);
        fi[n] = fopen(argv[i], "r");
        if (fi[n] == NULL) continue; // Probabil nume eronat
        liniaCurenta[n++][0] = 0; // La deschidere se pune linia vida
    } // Terminat de deschis fisierele de intrare
    for (;;) { // Ciclul principal de interclasare
        for (i = 0; i < n; i++) { // Citiri de linii din unele fisiere
            if (strcmp(lMin, liniaCurenta[i]) != 0) continue; // Nu citeste
            if (fgets(liniaCurenta[i], MAXLINIE, fi[i]) != NULL) continue;
            strcpy(liniaCurenta[i], lMax);
            fclose(fi[i]); // S-a terminat fisierul
        }
        strcpy(lMin, lMax); // Alege cea mai mica linie dintre curente
        for (i = 0; i < n; i++)
            if (strcmp(lMin, liniaCurenta[i]) > 0)
                strcpy(lMin, liniaCurenta[i]);
        if (strcmp(lMin, lMax) == 0) break; // Terminat interclasarile
        // Scrierea in iesire:
        // (1) iesire fara linii multiple, se scrie doar lMin
        // (2) iesire cu linii multiple, se scriu cele egale cu lMin
        for (i = 0; i < n; i++) { // (2)
            if (strcmp(lMin, liniaCurenta[i]) != 0) continue; // Nu scrie
            fputs(lMin, stdout);
        }
    } // Terminat interclasarile
    return 0;
} // main
```


0.4.3. Interclasarea a n fişiere text ordonate alfabetic - Go

```
// Interclaseaza fisierele text, cu liniile ordonate alfabetic, ale caror nume
// sunt date la linia de comanda
package main
import (
    "bufio"
    "fmt"
    "io"
    "os"
    "strings"
)
func main() {
    f := []*os.File{}
    fi := []*bufio.Reader{}
    liniaCurenta := []string{}
    lMax, lMin := "~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~", ""
    var n, i int
    for i = 1; i < len(os.Args); i++ {
        file, err := os.Open(os.Args[i])
        if err != nil { continue }
        fmt.Print(os.Args[i], " ")
        f = append(f, file)
        fi = append(fi, bufio.NewReader(file))
        liniaCurenta = append(liniaCurenta, lMin)
    }
    n = len(fi)
    fmt.Println(lMin)
    fmt.Println(n)
    fmt.Println(lMax)
    for {
        for i = 0; i < n; i++ {
            if lMin != liniaCurenta[i] { continue }
            linie, err := fi[i].ReadString('\n')
            if err == io.EOF {
                liniaCurenta[i] = lMax
                f[i].Close()
                continue
            }
            linie = strings.Replace(linie, "\n", "", -1) // Unix
            liniaCurenta[i] = strings.Replace(linie, "\r\n", "", -1) // Windows
        }
        lMin = lMax
        for i = 0; i < n; i++ {
            if lMin > liniaCurenta[i] { lMin = liniaCurenta[i] }
        }
        if lMin == lMax { break }
        // Scrierea in iesire:
        // (1) iesire fara linii multiple, se scrie doar lMin
        // (2) iesire cu linii multiple, se scriu cele egale cu lMin
        for i = 0; i < n; i++ { // (2)
            if lMin != liniaCurenta[i] { continue }
            fmt.Println(lMin)
        }
    }
}
```

0.4.4. Interclasarea a n fişiere text ordonate alfabetic - Python

```
# Interclaseaza fisierele text, cu liniile ordonate alfabetic, ale caror nume
# sunt date la linia de comanda
import os
import sys
```

```

def main():
    f = []
    liniaCurenta = []
    lMax, lMin = "~~~~~", ""
    n, i = 0, 0
    for arg in sys.argv[1:]:
        file = open(arg)
        if file == None: continue
        print(arg+" ", end='')
        f.append(file)
        liniaCurenta.append(lMin)
    n = len(f)
    print(lMin)
    print(str(n))
    print(lMax)
    while True:
        for i in range(n):
            if lMin != liniaCurenta[i]: continue
            linie = f[i].readline()
            if linie == "":
                liniaCurenta[i] = lMax
                f[i].close()
                continue
            linie = linie.replace("\n", "") # Unix
            liniaCurenta[i] = linie.replace("\r\n", "") # Windows
        lMin = lMax
        for i in range(n):
            if lMin > liniaCurenta[i]: lMin = liniaCurenta[i]
        if lMin == lMax: break
        # Scrierea in iesire:
        # (1) iesire fara linii multiple, se scrie doar lMin
        # (2) iesire cu linii multiple, se scriu cele egale cu lMin
        for i in range(n): # (2)
            if lMin != liniaCurenta[i]: continue
            print(lMin)
main()

```

0.4.5. Oglindirea conținutului unui fișier: soluția 1

La linia de comanda se da un nume de fisier. Se cere sa se realizeze oglindirea acestui fisier - primul octet al fisierului se schimba cu ultimul, al doilea cu penultimul s.a.m.d pana se ajunge la jumatatea fisierului.

Prezentam doua variante de rezolvare si invitam studentii sa le testeze pe ambele si sa observe diferentele intre codurile C si intre vitezele de executie. In prima soluție se transferă octet cu octet, iar în soluția a doua (secțiunea următoare) se face transfer pe blocuri (în cazul nostru de câte 10000 octeți). Codul (completat cu calculul duratei operatiei) este:

```

// Oglindeste continutul unui fisier binar dat la linia de comanda.
// Oglindirea se realizeaza citind caracter cu caracter.
// A se confrunta cu executia programului similar oglindan.c
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <time.h>
int main(int argc, char *argv[]) {
    int f;
    long s, d;
    char bs, bd;
    struct stat stare;
    time_t start;
    start = time(NULL);

```

```

stat(argv[1], &stare);
f = open(argv[1], O_RDWR);
for (s = 0, d = stare.st_size-1; s < d; s++, d--) {
    lseek(f, s, SEEK_SET);
    read(f, &bs, 1);
    lseek(f, d, SEEK_SET);
    read(f, &bd, 1);
    lseek(f, s, SEEK_SET);
    write(f, &bd, 1);
    lseek(f, d, SEEK_SET);
    write(f, &bs, 1);
}
close(f);
printf("Durata: %d\n", (int) (time(NULL)-start));
return 0;
}

```

0.4.6. Ogîndirea conţinutului unui fişier: soluţia 1 Go

```

package main
import "os"
func main() {
    var s, d int64
    t, _ := os.Stat(os.Args[1])
    d = t.Size() - 1
    bs := make([]byte, 1)
    bd := make([]byte, 1)
    f, _ := os.OpenFile(os.Args[1], os.O_RDWR, 0666)
    for s=0; s < d; {
        _, _ = f.Seek(s, 0)
        _, _ = f.Read(bs)
        _, _ = f.Seek(d, 0)
        _, _ = f.Read(bd)
        _, _ = f.Seek(s, 0)
        _, _ = f.Write(bd)
        _, _ = f.Seek(d, 0)
        _, _ = f.Write(bs)
        s++
        d--
    }
    f.Close()
}

```

0.4.7. Ogîndirea conţinutului unui fişier: soluţia 1 Python

```

import sys
import os
s = 0
d = os.stat(sys.argv[1]).st_size - 1
f = open(sys.argv[1], "rb+")
while s < d:
    f.seek(s, 0)
    bs = f.read(1)
    f.seek(d, 0)
    bd = f.read(1)
    f.seek(s, 0)
    f.write(bd)
    f.seek(d, 0)
    f.write(bs)
    s = s + 1
    d = d - 1
f.close()

```

0.4.8. Oglindirea conținutului unui fișier: soluția buffer

Problema de mai sus are o soluție mult mai eficientă folosind citirea pe blocuri. Este util să se țină din soluția a două funcțiile construite de noi **Read** și **Write**. Ele citesc / scriu, eventual prin repetarea read / write, exact **n** octeți. Utilizatorul trebuie să se asigure în prealabil că schimbul celor **n** octeți este posibil. Aceste funcții s-ar putea dovedi utile în multe situații.

```
// Oglindeste continutul unui fisier binar dat la linia de comanda.
// Oglindirea se realizeaza citind blocuri de octeti consecutivi.
// A se confrunta cu executia programului similar oglinda1.c
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <time.h>
#define MAX 10000
void oglinda(char sir[MAX], int n) {
    int s, d;
    char t;
    for (s = 0, d = n - 1; s < d; s++, d--) {
        t = sir[s];
        sir[s] = sir[d];
        sir[d] = t;
    }
}

void Read(int f, char *t, int n) {
    char *p;
    int i, c;
    for (p = t, c = n; ; ) {
        i = read(f, p, c);
        if (i == c) return;
        c -= i;
        p += i;
    }
}

void Write(int f, char *t, int n) {
    char *p;
    int i, c;
    for (p = t, c = n; ; ) {
        i = write(f, p, c);
        if (i == c) return;
        c -= i;
        p += i;
    }
}

int main(int argc, char *argv[]) {
    int f, n;
    long s, d, l, m;
    char bs[MAX], bd[MAX];
    struct stat stare;
    time_t start;
    start = time(NULL);
    stat(argv[1], &stare);
    l = stare.st_size;
    m = l / 2;
    n = MAX;
    if (n > m) n = m;
    f = open(argv[1], O_RDWR);
    for (s = 0, d = l - n; s + n <= m; s += n, d -= n) {
        if (m - s < n) n = m - s;
        lseek(f, s, SEEK_SET);
```

```

    Read(f, bs, n);
    lseek(f, d, SEEK_SET);
    Read(f, bd, n);
    oglinda(bs, n);
    oglinda(bd, n);
    lseek(f, s, SEEK_SET);
    Write(f, bd, n);
    lseek(f, d, SEEK_SET);
    Write(f, bs, n);
}
close(f);
printf("Durata: %d\n", (int) (time(NULL) - start));
return 0;
}

```

0.4.9. Oglindirea conținutului unui fișier: soluția buffer Go

```

package main
import "os"
func oglinda (sir [] byte) []byte {
    s, d := 0, len(sir) - 1
    for ; s < d; {
        t := sir[s]
        sir[s] = sir[d]
        sir[d] = t
        s++
        d--
    }
    return sir
}
func Read(f *os.File, n int) []byte {
    sir := make([]byte, 0)
    c := n
    for {
        t := make([]byte, c)
        c, _ = f.Read(t)
        sir = append(sir, t...)
        if len(sir) == n { return sir }
        c = n - len(sir)
    }
}
func Write(f *os.File, sir []byte) {
    t := sir
    for {
        c, _ := f.Write(t)
        if len(t) == c { return }
        t = t[c:]
    }
}
func main() {
    const MAX = 10000
    var s, d, m, l int64
    t, _ := os.Stat(os.Args[1])
    l = t.Size()
    m = l / 2
    n := MAX
    if int64(n) > m { n = int(m) }
    s = 0
    d = l - int64(n)
    f, _ := os.OpenFile(os.Args[1], os.O_RDWR, 0666)
    for s=0; s + int64(n) <= m; {
        if m - s < int64(n) { n = int(m - s) }
        f.Seek(s, 0)
        bs := Read(f, n)
        f.Seek(d, 0)
    }
}

```

```

        bd := Read(f, n)
        f.Seek(s, 0)
        Write(f, oglinda(bd))
        f.Seek(d, 0)
        Write(f, oglinda(bs))
        s += int64(n)
        d -= int64(n)
    }
    f.Close()
}

```

0.4.10. Oglindirea conținutului unui fișier: soluția buffer Python

```

import sys
import os
def oglinda (sir):
    s, d = 0, len(sir) - 1
    res = bytearray(sir)
    while s < d:
        t = res[s]
        res[s] = res[d]
        res[d] = t
        s = s + 1
        d = d - 1
    return bytes(res)
def Read(f, n):
    sir = bytes()
    c = n
    while True:
        t = f.read(c)
        sir = sir + t
        if len(sir) == n: return sir
        c = n - len(sir)
def Write(f, t):
    f.write(t)
def main():
    MAX = 5000
    l = os.stat(sys.argv[1]).st_size
    m = l / 2
    n = MAX
    if n > m: n = int(m)
    s = 0
    d = l - n
    f = open(sys.argv[1], "rb+")
    while s + n <= m:
        if m - s < n: n = m - s
        f.seek(s, 0)
        bs = Read(f, n)
        f.seek(d, 0)
        bd = Read(f, n)
        f.seek(s, 0)
        f.write(oglinda(bd))
        f.seek(d, 0)
        f.write(oglinda(bs))
        s = s + n
        d = d - n
    f.close()
main()

```

0.5. Manipularea fișierelor în sisteme de fișiere

0.5.1. Principalele prototipuri de funcții

Iata prototipurile celor mai importante dintre aceste apeluri sistem:

- `int chdir (const char *nume);`
- `char *getcwd(char *mem, int dimensiune);`
- `int mkdir (const char *nume, unsigned int drepturi);`
- `int rmdir (const char *nume);`
- `int unlink(const char *nume);`
- `int link(const char *numevechi, const char *numenou);`
- `int symlink(const char *numevechi, const char *numenou);`
- `int chmod (const char *nume, unsigned int drepturi);`
- `int stat (const char *nume, struct stat *stare);`
- `int mknod(const char *nume, unsigned int mod, dev_t dev);`
- `int chown(const char *nume, unsigned int proprietar, unsigned int grup);`
- `int access(const char *nume, int permisiuni);`
- `int rename(const char *numevechi, const char *numenou);`

0.5.2. Parcurgerea recursivă a fișierelor dintr-un director și descendenți

// La linia de comanda se da un nume de director urmate de tipuri de fisiere
 // Se face rezumatul fisierelor de tipurile specificate din directorul dat.

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <limits.h>
#include <stdlib.h>
#include <ctype.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <dirent.h>
#include <time.h>
#define MAX 1024
#define TRUE 1
#define FALSE 0
char *types[MAX];
time_t start, lastTime = 0; // 31536000 secunde / an
int nr = 0;
int endWith(char *nume, char *tip) {
    int ln, lt;
    ln = strlen(nume);
    lt = strlen(tip);
    if (strcmp(nume + ln - lt, tip) == 0) return TRUE;
    return FALSE;
}
int isType(char *nume) {
    int i;
    if (types[0] == 0) return TRUE;
    for (i = 0; types[i]; i++)
        if (endWith(nume, types[i])) return TRUE;
    return FALSE;
}
void bs2s(char nou[], char vechi[]) {
    // Este efectiva doar la Windows. Pentru Unix este inefectiv
    char *p;
    int i, j;
    strcpy(nou, vechi);
    for ( ; ; ) {
        p = strchr(nou, '\\');
        if (p == NULL) return;
        for (i = 0; p[i] == '\\'; i++);
        p[0] = '/';
        if (i == 1) continue;
```

```

        for (j = i; p[j]; p[j - i + 1] = p[j], j++);
    }
}

void aFile(char numed[]) {
    char numef[MAX];
    DIR *dir;
    struct dirent *d;
    struct stat status;
    dir = opendir(numed);
    if (dir != NULL) {
        while (d = readdir(dir)) {
            if (d->d_name[0] == '.') continue;
            strcpy(numef, numed);
            strcat(numef, "/");
            strcat(numef, d->d_name);
            aFile(numef);
        }
        closedir(dir);
        stat(numed, &status);
        if (isType(numed) == FALSE) return;
        if (!S_ISREG(status.st_mode)) return;
        if (status.st_mtime < lastTime) return;
        bs2s(numef, numed);
        printf("%d\t%s\n", ++nr, numef);
    }
}

int main(int argc, char *argv[]) {
    int i, j;
    char dir[MAX], absDir[MAX];
    char *help[] = {
        "Se afiseaza numele fisierelor de anumite tipuri create dupa un moment dat.",
        "Sunt trei feluri de argumente si se pot scrie in orice ordine:",
        " - directorul de start, in absenta .; incepe cu / sau ./ sau ../",
        " - momentul de start, in absenta 0; numarat in secunde de la 1970_01_01,
31536000 secunde / an",
        " - tipurile fisierelor create dupa momentul de start; incep cu . urmat de
litere si / sau cifre",
        "      In absenta tipurilor sunt date nuele tuturor fisierelor create dupa
momentul de start.",
        "De exemplu, fisierele c si java din directorul parinte dupa 2020 se obtin
prin:",
        "../lsRecurziv 1576800000 .java .c ../", NULL
    };
    dir[0] = '.';
    dir[1] = 0;
    start = time(NULL);
    for (i=0; help[i]; printf("%s\n", help[i]), i++);
    for (i=1, j=0; argv[i]; i++) {
        if (argv[i][0] == '/' ||
            (strlen(argv[i]) >= 2 && argv[i][0] == '.' && argv[i][1] == '/') ||
            (strlen(argv[i]) >= 3 && argv[i][0] == '.' && argv[i][1] == '.'
||argv[i][2] == '/'))
            strcpy(dir, argv[i]);
        else if (argv[i][0] == '.') types[j++] = argv[i];
        else if (isdigit(argv[i][0])) lastTime = atol(argv[i]);
        else ; // toate celelalte stringuri se ignora
    }
    realpath(dir, absDir);
    bs2s(dir, absDir);
    types[j] = NULL;
    printf("Director start: %s\nMoment de start: %ld\nExtensii: ", dir, lastTime);
    for (i=0; types[i]; i++) printf("%s ", types[i]);
    printf("\n");
    aFile(absDir);
    printf("Durata in secunde: %ld\n", time(NULL) - start);
    fflush(stdout);
    return 0;
}

```


0.5.3. Parcurgerea recursivă a fișierelor dintr-un director și descendenți - Go

```

package main
import (
    "os"
    "time"
    "path/filepath"
    "strconv"
    "strings"
    "fmt"
)
var types = []string{}
var lastTime = int64(0)
func isType(nume string) bool {
    if len(types) == 0 {return true }
    for _,typ := range types {
        if strings.HasSuffix(nume, typ) { return true }
    }
    return false
}
func bs2s(vechi string) string {
    nou := strings.ReplaceAll(vechi, "\\", "\\\\")
    nou = strings.ReplaceAll(nou, "\\", "/")
    return nou
}
func aFile(absDir string) {
    nr := 0
    filepath.Walk(absDir, func(path string, info os.FileInfo, err error) error {
        if info.IsDir() { return nil }
        if !isType(path) { return nil }
        t,_ := os.Stat(path)
        ts := strconv.FormatInt(t.ModTime().UnixNano(), 10)
        ti,_ := strconv.ParseInt(ts, 10, 64)
        if ti < lastTime { return nil }
        nr++
        fmt.Printf("%d\t%s\n", nr, bs2s(path))
        return nil
    })
}
func main() {
    help := `Se afiseaza numele fisierelor de anumite tipuri create dupa un moment
    dat.
    Sunt trei feluri de argumente si se pot scrie in orice ordine:
    - directorul de start, in absenta .; incepe cu / sau ./ sau ../
    - momentul de start, in absenta 0; numarat in secunde de la 1970_01_01, 31536000
    secunde / an
    - tipurile fisierelor create dupa momentul de start; incep cu . urmat de litere si /
    sau cifre
    In absenta tipurilor sunt date nule tuturor fisierelor create dupa momentul de
    start.
    De exemplu, fisierele c si java din directorul parinte dupa 2020 se obtin prin:
    ./lsRecursiv 1576800000 .java .c ../`
    dir := "."
    start := time.Now()
    fmt.Printf("%s\n", help)
    for _,arg := range os.Args[1:] {
        if len(arg) >= 3 && (arg[:1] == "/" || arg[:2] == "./" || arg[:3] == "../") {
            dir = arg
        } else if arg[:1] == "." {
            types = append(types, arg)
        } else if '0' <= arg[0] && arg[0] <= 9 {
            lastTime,_ = strconv.ParseInt(arg, 10, 64)
        }
    }
}

```

```

    }
    absDir,_ := filepath.Abs(dir)
    fmt.Printf("Director start: %s Moment de start: %d Extensii: %v", bs2s(absDir),
lastTime, types)
    fmt.Printf("\n")
    aFile(absDir)
    t := time.Now()
    d := t.Sub(start) / 1000000
    fmt.Printf("Durata in secunde: %d\n", d)
}

```

0.5.4. Parcurgerea recursivă a fișierelor dintr-un director și descendenți - Python

```

import sys
import os
import time
types = []
lastTime = 0
def isType(num):
    global types
    if len(types) == 0: return True
    for type in types:
        if num.endswith(type): return True
    return False
def bs2s(vechi):
    nou = vechi.replace("\\\\", "\\")
    nou = nou.replace("\\", "/")
    return nou
def aFile(absDir):
    global lastTime
    global types
    nr = 0
    for root, numed, numef in os.walk(absDir):
        for nume in numef:
            abs = os.path.realpath(os.path.join(root, nume))
            status = os.stat(abs)
            if not isType(abs): continue
            if status.st_mtime < lastTime: continue
            nr += 1
            print(str(nr)+"\t"+bs2s(abs))
def main():
    help = """Se afiseaza numele fisierelor de anumite tipuri create dupa un moment
dat.
Sunt trei feluri de argumente si se pot scrie in orice ordine:
- directorul de start, in absenta .; incepe cu / sau ./ sau ../
- momentul de start, in absenta 0; numarat in secunde de la 1970_01_01, 31536000
secunde / an
- tipurile fisierelor create dupa momentul de start; incep cu . urmat de litere si /
sau cifre
    In absenta tipurilor sunt date nule tuturor fisierelor create dupa momentul de
start.
De exemplu, fisierele c si java din directorul parinte dupa 2020 se obtin prin:
./lsRekursiv 1576800000 .java .c ../"""
    global types
    global lastTime
    dir = "."
    start = time.time()
    print(help)
    for arg in sys.argv[1:]:
        if arg.startswith("/") or arg.startswith("./") or arg.startswith("../"): dir
= arg
        elif arg.startswith("."): types.append(arg)
        elif arg.isdigit(): lastTime = int(arg)
        else: pass #toate celelalte stringuri se ignora

```

```

absDir = os.path.realpath(dir)
print("Director start: "+bs2s(str(absDir))+" Moment de start: "+str(lastTime)+"
Extensii: "+str(types))
aFile(absDir)
print("Durata in secunde: "+str(time.time()-start))
sys.stdout.flush()
main()

```

0.6. Probleme propuse

În rezolvarea acestor probleme se va folosi exclusiv alocarea dinamică pentru vectorii și matricele folosite în program.

1. Se da un număr natural n . Se cere să se genereze toate matricele $n \times n$ având ca elemente numere distincte din $1..n$ astfel încât nici un element să nu aibă aceeași paritate cu vecinii săi (vecinii unui element se consideră pe direcțiile N,S,E,V).

2. O trupă de N actori își propun să joace o piesă cu M acte astfel încât:

- orice 2 acte au distribuția diferită
- în orice act există cel puțin un singur actor
- distribuția a două acte consecutive diferă printr-un singur actor

Să se furnizeze toate soluțiile problemei (dacă există).

3. Într-un oraș există n intersecții legate prin străzi. Legăturile se dau sub forma unei matrici de $n \times n$ cu semnificația $A[i][j] = 1$ dacă intersecțiile i și j sunt legate printr-o stradă și 0 în caz contrar. Se dau m poliști. Se cere să se distribuie un număr minim de poliști în intersecții astfel încât să fie supravegheate toate străzile.

4. Se da o fotografie specificată printr-o matrice pătratică care conține 0 și 1 , 0 pentru punctele albe și 1 pentru punctele negre. Se consideră fondul alb și obiectele negre, iar dacă două puncte negre sunt vecine pe linie, coloană sau diagonală, atunci ele aparțin aceluiași obiect. Să se numere câte obiecte distincte apar în fotografie.

5. Se da un șir x_1, \dots, x_n de numere întregi. Se cere să se ordoneze crescător șirul folosind ca metodă sortarea prin interclasare.

6. Se da o bucată dreptunghiulară de tablă de lungime l și înălțime h , având pe suprafața ei n gauri de coordonate numere întregi. Se cere să se decupeze din ea o bucată de arie maximă care nu prezintă gauri. Sunt permise numai tăieturi verticale și orizontale.

7. Se da numele unui fișier text la linia de comandă. Se determine cuvintele distincte mai lungi de 5 caractere din acest fișier și să se determine frecvența lor. Cuvintele se vor memora într-o listă în care există două legături: una ce leagă cuvintele în ordine alfabetică și alta care le leagă în ordinea crescătoare a frecvenței lor.

8. Split: să se scrie un program care decupează un fișier mare, al cărui nume este dat la linia de comandă, în mai multe fișiere având dimensiunea de MAX caractere (implicit 10000, explicit precizată printr-un parametru la linia de comandă). Părțile decupate din fișierul mare vor avea numele: 00001, 00002, 00003 s.a.m.d. Ele conțin, în ordine, părțile decupate din fișierul mare, toate de lungime MAX, cu excepția ultimei bucăți care conține, de regulă, mai puțini octeți. Se vor face două implementări: prima va citi octet cu octet din fișierul mare, iar a doua va citi câte o bucată din fișierul mare, cu lungime NU NEAPĂRĂT divizor al lui MAX. Se vor compara timpurile de execuție din cele două implementări.

9. Merge: operația inversă din problema precedentă: presupunem că în directorul curent avem fișierele cu numele: 00001, 00002, 00003 s.a.m.d. Ele conțin, în ordine, părțile decupate dintr-un fișier mare, așa cum am prezentat în problema precedentă. Se cere reconstrucția acestui fișier mare. Se vor face două implementări: prima va citi octet cu octet din bucăți, iar a doua va citi câte un tampon cu lungime NU NEAPARAT divizor al lungimii fișierelor bucăți. Se vor compara timpii de execuție din cele două implementări.

10. Să se implementeze eficient ciurul lui Eratostene (determinarea numerelor prime până la n) pentru un n foarte mare. Eficiența se va realiza înlocuind lista de numere întregi cu un șir de biți reprezentând, prin poziție, numărul întreg: 0 șters, 1 neșters și în final număr prim. Implementarea tabloului de biți se va realiza prin alocare dinamică. Dacă n este foarte mare, atunci vectorul de biți se va păstra într-un fișier și se aduc în memorie numai câte o parte (să zicem de câte 10000 biți) din acest fișier.