

Structuri de date

Liste : o listă este o structură abstractă de date care e formată dintr-o succesiune de elemente pentru care fiecare element conține o informație în-o legătură către următorul element, cu excepția ultimului, care are o marcă specială.

Exemplu: jocul "Treasure Hunt".

În fiecare clasă există o literă (pe care jucătorul trebuie s-o rețină) și un indiciu către următoarea clasă în care trebuie să meargă

În ultima clasă există un indice special că jocul s-a terminat (a dat de comoră).

Datele pot fi structurate astfel:

Indice	litera	Indiciu către următorul
1	t	9
2	n	-1
3	b	10
4	s	1
5	x	7
start → 6	a	8
7	g	5
8	e	3
9	r	2
10	a	4
11	w	5
12		

inserarea unui nou caracter se va face în
foarte puțini pași. De ex., în loc de "ababab" să facem
"aba**a**babab"

Indice	litera	Indiciu către următorul
1	t	9
2	n	-1
3	b	10
4	s	1
5	x	7
start → 6	a	8
7	g	5
8	e	12
9	r	2
10	a	4
11	w	5
12	a	3

Handwritten notes:
 - Red arrow from "start" to index 6.
 - Green circle around 'a' at index 6.
 - Red arrow from index 8 to index 12.
 - Red text "directe" and "facem înserarea" near index 8.
 - Red circle around index 8's pointer value 12.

Modelarea practică
se poate face fie cu
2 vectori (unul de char
și altul de int)
fie cu un vector de
struct.

Memorarea unor date în această formă face ca operațiile de ștergere / inserare să fie mai rapide.

Dezavantajul major al listelor: accesul este secvențial: pentru a ajunge la un anumit indice trebuie parcurse toate elementele de la primul până la cel dorit.

Alocarea binamică a listelor

De fapt modelul de listă prezentat este de "listă simplu înlanțuită".

Modelul dinamic folosește pointeri către struct-uri.

Mai precis, fiecare element:



Câmpul să
țină o adresă de
memorie a unui pointer de tip nod
(\Rightarrow) va reprezenta de fapt adresa
elem. următor.

```
struct nod  
{ int inf;  $\rightarrow$  informația  
  nod *next;  
};
```

marca specială pt.
ultimul element al listei
va fi NULL.

Îată cum putem crea manual o listă cu 4 elemente:

nod *a, *b, *c, *d;

a = new nod;

b = new nod;

c = new nod;

d = new nod;

(*a).inf = 12;

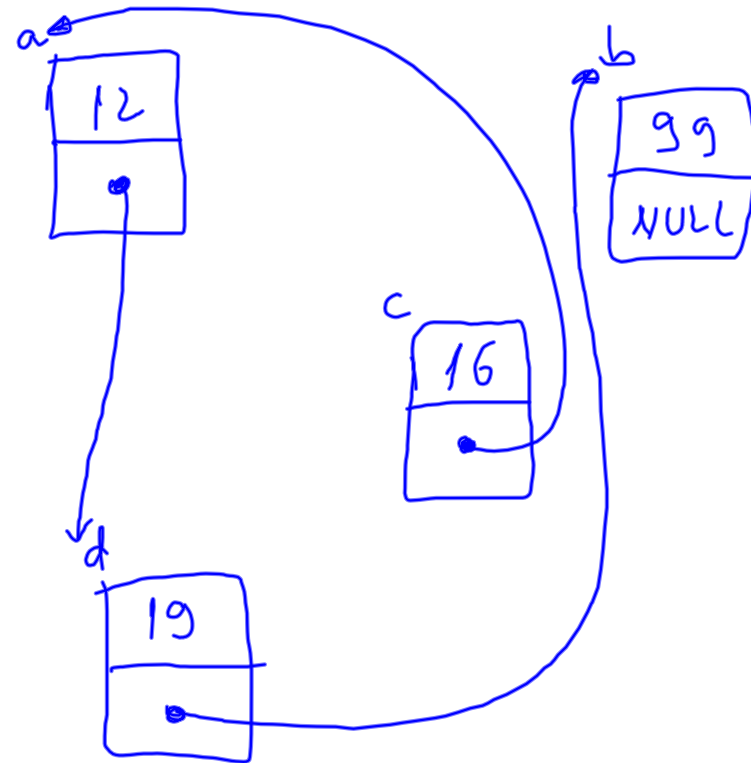
(*a).next = d;

(*d).inf = 19; (*d).next = b;

(*b).inf = 99; (*b).next = NULL;

(*c).inf = 16; (*c).next = a;

cout << (*c).inf << " " << (*(*c).next).inf << " " << ((*(*d).next).next).inf
<< " " << (*(*(*(*c).next).next).next).inf;



Thank God, experientia

(* pointer) . câmp se poate scrie

sub forma pointer \rightarrow câmp
Astfel, urmând cont se poate scrie:

cont \leftarrow c \rightarrow inf \leftarrow " " \leftarrow c \rightarrow next \rightarrow inf \leftarrow " " \leftarrow c \rightarrow next \rightarrow next \rightarrow inf
 \leftarrow " " \leftarrow c \rightarrow next \rightarrow next \rightarrow next \rightarrow inf;

Afișarea automată (de altfel în parcurgerea)
unei liste simplu înlănțuite:

pe p adresa de început a listei

nod *q;

q = p;

while (q)

{ cout << q->inf << " " ;

q = q->next;
}

// for (q = p; q; q = q->next)
cout << q->inf << " " ;

Crearea automată a unei liste simple

A) De la stânga la dreapta.

Are trei faze:

A1) Crearea capului listei și menținerea unui pointer pe ultimul său element:



$p = u = \text{new node};$

$p \rightarrow \text{inf} = \dots$

A2) Adăugarea unui elem. nou DUPĂ u :
(se va face în mod repetat)

Obi: De regulă dintr-o listă este important să rămânem cu adresa de început (= adresa primului element).

(! să încercăm ca în programarea unei aplicații cu liste să evităm folosirea lui $n = a$ nr. de elemente)