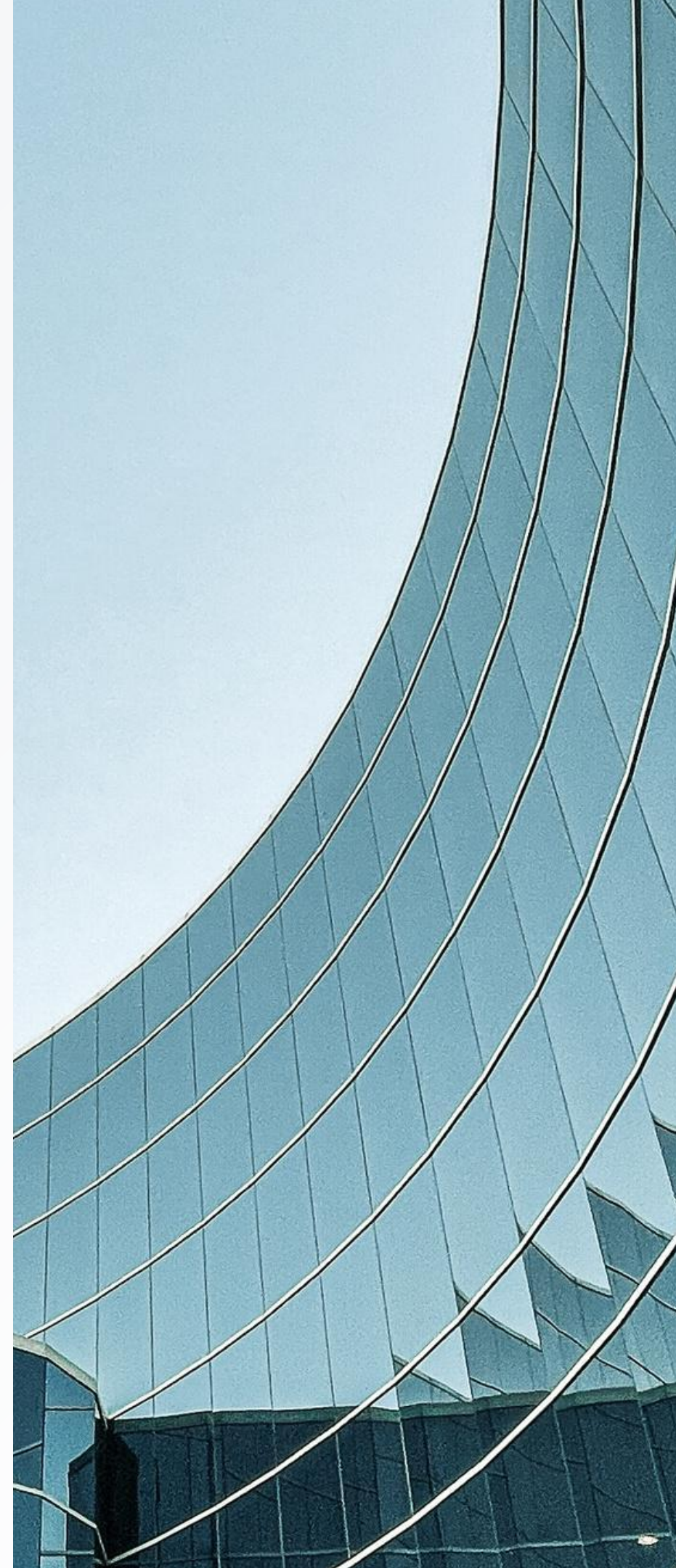




# Stive Cozi Aplicatii



Cosmin Glod



# Ce este o stiva/coada ?

Stiva (Stack) este o structura de date in care elementele se aduna si se scot dupa principiul LIFO (Last In First Out). Asta inseamna ca ultimul element adaugat este primul care va fi scos.

O coada (Queue) este o structura in care elementele sunt procesate dupa principiul FIFO (First In First Out). Primul element adaugat este primul element care va fi scos

Vom vedea in continuare ca o coada este similara unei stive, din mai multe puncte de vedere...



# Exemple de stive



**A stack of  
books**



**A pile of  
plates**



**A stack of  
dvd/cd**

**Fig: Realtime examples of Stack**

# Aplicatia 1 – Paranteze

Se dau  $n$  șiruri de paranteze rotunde. Să se stabilească, despre fiecare șir, dacă este corect parantezat – adică dacă parantezele se închid corect.

Un șir de paranteze  $S$  rotunde este corect parantezat dacă:

- $S$  este șirul vid, sau
- $S = (T)$  și  $T$  este corect parantezat, sau
- $S = AB$ , iar  $A$  și  $B$  sunt corect parantezate.

<https://www.pbinfo.ro/probleme/848/paranteze1> - link problema

## Exemplu:

paranteze1.in

```
4
(())
)()
()((())())
()(
```

paranteze1.out

```
1
0
1
0
```

# Aplicatia 1 – Paranteze

## Exemplu:

paranteze1.in

```
4
(( ))
) ( (
() ( ( ( ) ) ( ) )
() (
```

paranteze1.out

```
1
0
1
0
```

## Pasi de rezolvare:

1. Initiem o stiva goala
2. Parcurgem fiecare caracter din expresie:
  - a. Daca intalnim paranteza deschisa, o adaugam in stiva
  - b. Daca intalnim paranteza inchisa, scoatem o paranteza deschisa de pe stiva (daca nu exista paranteza deschisa pe stiva, afisam 0)
3. La sfarsit, daca stiva este goala, atunci expresia este corect parantezata, in caz contrar este incorecta.



# Aplicatia 1 – Paranteze

## Implementare stiva

	Implementare cu array:	Implementare cu STL:
		<code>#include &lt;stack&gt;</code>
Declarare:	<code>int stiva[N_MAX], nr_elem = 0;</code>	<code>stack&lt;int&gt; stiva;</code>
Adaugarea elementului x:	<code>stiva[nr_elem++] = x;</code>	<code>stiva.push(x);</code>
Eliminarea unui element:	<code>--nr_elem;</code>	<code>stiva.pop();</code>
Accesarea elementului din varf:	<code>stiva[nr_elem - 1]</code>	<code>stiva.top();</code>

# Aplicatia 1 – Paranteze

## Implementare

```
bool paranteze(char str[]) {  
    stack<char> stiva;  
    bool ok = true;  
    // iteram prin sir  
    for (int i = 0; ok && str[i] != '\0'; ++i) {  
        if (str[i] == '(') {  
            // adaugam in stiva  
            stiva.push(str[i]);  
        }  
        else {  
            // verificam daca stiva e goala  
            if (stiva.empty())  
                ok = false;  
            else // daca nu e goala  
                stiva.pop(); // scoatem ultima paranteza pusa  
        }  
    }  
}
```

```
if (!stiva.empty()) // daca stiva mai are elemente  
    ok = false; // inseamna ca nu e corect parantezata  
  
return ok;  
}
```

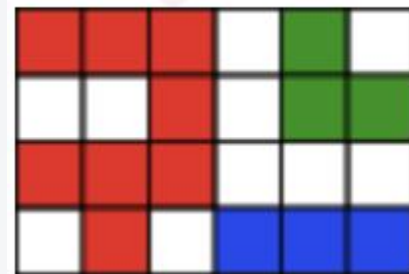
# Aplicatia 2 – Flood Fill

Se dă o matrice cu  $n$  linii și  $m$  coloane și elemente  $0$  sau  $1$ , care reprezintă harta unei planete, în care  $1$  înseamnă uscat, iar  $0$  înseamnă apă. Două elemente  $1$  care se învecinează pe linie sau pe coloană (nu și pe diagonală) fac parte din același continent. Să se determine câte continente sunt pe hartă.

fill.in

```
4 6
1 1 1 0 1 0
0 0 1 0 1 1
1 1 1 0 0 0
0 1 0 1 1 1
```

Cele 3 continente sunt evidențiate mai jos:



fill.out

3

<https://www.pbinfo.ro/probleme/837/fill> - link problema



# Aplicatia 2 – Flood Fill

## Pasi de rezolvare:

Pentru fiecare celula  $(i,j)$  din matrice:

1. Daca elementul curent este 1, am gasit un continent
  - a. Incrementam continentele cu 1
  - b. Aplicam Flood Fill de la celula  $(i, j)$  pentru a marca tot continentul curent, astfel incat sa nu fie numarat din nou
2. Altfel, nu facem nimic, intrucat cautam alt continent

## Flood Fill implementare

- a. Initializeaza o stiva si adauga coordonata  $(i,j)$  in ea
- b. Cat timp stiva nu e goala
  - i. Marcheaza celula din varful stivei ca vizitata
  - ii. Scoate celula vizitata din stiva
  - iii. Verifica vecinii celulei scoase. Daca vreunul are valoarea 1, adauga-l in stiva.

# Aplicatia 2 – Flood Fill

## Implementare

```
int solve(int a[][M_MAX], int n, int m) {  
    int continente = 0;  
    for (int i = 1; i <= n; ++i) {  
        for (int j = 1; j <= m; ++j) {  
            if (a[i][j] == 1) { // am dat de un nou continent  
                ++continente;  
                floodFill(a, n, m, i, j);  
            }  
        }  
    }  
  
    return continente;  
}
```



# Aplicatia 2 – Flood Fill

## Implementare

```
void floodFill(int a[][M_MAX], int n, int m, int i, int j) {  
    stack<pair<int, int> > stiva;  
    stiva.push(make_pair(i, j));  
  
    while (!stiva.empty()) {  
        pair<int, int> celulaCurenta = stiva.top();  
        // marchez celula din varful stivei ca vizitata  
        a[celulaCurenta.first][celulaCurenta.second] = -1;  
  
        // scot din stiva celula curenta  
        stiva.pop();  
  
        // adaug in stiva vecinii celulei curente care au valoarea 1  
        for (int k = 0; k < 4; ++k) { // folosesc vectorii de directie  
            int x = celulaCurenta.first + dx[k];  
            int y = celulaCurenta.second + dy[k];  
            if (a[x][y] == 1)  
                stiva.push(make_pair(x, y));  
        }  
    }  
}
```

# Tema

<https://www.pbinfo.ro/probleme/882/lac>

<https://www.pbinfo.ro/probleme/1461/meteoriti>

<https://www.infoarena.ro/problema/labirint2>

<https://infoarena.ro/problema/parantezare>

**Tema nu este obligatorie, dar este puternic  
recomandata!**