

# Evaluarea expresiilor matematice utilizând forma poloneză postfixată

Universitatea "Transilvania" din Brașov

## Forma poloneză postfixată

Reprezintă un mod de rearanjare a unei expresii aritmetice, inventat de un matematician polonez.

Există două tipuri de forme poloneze:

- a. Forma poloneză (scriere prefixată): presupune scrierea operatorilor înaintea operanzilor
- b. Forma poloneză inversă (scriere postfixată): presupune scrierea operatorilor după operanzi

**Expresia:**  $3 * 4 - 3 * (24 - 12) - 7$

- a. Forma poloneză (scriere prefixată):  $-- * 3 4 * 3 - 24 12 7$
- b. Forma poloneză inversă (scriere postfixată):  $3 4 * 3 24 12 - * - 7 -$

**Observații:**

- În forma poloneză inversă nu mai sunt necesare parantezele.
- Din forma poloneză inversă este foarte ușor de evaluat expresia aritmetică.

# Algoritm de construcție a formei poloneze postfixate

- utilizează o stivă în care sunt păstrați operatorii.

- fiecărui operator  $i$  se atribuie o precedență:

precedență	operator
(	0
+, -	1
*, /	2
^	3

unde  $^$  reprezintă ridicarea la putere.

# Algoritm de construcție a formei poloneze postfixate

- Notăm cu  $OP$  stiva în care se introduc operatorii. Inițial  $S = \emptyset$
- Notăm cu  $FP$  vectorul în care memorăm forma poloneză
- Parcurgem șirul de caractere care conține expresia aritmetică și pentru fiecare element  $E$  - operator sau număr efectuăm pașii următori.

# Algoritm de construcție a formei poloneze postfixate

**Algoritm:** FormaPoloneza(string *sir*)

**pentru** fiecare  $E \in \text{sir}$  **executa**

**daca**  $E$  este numar **atunci**

        |  $FP.push\_back(E)$

**altfel**

**daca**  $E = '('$  **atunci**

            |  $OP.push('(')$

**altfel**

**daca**  $E = ')'$  **atunci**

                | **cat\_timp**  $OP \neq \emptyset$  si  $OP.top() \neq '('$  **executa**

                    |  $FP.push\_back(OP.top())$

                    |  $OP.pop()$

                    |  $OP.pop()$

**altfel**

                | **cat\_timp**  $OP \neq \emptyset$  si  $prec(E) \leq prec(OP.top())$  **executa**

                    |  $FP.push\_back(OP.top())$

                    |  $OP.pop()$

                    |  $OP.push(E)$

//Continuare pe slide-ul urmator

# Algoritm de construcție a formei poloneze postfixate

---

---

```
cat_timp  $S \neq \emptyset$  executa  
|    $FP.push\_back(OP.top())$   
|    $OP.pop()$   
return  $FP$ 
```

---

## Observații:

- Acest algoritm nu tratează erorile care pot apărea în expresia aritmetică (de exemplu de parantezare)
- S-au considerat doar operatori numere naturale de o singură cifră.

# Evaluarea expresiei aritmetice din forma poloneză postfixată

---

**Algorithm:** Evaluare(vectorul  $FP$ )

---

**Intrare:** vectorul  $FP$  care conține forma poloneză

$Num = \emptyset$

**pentru** fiecare  $E \in FP$  **executa**

**daca**  $E$  este numar **atunci**

$Num.push(E)$

**altfel**

        // $E$  este operator

$y = Num.top()$

$x = Num.top()$

$rez = x \ E \ y$  //efectuez operatia

$Num.push(rez)$

return  $Num.top()$

---

## Observații:

- $FP$  conține caractere,  $Num$  este o stivă de **numere reale**!
- când se introduce un număr din  $FP$  în  $Num$ , trebuie mai întâi transformat caracterul  $E$  în numărul corespunzător
- efectuarea operației între  $x$  și  $y$  se poate face printr-o funcție de evaluare / folosind o instrucțiune de tip **switch**
- nu au fost tratate erorile care pot apărea dacă expresia aritmetică este greșită (prea mulți operatori)



# Indicații de programare

## 1. Pentru stive:

- stiva de operatori:

```
std::stack<char> OP;
```

- stiva de numere:

```
std::stack<double> Num;
```

- verificarea dacă o stivă e vidă: - cu metoda **empty()**

```
if (!OP.empty()) // verifica daca OP nu e vida
{
    ...
}
```

Transformarea unui caracter  $E$  cifră într-un int:

```
int val = (int)(E - '0');
```

- se lucrează cu codurile ASCII