

## IMPLEMENTAREA ÎNLĂNȚUITĂ A LISTELOR LINIARE

**Remember** (reamintirea unor noțiuni din programarea C/C++)

### Pointeri

Pentru o variabilă simplă, de exemplu,

```
int x;
```

$x$  = reprezintă valoarea variabilei, iar  $\&x$  = adresa din memorie a variabilei  $x$



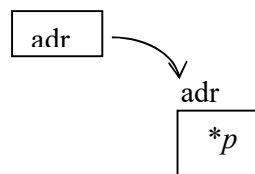
Un *pointer de date*/obiecte (nu pointer către funcții sau către tipul void) conține adresa unei variabile din memorie. De exemplu pentru:  $p$

```
int * p;
```

// $p$  este pointer către o variabilă de tip întreg

$p$  = adresa variabilei la care se referă pointerul

$*p$  = conținutul variabilei la care se referă pointerul



Este important de reținut că orice variabilă pointer trebuie inițializată cu o valoare validă, **0 sau NULL** (constantă din C/C++, declarată în stdio.h, stdlib.h, etc) sau adresa unui obiect (care este de exemplu FFF4, oricum diferită de zero), înainte de a fi utilizată. În caz contrar, efectele pot fi grave, deoarece la compilare sau în timpul execuției nu se fac verificări ale validității valorilor pointerilor. Pentru vizualizarea adreselor, în C, se poate folosi funcția `printf`, cu specificatorul de format `“%p”`; adresele sunt afișate în hexazecimal (de exemplu, FFF4).

### Structuri

O structură este o colecție de obiecte de orice tip, referite cu un nume comun. De exemplu structura “student” poate conține date despre numele și medii sale. O declarație de structură precizează identificatorii și tipurile elementelor componente și constituie o definiție a unui tip de date nou. De exemplu,

```
struct fractie
```

```
{
```

```
    float numitor, numarator; //campurile structurii
```

```
} f1, f2; //var f1 si f2 sunt declarate de tip fractie
```

Am și declarat structura `fractie` și variabilele `f1`, respectiv `f2` de tip `fractie`.

**Referirea la un câmp se face cu punct:**

```
f1.numarator = 1;    f1.numitor = 2;
```

### Pointeri către structuri

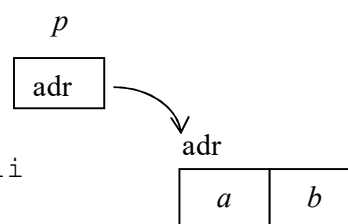
Exemplu:

```
struct fractie
```

```
{
```

```
    int a,b; //campurile structurii
```

```
} *p;
```



Referirea la un câmp se face astfel:

```
(*p).a = 1;    p->a = 1;  
(*p).b = 2;    p->b = 2;
```

## Alocare dinamică în C++

Exemplu:

```
int *p;
```

//se declara un pointer care deocamdata nu se refera la nimic

```
p = new int; //sau p = new(int);
```

//se alocă spațiu în memorie heap pentru un întreg,

//iar adresa acestuia se retine în pointerul p

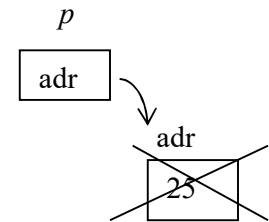
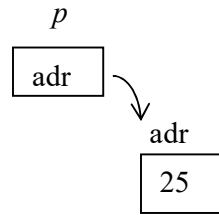
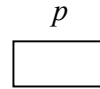
```
*p = 25;
```

//valoarea variabilei la care se referă p va fi 25

//cele 2 instrucțiuni sunt echivalente cu p = new int (25);

```
delete p;
```

//la final se eliberează spațiul ocupat de variabila la care se referă p

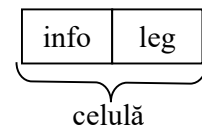


Revenim acum la implementarea înlănțuită (dinamică) a listelor liniare.

În implementarea înlănțuită, **fiecare element al listei este format din două părți: partea de informație utilă și partea/părțile de legătură**.

Partea de informație este cea care se prelucrează, iar partea/părțile de legătură indică adresa/adresele de memorie unde se află elementul / elementele

care au o relație logică cu acest element. Un element format din partea de dată și partea de legătură o vom numi mai departe **celulă**. Dacă un element este **ultimul** în ordine logică, **legătura lui este o valoare care nu se poate referi la o locație validă**. Această valoare o vom numi **legătura(adresa) vidă** și o în C/C++ este constanta numerică **NULL**.



Pentru parcurgerea unei liste este de ajuns să știm adresa celulei în care se găsește primul element al său. De aceea dăm ca valoare pentru variabila cu numele unei liste adresa primului element al său. Dacă lista este vidă (nu conține nici un element) atunci variabilei corespunzătoare ei i se dă valoarea legătura vidă (cazul listelor reprezentate *fără header*).

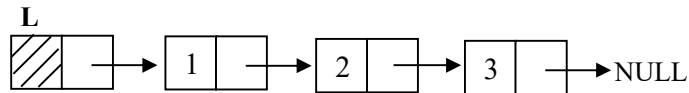
Implementarea dinamică a listelor are dezavantajul că accesul la o anumită dată se face încet. Cel de-al  $i$ -lea element al unei liste se găsește parcurgând  $i$  legături și timpul de acces crește cu  $i$ , pe când într-un tablou timpul de acces este independent de  $i$ . Un alt dezavantaj este faptul că este necesar spațiul de memorie și pentru legături, spațiu ce în mod obișnuit este folosit pentru memorarea datelor. Marele avantaj este că permite o alocare dinamică a memoriei.

**Să se implementeze în C/C++ operațiile elementare efectuate asupra unei liste liniare reprezentată cu legături.**

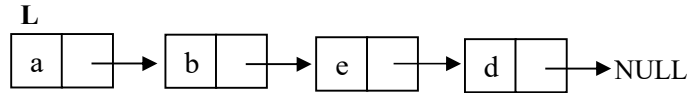
*Soluție:*

Listele  **simplu înlănțuite**  pot fi implementate folosind două abordări: **cu header** și **fără header**. Declarația celulei nu depinde de abordare. Header-ul este o celulă suplimentară în listă care face legătura către prima celulă efectivă din listă și care oferă avantajul ca inserările/ștergerile în/din listă să se facă pe același tipar oriunde în listă. La unele aplicații se pot folosi ambele abordări cu același succes, însă există aplicații în care este de preferat utilizarea uneia dintre ele.

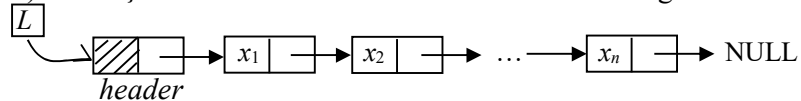
Exemplu de listă cu header:



Exemplu de listă fără header:



Aici, se consideră cazul **implementării cu header (santinelă)**, în care prima celulă (capul listei) nu conține vreun element al listei dar aceasta are legătură către primul element al listei.

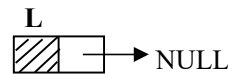


În acest caz **declararea listei** liniare se poate face astfel:

```
struct celula
{ int info;           // am considerat elementele listei numere întregi
  celula *leg;        // pointer către următoarea celulă (element al listei)
} *L;                 // L este pointer către header
```

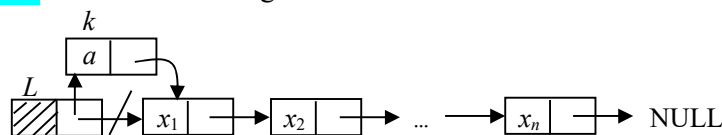
Inițializarea listei presupune crearea header-ului (santinela) și initializarea legăturii sale cu NULL (nu are legătură la o celulă) care în C++ poate fi:

```
void Initalizeaza (celula *&L)
{ L = new (celula);
  //se creeaza o noua celula spatiu in mem cat pt o celula, adresa acesteia
  L->leg = NULL; // se retine in L, apoi celula "se leagă" la NULL
}
```



Inserarea la începutul listei a unui element  $a$  presupune crearea unei noi celule  $k$  în care se pune elementul  $a$ , apoi legarea celulei  $k$  de primul element al listei dat de header și legarea header-ului de noua celulă introdusă.

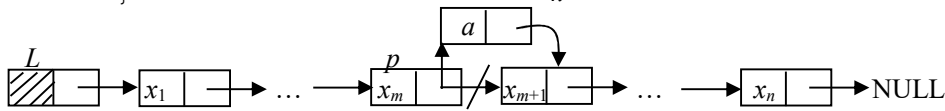
```
void InserareInceput (celula *&L, int a) {
  celula *k=new celula; //se declara si se creeaza o noua celula, adr fiind reținută în k
  k->info = a; //in celula referita de k, în al câmpul "info" se pune valoarea a
  k->leg = L->leg; // celula k "se leaga" la celula de după L
  L->leg = k; //celula L "se leagă" la celula k
}
```



Inserarea unui element  $a$  **după celula de pe locul  $m$**  în listă (pentru  $m = 0$  se pune la începutul listei) presupune crearea unei noi celule în care se pune noul element, determinarea adresei  $p$  a celulei în care se află elementul de pe locul  $m$  în listă prin avansarea în listă de  $m$  ori pornind de la header (am considerat că dacă lista are mai puțin de  $m$  elemente se adaugă elementul la sfârșitul listei), apoi schimbarea legăturilor celulei nou introduse și a lui  $p$ .

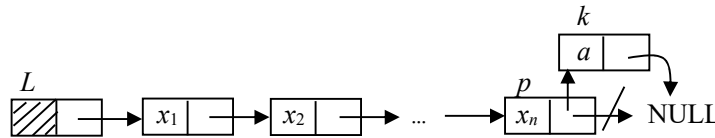
```
void InserareInterior (celula *&L, int a, int m){
  celula *k = new(celula), *p = L; //p este un pointer referit la header
  k->info = a;
  for(int i = 1; i <= m && p->leg != NULL; i++)
    p = p->leg; //avansează în listă cu p de m ori și dacă am unde avansa
```

```
//în final p se referă la celula a m-a sau la ultima
k->leg = p->leg; //noua celula se leaga la celula a (m+1)-a
p->leg = k; //celula a m-a se leagă la noua celula
}
```



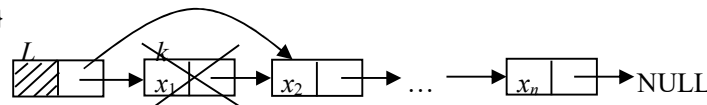
Inserarea unui nou element  $a$  la sfârșitul listei presupune crearea unei noi celule în care se pune elementul și legarea ei de ultimul element al listei, găsit prin parcurgerea listei până când se determină o celulă cu legătura NULL.

```
void InserareSfarsit (celula *&L, int a)
{ celula *k = new(celula), *p = L; //k=pointer la o noua celula
  while(p->leg != NULL) p = p->leg;
  // cat timp p are legatura, p avans pe legatura sa => p se va referi la ultima celula
  k->info = a; // in noua celula se pune informatia a
  k->leg = NULL; //noua celula se leaga la NULL (nu mai este nimic dupa ea)
  p->leg = k; // anterior ultima celula se leaga la noua celula
}
```



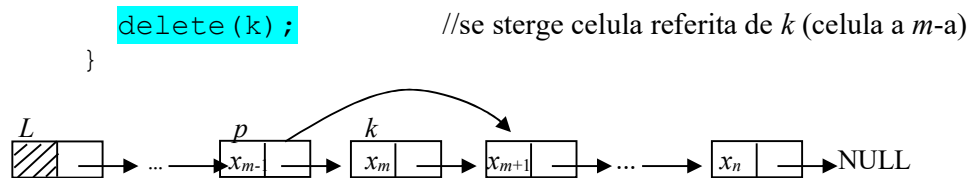
Eliminarea primului element din listă presupune: legarea header-ului la cel de-al doilea element al listei și ștergerea celulei ce conținea primul element.

```
void StergereInceput (celula *&L, int &a){
  if(L->leg != NULL) // lista nu este vidă
  {
    celula *k = L->leg; //se reține adr primei celule efective (ce dupa L) in k
    a = k->info; //se reține informația acestei celule
    L->leg = k->leg; //se leagă headerul la al doilea element din listă
    delete(k); //se eliberează zona de mem ocupată de celula la care se referă k
  }
  else cout << " Nu sunt elemente de sters ";
}
```



Eliminarea elementului de pe locul  $m$  din listă presupune determinarea adresei  $k$  a acestei celule și a celei precedente  $p$ , găsite prin avansarea în listă de  $m-1$  ori pornind de la header, apoi legarea lui  $p$  de următoarea celulă de după  $k$  și eliberarea celulei  $k$ .

```
void StergereInterior (celula *&L, int &a, int m)
{ celula *p = L, *k;
  for(int i = 1; i < m && p->leg != NULL; i++)
    p = p->leg; //avansează în listă de m-1 ori
  k = p->leg; // k se referă la elementul al m-lea
  if (k == NULL) cout << "Nu exista elementul" << m;
  p->leg = k->leg; // se leagă celula a (m-1)-a la celula a (m+1)-a
  a = k->info; // se reține valoarea celulei ce se va elimina
}
```

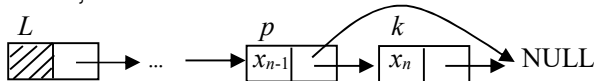


Eliminarea ultimului element al listei presupune, determinarea adresei  $k$  a ultimei celule și a celei precedente  $p$ , care se leagă la NULL și eliberarea celulei  $k$ .

```

void StergereSfarsit (celula *&L, int &a){
    celula *p = L, *k;
    if(L->leg != NULL) {
        while(p->leg->leg != NULL)
            p = p->leg; // p se va referi la penultima celula
        k = p->leg; //k se va referi la ultima celula
        a = k->info; //retin informatia din ultima celula
        p->leg = NULL; //leg penultima celula la NULL
        delete(k); //sterg din memorie ultima celula
    }
    else cout << " Nu sunt elemente de sters ";
}

```



## CREARE UNEI LISTE CU HEADER

```

void CreareLista (celula *&L)
{
    int n;
    cout<<"Cate elemente veti introduceti in lista? ";
    cin>>n;
    //in lista va fi initial header-ul "legat" la NULL
    L = new(celula);
    L->leg = NULL;
    //citim elementele efective ale listei (dacă nu se introduc elemente ramane doar header-ul
    cout<<"Dati elementele listei: ";
    celula *ultim = L, *temp; //ultim este pointer catre ultimul element inserat in lista

    for (int i=1;i<=n;i++)
    {
        temp = new(celula);
        //inserez valoarea citita in campul info din temp si fac legaturile coresp.
        cin>>temp->info;
        ultim->leg = temp;
        //intai se leaga ultima celula deja inserata la noua celula
        temp->leg = NULL;
        //apoi se leaga noua celula la temp
        //desi acest lucru se poate face dupa for pt ultima cel.temp
        ultim = temp; //acum ultima celula creata este aceasta
    }
}

```

```
}
```

## AFIȘAREA ELEMENTELOR UNEI LISTE CU HEADER

```
void Listare(celula *L) {
    if (L->leg == NULL) cout<<" lista vida"; //exista doar header-ul
    else {
        cout<<"Elementele listei sunt: ";
        celula *p=L; //pornim de la header
        //"plimbaretul" prin lista care porneste de pe header
        while (p!=NULL) {
            p = p->leg; //intai avansezi
            cout<<p->info<<" "; //apoi afisez info din celula curenta
        }
    }
}
```

sau, echivalent

```
void Listare(celula *L) {
    if (L->leg == NULL) cout<<" lista vida"; //exista doar header-ul
    else {
        cout<<"Elementele listei sunt: ";
        celula *p=L->leg; //pornim de pe prima celula efectiva
        //se porneste de pe prima celula efectiva-sigur exista aici
        while (p!=NULL) { //p se refera la o celula efectiva
            cout<<p->info<<" "; //intai afisez info din celula curenta
            p = p->leg; //apoi avansezi
        }
    }
}
```

sau, făcând parcurgerea listei cu for:

```
void Listare(celula *L) {
    if (L->leg == NULL)
        cout<<" lista vida"; //exista doar header-ul
    else
    {
        cout<<"Elementele listei sunt: ";
        for (celula *p=L->leg; p; p = p->leg)    cout<<p->info<<" ";
    }
}
```

## CREARE UNEI LISTE FĂRĂ HEADER

Diferența va consta în faptul că valoarea primului element din listă se va pune în celulă referită de *L*, iar celelalte elemente se leagă în șir la *L*.

```
void CreareLista(celula *&L) {
    L = NULL; //initializarea unei liste fara header
    int n;
    cout<<"Cate elemente introduceti in lista? ";cin>>n;
    if (n>0) {
        cout<<"Dati elementele listei: ";
        //citesc primul element si il pun in celula referita de L
        L = new(celula);    cin>> L->info;    L->leg = NULL;
```

```

celula *ultim=L, *temp;
for (int i=2; i<=n; i++)
//se merge cu "tiparul" de la liste cu header
{
    temp = new(celula);
    cin>>temp->info;
    ultim->leg = temp;
    temp->leg = NULL;
    ultim = temp;
}
}
}

```

### AFIȘAREA ELEMENTELOR UNEI LISTE FARA HEADER

```

void Listare(celula *L) {
    if (L == NULL)
        cout<<" lista vida"; //L nu se refera la nicio celula
    else
    {
        cout<<"Elementele listei sunt: ";
        celula *p=L;
        //se porneste de pe prima celula efectiva data de header
        while (p!=NULL) //p se refera la o celula efectiva
        {
            cout<<p->info<<" "; //intai afisez info din celula curenta
            p = p->leg; //apoi avanseaz
        }
    }
}

```

sau, făcând parcurgerea listei cu "for":

```

void Listare(celula *L)
{
    if (!L) //sau L == NULL
        cout<<" lista vida";
    else
    {
        cout<<"Elementele listei sunt: ";
        for (celula *p=L; p; p = p->leg)
            cout<<p->info<<" ";
    }
}

```