## Gramatyka:

$$Z ::= W ; Z \mid \varepsilon$$

$$R ::= L \mid L.L$$

Obliczamy jedynie FIRST, ponieważ brak znaku pustego. II reguła spełniona.

First(
$$Z$$
) = { 0, 1, 2, 3, 4, ,5, 6, 7, 8, 9, (,  $\epsilon$  }

$$First(W) = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, (\}$$

$$First(P) = \{ 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, ( \} \}$$

$$First(R) = \{ 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9 \}$$

$$First(L) = \{ 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9 \}$$

First(C) = 
$$\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$$

$$First(O) = \{ *, /, +, -, ^ \}$$

### Sprawdzenie LL1 dla produkcji

S: brak alternatywy – reguła spełniona

Z: First(W) 
$$\cap$$
 {  $\varepsilon$  } =  $\emptyset$  - regula spełniona

W: First(P)  $\neq \emptyset$  - regula niespełniona

P: First(R) 
$$\cap$$
 { ( } =  $\emptyset$  - regula spełniona

R: First(L)  $\neq \emptyset$  - regula niespełniona

L: First(C)  $\neq \emptyset$  - regula niespełniona

C: 
$$\{0\} \cap \{1\} \cap \{2\} \dots \cap \{8\} \cap \{9\} = \emptyset$$
 - regula spełniona

O: 
$$\{ * \} \cap \{ / \} \cap \{ + \} \cap \{ - \} \cap \{ ^ \} = \emptyset$$
 - regula spełniona

Dla produkcji R,W, L gramatyka jest niezgodna, należy ją poprawić.

# Poprawianie gramatyki:

Zamieniamy na:

W ::= PW'

W′ ::= OW | ε

# R ::= L | L.L

Zamieniamy na:

R ::= LR'

 $R' := .L \mid \epsilon$ 

Zamieniamy na:

L ::= CL'

 $L' ::= L | \epsilon$ 

# Sprawdzanie poprawności poprawionej gramatyki:

First(Z) = { 0, 1, 2, 3, 4, ,5, 6, 7, 8, 9, (, 
$$\epsilon$$
 }

$$First(W) = \{ 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, ( ) \}$$

$$First(W') = \{ *, /, +, -, ^, \epsilon \}$$

$$First(P) = \{ 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, ( ) \}$$

$$First(R) = \{ 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9 \}$$

$$First(R') = \{., \epsilon\}$$

$$First(L) = \{ 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9 \}$$

First(L') = 
$$\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, \epsilon\}$$

First(C) = 
$$\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$$

$$First(O) = \{ *, /, +, -, ^ \}$$

### Reguła LL1

S: brak alternatywy – reguła spełniona

Z: First(W)  $\cap$  {  $\varepsilon$  } =  $\emptyset$  - regula spełniona

W: brak alternatywy – reguła spełniona

W': First(O)  $\cap$  {  $\epsilon$  } =  $\emptyset$  - regula spelniona

P: First(R)  $\cap$  { ( } =  $\emptyset$  - regula spełniona

R: brak alternatywy – reguła spełniona

R':  $\{.\} \cap \{\epsilon\} = \emptyset$  - regula spelniona

L: brak alternatywy – reguła spełniona

L': First(L)  $\cap$  {  $\varepsilon$  } =  $\emptyset$  - regula spelniona

C:  $\{0\} \cap \{1\} \cap ... \cap \{9\} = \emptyset$  - regula spełniona

O:  $\{ * \} \cap \{ / \} \cap \{ + \} \cap \{ - \} \cap \{ ^ \} = \emptyset$  - regula spełniona

#### Sprawdzanie II reguły, najpierw liczenie Follow:

Follow (S) =  $\emptyset$ 

Follow  $(Z) = \emptyset$ 

Follow (W) =  $\{ ;, \}$ 

Follow (W') =  $\{ ;, ) \}$ 

Follow (P) =  $\{ *, /, +, -, ^, \epsilon \}$ 

Follow (R) =  $\{*, /, +, -, ^, \epsilon\}$ 

Follow (R') =  $\{*, /, +, -, ^, \epsilon\}$ 

Follow (L) =  $\{*, /, +, -, ^, ., \epsilon, \}$ 

Follow (L') =  $\{*, /, +, -, ^, ., \epsilon, \}$ 

Follow (C) =  $\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, \epsilon\}$ 

Follow (O) = { 0, 1, 2, 3, 4, ,5, 6, 7, 8, 9, ( }

Sprawdzenie II reguły zgodnie z założeniami:

S: brak symbolu pustego

Z: First(Z)  $\cap$  Follow(Z) =  $\emptyset$ 

W: brak symbolu pustego

W': First(W')  $\cap$  Follow (W') =  $\emptyset$ 

P: brak symbolu pustego

R: brak symbolu pustego

R':  $First(R') \cap Follow(R') = \emptyset$ 

L: brak symbolu pustego

L':  $First(L') \cap Follow(L') = \emptyset$ 

C: brak symbolu pustego

O: brak symbolu pustego

Reguła została spełniona dla wszystkich produkcji.

## Gramatyka poprawiona:

S ::= W ; Z

 $Z ::= W ; Z \mid \epsilon$ 

W ::= PW'

W′ ::= OW | ε

P ::= R | (W)

R ::= LR'

 $R' := .L | \epsilon$ 

L ::= CL'

 $L' ::= L \mid \epsilon$ 

C ::= 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9

O ::= \* | / | + | - | ^

