

8. Tablouri și pointeri.

8.1. Tablouri cu o dimensiune (vectori).

Un tablou cu o singură dimensiune este o succesiune de variabile având toate de același tip (*tipul de bază al tabloului*), care ocupă o zonă contiguă de memorie. Un tablou are:

- o dimensiune (egală cu numărul de elemente al tabloului)
- un nume (care identifică global tabloul)
- o clasă de alocare
- un tip comun tuturor elementelor tabloului

Dimensiunea tabloului precizează numărul de elemente printr-o constantă întreagă sau printr-o expresie constantă.

La declararea unui tablou se specifică: numele, tipul de bază, clasa de alocare și dimensiunea.

tip nume[dimensiune];

sau

clasă tip nume[dimensiune];

Exemple:

```
int x[10];           /* tablou de 10 intregi */
char litere[2*26];  /* tablou de 52 caractere */
```

Tipul elementelor tabloului poate fi un tip fundamental, enumerat, înregistrare, pointer sau un tip definit.

Numele tabloului este adresa primului element din tablou (de exemplu **x** este adresa primului element, adică **@x[0]**). Aceasta explică de ce nu este permisă o atribuire între două tablouri.

Accesul la un element din tablou se face printr-o *variabilă indexată*, formată din numele tabloului și un *index* - o expresie cuprinsă între **0** și **dimensiune-1**.

Primul element va fi desemnat așadar prin **x[0]**, al doilea element prin **x[1]**, al N-lea prin **x[N-1]**

Un tablou declarat în interiorul unei funcții are implicit clasa **auto**, în timp ce tablourile declarate în exteriorul tuturor funcțiilor au în mod implicit clasa **extern**.

Un tablou declarat în exteriorul tuturor funcțiilor cu specificatorul **static** este alocat la adrese fixe, fiind vizibil numai în *fișierul* în care este declarat.

Un tablou declarat în interiorul unei funcții cu specificatorul **static** este alocat la adrese fixe, fiind vizibil numai în *interiorul funcției*.

Prelucrările pe tablouri se implementează cu cicluri **for**.

Exemplul 15: *Să se afișeze elementele unui tablou citit de la intrarea standard, câte 10 pe un rând.*

```
#include <stdio.h>
int main()
/* citirea si afisarea elementelor unui vector */
{ int x[10], n, j;
  scanf("%d", &n);
  for (j=0; j < n; j++)
    scanf("%d", &x[j]);
  for (j=0; j < n; j++)
```

```

    printf("%5d%c", x[j], (j%10==9 || j==n-1) ? '\n' : ' ');
    return 0;
}

```

La declararea unui tablou, acesta poate fi și inițializat, dacă declarația este urmată de semnul = și de o listă de valori inițiale, separate prin virgule și incluse între acolade.

Exemple:

```

int prime[5]={2,3,5,7,11};
char vocale[5]={ 'a', 'e', 'i', 'o', 'u' };

```

La declararea unui tablou inițializat se poate omite dimensionarea, situație în care se ia ca dimensiune numărul de valori inițiale:

```

char operator[]={ '+', '-', '*', '/' };
long x[]={1,10,100,1000,10000,100000};

```

Tablourile vor avea 4, respectiv 6 elemente.

Exemplul 16: *Scriveți un program care convertește un șir de caractere reprezentând un număr scris cu cifre romane în corespondentul său cu cifre arabe.*

Notăția cu cifre romane este un sistem nepozițional, care folosește cifrele: **M, D, C, L, X, V, I**, având respectiv valorile: **1000, 500, 100, 50, 10, 5, 1**.

Pentru a obține valoarea numărului, se pleacă cu acesta de la 0 și se adaugă pe rând contribuțiile cifrelor astfel: dacă valoarea cifrei romane curente este mai mare sau egală cu cifra care urmează, atunci valoarea cifrei curente se adaugă la valoarea numărului arab, altfel se scade din acesta. De exemplu numărul roman **MCMXCVIII** are ca valoare pe **1998**

Tabel 8.1. Transformarea unui număr din cifre romane în notație arabă

Cifra curentă	Cifra următoare	Relația dintre ele	Contribuția cifrei crte	Valoare număr
M	C	>	+1000	1000
C	M	<	-100	900
M	X	>	+1000	1900
X	C	<	-10	1890
C	V	>	+100	1990
V	I	>	+5	1995
I	I	=	+1	1996
I	I	=	+1	1997
I		>	+1	1998

Se observă că pentru a considera și contribuția ultimei cifre a numărului am fost nevoiți să “prelungim” numărul cu caracterul spațiu liber, căruia i-am asociat valoarea 0. Pentru stabilirea corespondenței cifră romană – valoare asociată, vom defini o funcție **int conv(char)** care folosește două tablouri: **roman** și **arab**, inițializate respectiv cu caracterele reprezentând cifrele romane și cu valorile acestora, definite ca externe. Numărul roman **nrom**, citit de la intrarea standard va fi terminat prin spațiu liber.

```

#define LMAX 15
#include <stdio.h>
char roman[]="MDCLXVI ";
int arab[]={1000,500,100,50,10,5,1,0};

```

```

int conv(char);
int main(){
    char nrom[LMAX];
    int i,n=0; //n = lungimea numarului scris cu cifre romane
    int narab=0;
    int crt,urm;
    while((nrom[n++]=getchar())!=' `')
        ;
    n--;
    for (i=0; i<n-1; i++){
        crt=conv(nrom[i]);
        urm=conv(nrom[i+1]);
        if(crt>=urm)
            narab+=crt;
        else
            narab-=crt;
    }
    for (i=0;i<n;i++)
        printf("%c",nrom[i]);
    printf("=%d\n",narab);
    return 0;
}

int conv(char c){
    int j=0;
    while(roman[j++]!=c && j<8)
        ;
    if(j<8)
        return arab[--j];
    else
        return -1;
}

```

8.2. Probleme rezolvate.

1. Definiți o funcție care determină poziția elementului minim al unui tablou cu elemente reale.

```

int pmin(int n, double x[]){
    int i, pm=0;
    for(i=1; i<n; i++)
        if(x[i]<x[pm])
            pm = i;
    return pm;
}

```

2. Definiți o funcție care întoarce poziția în care se află o valoare întreagă dată **y** (cheie), într-un tablou **x** nesortat cu **n** elemente întregi. Se va efectua o căutare secvențială. Dacă valoarea căutată nu se află în tablou funcția întoarce -1.

```

int cautsecev(int n, int x[], int y){
    int i;
    for(i=0; i<n; i++)

```

```

        if(x[i]==y) return i;
    return -1;
}

```

3. Definiți o funcție care întoarce poziția în care se află o valoare întreagă dată **y** (cheie), într-un tablou **x** sortat cu **n** elemente întregi. Se va efectua o căutare binară. Dacă valoarea căutată nu se află în tablou funcția întoarce poziția pe care ar trebui să o ocupe cheia în tabloul sortat, precedată de semnul - .

- se compară valoarea căutată **y** cu elementul din mijlocul tabloului **x[m]**
- dacă sunt egale, elementul **y** a fost găsit în poziția **m**
- în caz contrar se continuă căutarea într-una din jumătățile tabloului (în prima jumătate, dacă **y < x[m]** sau în a doua jumătate dacă **y > x[m]**).

Funcția întoarce poziția **m** a valorii **y** în **x** sau **-i**, dacă **y** nu se află în **x**, **i** fiind poziția unde ar trebui să se afle **y**. Complexitatea este $O(\log_2 n)$

```

int CB(int i, int j, int y, int x[]){
    int m;
    while(i <= j){
        m = (i+j)/2;
        if(y == x[m]) return m;
        if(y < x[m])
            j = m-1;
        else
            i = m+1;
    }
    return -i;
}

int CautBin(int n, int x[], int y){
    if(n==0) return 0;
    return CB(0, n-1, y, x);
}

```

4. Definiți funcții care realizează operațiile de adunare, înmulțire și împărțire între polinoame. Un polinom va fi precizat prin gradul său și un tablou al coeficienților, dați în ordine descrescătoare a puterilor. Dacă gradul polinomului este **n**, atunci tabloul coeficienților va avea **n+1** elemente, chiar dacă unele din ele sunt nule.

Polinomul sumă va avea gradul **max(na, nb)**. Ultimii **min(na, nb)** coeficienți ai polinomului sumă sunt de forma **a[i]+b[i]**, iar primii coeficienți vor fi termenii corespunzători din **a**, dacă acesta are gradul mai mare sau din **b**, în caz contrar.

```

void adpol(int na, int a[], int nb, int b[], int c[]){
    int i, max, min;
    if(na>nb){
        max = na;
        min = na-nb;
        for(i=0; i<min; i++){
            c[i] = a[i];
        }
    }
    else {
        max = nb;
        min = nb-na;
    }
}

```

```

    for(i=0; i<min; i++)
        c[i] = b[i];
}
for(i=min; i<=max; i++)
    c[i] = a[i] + b[i];
}

```

Gradul polinomului produs va fi **na+nb**. Coeficienții **c_k**, cu **k=0:na+nb** se calculează ca:

$$c_k = \sum_{i+j=k} a_i b_j = \sum_{\substack{k-i \geq 0, \\ k-i \leq nb}} a_i b_{k-i} = \sum_{i=k}^{nb-k} a_i b_{k-i}$$

Ceea ce se traduce prin:

```

for(k=0; k<=na+nb; k++) {
    c[k] = 0;
    for(i=k; i<=nb-k; i++)
        c[k] += a[i] * b[k-i];
}

```

Este posibil să folosim numai prima parte a relației de mai sus, situație în care la fiecare iterație se adaugă un produs **a_ib_j** de fiecare dată la alt termen **c_{i+j}**.

```

void mulpol(int na, int a[], int nb, int b[], int c[]) {
    int i, j;
    for(i=0; i<=na+nb; i++)
        c[i] = 0;
    for(i=0; i<=na; i++)
        for(j=0; j<=nb; j++)
            c[i+j] += a[i] * b[j];
}

```

La împărțirea a două polinoame, gradul polinomului cât va fi **na-nb**, iar a polinomului rest **nb-1**.

Se simulează împărțirea polinoamelor. În pasul **i**, un termen din cât este: **c_i = a_i/b₀**, iar restul parțial:

$$a_{i+j} = a_{i+j} - c_i b_j$$

Restul se regăsește în ultimele nb elemente din deîmpărțit, de unde este transferat în vectorul rest.

```

void divpol(int na, int a[], int nb, int b[], int c[], int r[]) {
    int i, j;
    for(i=0; i<=na-nb; i++) {
        c[i] = a[i]/b[0];
        for(j=0; j<=nb; j++)
            a[i+j] -= c[i] * b[j];
    }
    for(i=0; i<nb; i++)
        r[i] = a[na-nb+i+1];
}

```

5. Definiți o funcție care sortează un tablou **x** cu **n** elemente reale, folosind metoda selecției.

Tabloul de sortat este partiționat în două zone: zona din stînga – deja sortată și zona din dreapta. În zona nesortată se determină poziția elementului minim. Dacă aceasta nu coincide cu poziția primului element din zona nesortată, se interschimbă elementele din cele două poziții și se extinde zona sortată cu o poziție spre dreapta.

Fie k – începutul zonei nesortate; inițial zona nesortată cuprinde întreg tabloul, deci $k=0$. În final, zona nesortată nu mai are elemente, deci $k=n$.

```
void sortsel(int n, double x[]){
    int pm, k, j;
    for(k=0; k<n; k++){
        /*restrange zona nesortata*/
        /*determina pozitia pm a elementului minim*/
        pm = k;
        for(j=k+1; j<n; j++){
            if(x[j] < x[pm])
                pm = j;
        }
        if(x[pm] != x[k]){
            t = x[pm];
            x[pm] = x[k];
            x[k] = t;
        }
    }
}
```

6. Definiți o funcție care sortează un tablou x cu n elemente reale, folosind metoda inserției.

Tabloul este partiționat într-o zonă sortată și o zonă nesortată încă. Inițial elementul $x[k]$, $k=1$ din zona nesortată este inserat în zona sortată, care se extinde cu o poziție spre dreapta, păstrând relația de ordine în zona sortată.

```
void sortins(int n, double x[]){
    int k, t, p, i;
    for(k=1; k<n; k++){
        t = x[k];
        /*inserare t in zona sortata x[0]:x[k-1] in pozitia p */
        /*determinare pozitie p a primului element x[p]>=t */
        for(p=0; p<k && x[p]<t; p++)
            ;
        if(x[p]>=t){
            for(j=p; j<k; j++)
                x[j+1] = x[j];
            x[p] = t;
        }
    }
}
```

7. Eventualele rădăcini întregi ale ecuației cu coeficienți întregi:

$x^n + a_0x^{n-1} + \dots + a_{n-1} = 0$ sunt $\pm 1, \pm a_{n-1}, \pm d$, în care d este un divizor nebanal a lui a_{n-1}

Se citesc n și tabloul a . Se cere să se găsească și să se afișeze rădăcinile întregi simple, duble, etc ale ecuației.

Indicație: Se vor defini și folosi funcțiile:

int ndiv(int n, int *div); -crează un tablou al tuturor divizorilor lui n și a celor cu semn schimbat și întoarce numărul acestora

int eval(int n, int *a, int x); - stabilește dacă polinomul are sau nu rădăcina x folosind schema lui Horner

void copy(int *ns, int *as, int n, int *a); - copiază **n** și tabloul **a** în **ns** și **as**
void deriv(int n, int *a, int *nd, int *ad); - derivează polinomul cu grad **n** și coeficienții **a** și pune în **nd** gradul polinomului derivat și în **ad** coeficienții acestuia

8. Se consideră fracția rațională:

$$F(x) = \frac{P_m(x)}{(x - a_0) \cdots (x - a_{n-1})} = \frac{b_0 x^m + b_1 x^{m-1} + \cdots + b_m}{(x - a_0) \cdots (x - a_{n-1})} \text{ cu } m < n < 20.$$

Scrieți o funcție cu semnătura:

void dezv(int m, int n, int *a, int *b, int *c);

care calculează coeficienții dezvoltării fracției raționale: $F(x) = \frac{c_0}{x - a_0} + \cdots + \frac{c_{n-1}}{x - a_{n-1}}$

Funcția care evaluează un polinom într-un punct dat **x** se consideră cunoscută.

Indicație:
$$c_j = \frac{P_m(a_j)}{\prod_{\substack{k=0, \\ k \neq j}}^n (a_j - a_k)},$$

```
void dezv(int m, int n, double *a, double *b, double *c){
    int j, k;
    double p=1.;
    for(j=0; j<n; j++){
        for(k=0; k<=n; k++){
            if(k!=j)
                p*=(a[j]-a[k]);
            c[j] = eval(m, b, a[j])/p;
        }
    }
}
```

8.9. Probleme propuse.(Tablouri cu o dimensiune)

1. Intr-un șir **x** cu **n** componente reale, să se determine media aritmetică a elementelor pozitive situate între primul element pozitiv și ultimul element negativ al șirului, exceptând aceste elemente. Cazurile speciale vor fi clarificate prin mesaje corespunzătoare.
2. Intr-un șir **S** cu **n** elemente întregi (**n ≤ 100**) să se determine elementele distincte.
3. Doi vectori **x** și **y** au **n**, respectiv **m** elemente reale distincte (**m, n ≤ 10**). Să se creeze un nou vector **z** cu elementele comune ale celor doi vectori. (intersecția elementelor mulțimilor reprezentate de cei doi vectori).
4. Doi vectori **x** și **y** au **n**, respectiv **m** elemente reale distincte (**m, n ≤ 10**). Să se creeze un nou vector **z** cu conținând elementele celor doi vectori. Elementele comune din cei doi vectori apar în **z** o singură dată. (reuniunea elementelor mulțimilor reprezentate de cei doi vectori).
5. Se citește o valoare întreagă **n** (**0 < n ≤ 100**) și **n** valori reale cu care se crează un vector **x**. Scrieți un program C care calculează și afișează:
 - Valoarea medie

- Abaterea medie pătratică:

$$\sigma = \sqrt{\frac{\sum_{i=0}^{n-1} (x_i - x_{med})^2}{n(n-1)}}$$

- Numărul de componente care depășesc valoarea medie
- Să se creeze un vector **y** cu componentele din **x** mai mari decât valoarea medie și să se afișeze câte 5 elemente pe o linie.

6. Se citesc **n** ($n \leq 100$) coordonate reale **x**, **y** ale unor puncte în plan și se crează cu acestea două tablouri **x** și **y**.

- Să se afișeze toate tripletele de puncte coliniare.
- Să se afișeze punctele **i**, **j**, **k** pentru care aria triunghiului determinat de aceste puncte este maximă..

Indicație: Aria determinată de punctele **i**, **j**, **k** este:

$$s = \frac{1}{2} \begin{vmatrix} x_i & x_j & x_k \\ y_i & y_j & y_k \\ 1 & 1 & 1 \end{vmatrix}$$

Dacă punctele sunt coliniare, atunci **S=0**.

7. Să se calculeze coeficienții binomiali $C_n^1, C_n^2, \dots, C_n^p$ în care **n** și **p** sunt întregi pozitivi dați ($p < n$), cunoscând relația de recurență:

$$C_n^k = (n-k+1) / k * C_n^{k-1} \quad \text{pornind cu} \quad C_n^0 = 1$$

Se vor utiliza tablouri

8. Să se calculeze coeficienții: c_0, c_1, \dots, c_{n-1} , pentru **n** dat, știind că:

$$c_0 / (p+1) + c_1 / p + \dots + c_p / 1 = 1 \quad \text{pentru } p=0, 1, 2, \dots, n.$$

9. Să se calculeze coeficienți polinomului Cebășev de ordinul **n**, pornind de la relația de recurență

$$T_k(x) = 2xT_{k-1}(x) - T_{k-2}(x), \quad k > 2$$

$$T_0(x) = 1, \quad T_1(x) = x$$

obținând în prealabil relații de recurență pentru coeficienți.

10. Un număr întreg este reprezentat prin cifrele sale **c[0], c[1], ... c[n-1]**, (**c[0]** fiind cifra cea mai semnificativă).

Să se calculeze câtul **q[0], q[1], ... , q[m-1]** obținut prin împărțirea numărului dat prin numărul întreg **p**.

11. Dându-se o valoare întreagă n , să se genereze reprezentarea fracțiilor zecimale $1/2^k$ unde $k = 1, 2, \dots, n$.

12. Să se ordoneze crescător șirul x cu n elemente utilizând observația că în șirul ordonat crescător orice subșir $x[i], x[i+1], \dots, x[n]$ cu $i=0, 1, 2, \dots, n-2$ are elementul $x[i]$ maxim.

13. Să se ordoneze crescător o listă având n componente ($n \leq 100$) de numere întregi, utilizând metoda contorizării inversărilor (denumită și metoda bulelor)

14. Un număr de bare ($N \leq 100$) sunt date prin lungimile lor. Se dau de asemenea P categorii de lungimi (sau standarde) între care trebuie să se încadreze lungimile pieselor ($P \leq 10$).

O categorie de lungimi este precizată prin 2 limite: una minimă și cealaltă maximă; presupunem că aceste categorii de lungimi formează intervale disjuncte.

O piesă i se încadrează în categoria de lungimi j dacă: $L_{MIN}[j] \leq L[i] \leq L_{MAX}[j]$.

Să se calculeze și să se afișeze:

- -numărul de piese din fiecare clasă
- -dimensiunea medie a pieselor din fiecare clasă de lungimi
- -numărul de rebuturi și lungimile barelor rebutate.

15. Să se calculeze coeficienții b_i , $i=0 \dots n-1$ din dezvoltarea produsului:

$$(x+a_0)(x+a_1)\dots(x+a_{n-1}) = x^n + b_0 x^{n-1} + \dots + b_{n-1}$$

Se dau n și coeficienții a_0, a_1, \dots, a_{n-1}

16. N copii identificați prin numerele $1, 2, \dots, N$, joacă următorul joc: se așează în cerc în ordinea $1, 2, \dots, N$ și începând de la copilul k numără de la 1 la p eliminând din cerc pe cel care a fost numărat cu p ; numărătoarea începe de la următorul eliminându-se al 2-lea ș.a.m.d.

Folosindu-se identificarea inițială să se stabilească ordinea de ieșire a copiilor din joc.

17. Într-un șir S cu n elemente să se determine elementele distincte.

Exemplu: în șirul 2 2 5 4 5 1 2 elementele distincte sunt : 2 5 4 1

Indicație

- elementele unice sunt distincte și se tipăresc
- dintre elementele cu mai multe apariții se tipărește un singur reprezentant. La întâlnirea primei egalități $S[i]=S[j]$ se abandonează căutarea și se tipărește $S[i]$ numai dacă $i < j$ (este prima apariție a lui $S[i]$).

18. De pe mediul de intrare se citește un număr întreg $n \neq 0$ urmat de n valori reale. Să se introducă aceste valori într-un tablou x pe măsura citirii lor, astfel încât tabloul să fie ordonat crescător.

19. Dându-se o valoare x și un tablou a cu n elemente, să se separe acest tablou în două partiții astfel încât elementele din prima partiție să fie mai mici sau egale cu x , iar cele din a doua partiție strict mai mari decât x .

20. Să se determine elementul maxim dintr-un șir cu n elemente și poziția pe care el apare. În cazul unui maxim cu mai multe apariții se va nota prima sa apariție.
21. Se dau două șiruri x și y ordonate strict crescător, având M și respectiv N elemente. Să se construiască un șir z ordonat strict crescător conținând elementele șirurilor x și y . ("interclasare de șiruri").
22. Se consideră un vector x cu n componente, ordonat strict crescător și o valoare y . Să se insereze această valoare în vectorul x astfel încât el să rămână ordonat strict crescător. Se va face o căutare rapidă a lui y în șir (căutare binară). Șirul inițial și cel rezultat se vor tipări cu câte 5 elemente pe linie.
23. Dintr-un șir dat să se determine lungimea și poziția subșirului strict crescător cel mai lung, format din elemente alăturate din șirul dat. Șirul dat se tipărește în ecou cu câte 10 elemente pe linie. Subșirul de lungime maximă se afișează cu 5 elemente pe linie.
24. Se spune că șirul x cu k elemente "intră" în șirul s cu n elemente $k \leq n$, dacă există un subșir contiguu $s_i, s_{i+1}, \dots, s_{i+k}$ cu proprietatea că elementele lui sunt identice cu elementele șirului x . Să se stabilească numărul de "intrări" ale lui x în s și pozițiile în s ale elementelor de unde începe intrarea.
25. Doi vectori a și b au câte n componente fiecare, precizate pe mediul de intrare. Să se calculeze unghiul dintre ei exprimat în radiani.
26. Două numere sunt păstrate prin tablourile cifrelor lor. Să se obțină tabloul cifrelor produsului numerelor.
27. Dându-se un număr întreg n să se construiască două tablouri, primul conținând factorii primi ai lui n , iar cel de-al doilea multiplicitățile acestora.
28. Să se calculeze cel mai mare divizor comun cmmdc a două numere date m și n utilizând următoarea metodă:
- se creează tablouri cu factorii primi ai celor două numere și multiplicitățile lor
 - se selectează în cmmdc factorii primi comuni la puterea cea mai mică
29. Să se calculeze cel mai mare divizor comun a două numere date m și n prin următoarea metodă:
- pentru fiecare număr se creează un tablou cu toți divizorii acestuia, inclusiv divizorii banali;
 - se selectează apoi într-un tablou divizorii comuni și se ia cel mai mare dintre aceștia.