# Fundamentele Limbajelor de Programare Gramatici de operatori cu precedentă

Traian-Florin Şerbănuță

UNIBUC

19 martie 2021

## Gramatici de operatori cu precedențe

#### Definiție

O gramatică independenta de context se numește gramatică de operatori dacă:

- ► Nu are producții vide
- ► Nu are terminale adiacente în partea dreaptă A ::= BC

### Exemplu rău

```
E ::= E A E | -E | (E) | x
A ::= + | - | * | / | ^
```

### Exemplu bun

```
E ::= E + E \mid E - E \mid E * E \mid E / E \mid E ^ E \mid - E \mid T

T ::= (E) \mid id \mid nat
```

# Adăugăm precedențe și atribute de asociativitate

```
E ::= T

> E ^ E (right)

> - E

> E * E (left) | E / E (left)

> E + E (left) | E - E (left)
```

# Calculăm tabela de precedențe

```
E ::= T

> E ^ E (right)

> - E

> E * E (left) | E / E (left)

> E + E (left) | E - E (left)
```

	Т	^	0-	*	/	+	-	\$
Т		>		>	>	>	>	>
^	<	<	>	>	>	>	>	>
0-	<	<	<	>	>	>	>	>
	<	<	<	>	>	>	>	>
/	<	<	<	>	>	>	>	>
+	<	<	<	<	<	>	>	>
-	<	<	<	<	<	>	>	>
\$	<	<	<	<	<	<	<	<

# Adăugăm precedențele în șirul de analizat

Т	^	0-	*	/	+	-	\$
	>		>	>	>	>	>
<	<	>	>	>	>	>	>
<	<	<	>	>	>	>	>
<	<	<	>	>	>	>	>
<	<	<	>	>	>	>	>
<	<	<	<	<	>	>	>
<	<	<	<	<	>	>	>
<	<	<	<	<	<	<	<
	< < < < < <	>	>	> > > > > > > > > > > > > > > > > > >	>	<pre></pre>	<pre></pre>

- ▶ Dacă vrem să analizăm -2^2^x + 3 \* 5 2 + 4
- Transformăm în \$<-<2>^<2>^<x>+<3>\*<5>-<2>+<4>\$

## Algoritm

- 1. Punem pe stivă până la primul >
- 2. Cănd întâlnim > scoatem din stivă până la <, și evaluăm
  - ► Am scos din stivă < V1 o V2 >
    - unde V-urile sunt valori deja obținute
  - Calculăm valoarea nouă V (arbore de parsare, număr)
- 3. Vedem relația dintre operatorul de pe stivă și cel din șir
  - ▶ dacă <, punem < V pe stivă și mergem la (1)</p>
  - dacă >, punem V > pe stiva și mergem la (2)
  - ▶ dacă = (aceeași producție), punem V pe stivă și mergem la (1)

Până când avem doar \$ în sir și operatorul rămas în stivă e \$

### Exemplu

```
$<-<2>^<2>^<x>+<3>*<5>-<2>+<4>$
^<2>^<x>+<3>*<5>-<2>+<4>$
                                  $<-<2>
                                         (0 - < ^)
                               $<-<2
^<2>^<x>+<3>*<5>-<2>+<4>$
^<x>+<3>*<5>-<2>+<4>$
                              $<-<2^<2>
^<x>+<3>*<5>-<2>+<4>$
                            $<-<2^<2
                                          +<3>*<5>-<2>+<4>$
                           $<-<2^<2^<x>
                                          (^{>} +)
> +<3>*<5>-<2>+<4>$
                         $<-<2^<2^x>
                                         (^ > +)
+<3>*<5>-<2>+<4>$
                        $<-<2^(2^x)>
                                         (0- > +)
                       (2^(2^x))>
+<3>*<5>-<2>+<4>$
> +<3>*<5>-<2>+<4>$
                       (-(2^(2^x)))
                                          ($ < +)
```

### Algoritm

- 1. Punem pe stivă până la primul >
- 2. Cănd întâlnim > scoatem din stivă până la <, și evaluăm
- 3. Vedem relația dintre operatorul de pe stivă și cel din șir
- ▶ dacă <, punem < apoi valoarea pe stivă si mergem la (1)</p>
- dacă >, punem valoarea, apoi > pe stiva și mergem la (2)

### Exemplu

```
▶ +<3>*<5>-<2>+<4>$ $<(-(2^(2^x)))

▶ *<5>-<2>+<4>$ $<(-(2^(2^x)))+<3>

▶ *<5>-<2>+<4>$ $<(-(2^(2^x)))+<3

♠ -<2>+<4>$ $<(-(2^(2^x)))+<3*<5>

▶ -<2>+<4>$ $<(-(2^(2^x)))+<3*5>

♠ -<2>+<4>$ $<(-(2^(2^x)))+<3*5>

♠ -<2>+<4>$ $<(-(2^(2^x)))+(3*5)>

♠ -<2>+<4>$ $<((-(2^(2^x)))+(3*5))

♠ -<2>+<4>$ $<((-(2^(2^x)))+(3*5))

♠ +<4>$ $<((-(2^(2^x)))+(3*5))-<2>

♠ +<4>$ $<((-(2^(2^x)))+(3*5))-2>

♠ +<4>$ $<(((-(2^(2^x)))+(3*5))-2)

♠ +<4 $<(((-(2^(2^x)))+(3*5))-2)
```

### Algoritm

- 1. Punem pe stivă până la primul >
- 2. Cănd întâlnim > scoatem din stivă până la <, și evaluăm
- 3. Vedem relația dintre operatorul de pe stivă și cel din șir
- ▶ dacă <, punem < apoi valoarea pe stivă si mergem la (1)</p>
- dacă >, punem valoarea, apoi > pe stiva și mergem la (2)

## Exemplu

```
► +<4>$ $<(((-(2^(2^x)))+(3*5))-2)

► $ $<(((-(2^(2^x)))+(3*5))-2)+<4>

► $ $<(((-(2^(2^x)))+(3*5))-2)+4>

► $ $(((-(2^(2^x)))+(3*5))-2)+4)

(f > $)

(gata)
```

#### Algoritm

- 1. Punem pe stivă până la primul >
- 2. Cănd întâlnim > scoatem din stivă până la <, și evaluăm
- 3. Vedem relația dintre operatorul de pe stivă și cel din șir
- ▶ dacă <, punem < apoi valoarea pe stivă si mergem la (1)</p>
- dacă >, punem valoarea, apoi > pe stiva și mergem la (2)

Până când avem doar \$ în șir și operatorul rămas în stivă e \$

### Surse

- Gatevidyalay
- Wikipedia
- ► Text.Parsec.Expr