

Examen PA

1. [7, 10, 3, 15, 8, 1, 12, 18, 6, 9]

a) Sortare prin enumerare

Fiecare cheie este comparată cu toate celelalte numărându-se câte sunt mai mici decât cheia curentă. În felul acesta se găsește poziția pe care trebuie trecută fiecare cheie.

function Enumerare (arr)

for i=0 to k do //k=cheia

c[i] ← 0

end-for

for j=0 to n do

c[arr[j]] ← c[arr[j]] + 1

end-for

for i=1 to k do

c[i] ← c[i] + c[i-1]

end-for

for j=n-1 to 0 do

B[c[arr[j]]-1] ← arr[j] //B=arrayul sortat

c[arr[j]] ← c[arr[j]] - 1

end-for

end-function

6) Metoda Bulbilor

1. parcurgem vectorul și pt. oricare 2 elemente vecine care sunt mai mari, le interschimbăm valorile.
2. După o singură parcurgere, ultimul element este cel mai mare, deci repetăm parcurgerea
3. dacă o parcurgere nu conține interschimbări atunci vectorul este sortat.

function Bule(arr, n)

repeat

sortat ← true

// parcurg lista până când sortat este fals.

for i = 0 to n-1 do

// interschimbă valorile
if arr[i] > arr[i+1] do
aux ← arr[i]

arr[i] ← arr[i+1]

arr[i+1] ← aux

sortat ← false

end-if

end-for

until sortat = false

end-function

c) Quick sort

Alege un element ca pivot și partitionează matricea dată în jurul
pivotalui ales. Tenta este de a pune toate elementele mai mici decât
pivotul la stânga și toate elementele mai mari în dreapta.

start_idx = indexul de start

end_idx = indexul final

```
function Quicksort(arr, start_idx, end_idx)
```

```
  if start_idx < end_idx do
```

```
    partition_index ← partition(arr, start_idx, end_idx)
```

```
    // recursive calls
```

```
    Quicksort(arr, start_idx, partition_index - 1)
```

```
    Quicksort(arr, partition_index + 1, end_idx)
```

```
  end-if
```

```
end-function
```

2. Operații în lista în stivă (static și dinamic)

O listă este o colecție de $n \geq 0$ elemente $x[1], x[2], \dots, x[n]$ toate de același tip. Operații:

- accesul la un element
- ștergere element
- inserare element

Într-o stivă elementul șters este cel mai recent adăugat (LIFO - Last In, First Out).

```
function Pune_in_Stiva(S, x) // S = stivă, adăugare, push
    if varf(S) < n do
        varf(S) ← varf(S) + 1
        S[varf(S)] ← x
    end-if
end-function
```

```
function Scoate_din_Stiva(S) // S = stivă, ștergere, pop
    if varf(S) ≠ 0 do
        varf(S) ← varf(S) - 1
        return S[varf(S) + 1] // întoarcere rezultatul
    end-if
    return NULL
end-function
```



```

function acces_element (arr, x) // verifică dacă există x
    for i = 0 to n do
        if arr[i] = x do
            return true
        end-if
    end-for
    return false
end-function

```

3. Coadă circulară (inserare, ștergere)

Într-o coadă elementul stors este cel care a stat cel mai mult în cadrul structurii (adică primul).

FIFO - First In, First Out.

```

function adaugă_la_coadă (val) // inserare, push în coadă
    if Rear ≠ Max do // ca să nu depășească
        if Rear = 0 do
            Front ← Front + 1
        end-if
        Rear ← Rear + 1
        Coadă[Rear] ← val // se adaugă valoarea în coadă
    end-if
    return NULL
end-function

```

function sterge - din - coada (&x) // & pt. a modifica lista

if Front \neq Max do // să nu depășească

if Front = Rear do

Rear \leftarrow Rear + 1

end-if

x \leftarrow Coadă[Front] // scoate valoarea x

Front \leftarrow Front + 1

end-if

return NULL

end-function

4. Grafuri (reprezentare și parcurgere)

Grafurile sunt de două tipuri: orientate și neorientate.

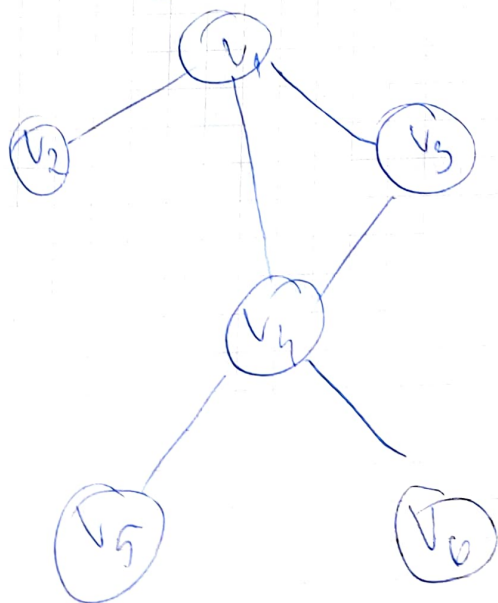
Un graf G este o pereche ordonată (X, T) , unde

X = mulțimea vârfurilor

T = — / \ — muchiilor

Luăm graful:

Reprezentarea unui graf



Matricea de adiacență este:

$$A = \begin{matrix} & \begin{matrix} v_1 & v_2 & v_3 & v_4 & v_5 & v_6 \end{matrix} \\ \begin{matrix} v_1 \\ v_2 \\ v_3 \\ v_4 \\ v_5 \\ v_6 \end{matrix} & \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \end{matrix}$$

Parcurgerea grafului poate fi de tip DFS (în la lungime)
sau BFS (în adâncime)

iterativ: DFS

fie s o stivă, adaugă (operație de adăugare), v -nod

$s.add(v)$

if $v \neq$ descoperit de

$v \neq$ descoperit

foreach muchie adiacență la v de

$s.add(w)$

end-foreach

end-if

BFS

```
function BFS(v)
  foreach vârf k adjacent la v do
    if vârf k  $\neq$  vizitat do
      BFS(k) // recursive
    end-if
  end-foreach
end-function
```