Όνομα : Ραφαήλ Ηλίας

AM: 1115201300149

Part1:

• Αρχική γραμματική:

exp -> num | exp op exp | (exp)

num -> 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9

• Μετασχηματισμός γραμματικής για προσθήκη προτερταιότητας :

expr -> expr + term

expr - term

expr - term

term -> term * factor

| term / factor

| factor

factor -> nom

| (expr)

num -> 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9

• Ο τελικός μετασχηματισμός για να απαλείψουμε την αριστερή αναδρομή είναι ο εξής:

```
#1) goal -> expr
#2) expr -> term expr2
#3) expr2 -> + term expr2
          | - term expr2
#4)
#5)
          | e
#6) term -> factor term2
#7) term2 -> * factor term2
           / factor term2
#8)
#9)
           | e
#10) factor -> num
            (expr)
#11)
<u>num</u> -> 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9
```

• FIRST SETS:

```
FIRST(#1) = FIRST(#2) = FIRST(#6) = FIRST(#10) \cup FIRST(#11) = {num , ( } FIRST(#3) = { + } FIRST(#4) = { - } FIRST(#5) = { \epsilon } FIRST(#7) = { * } FIRST(#8) = { / }
```

```
FIRST(#9) = { ε }
FIRST(#10) = { <u>num</u> }
FIRST(#11) = { ( }
```

• FOLLOWS SETS:

```
\label{eq:follow} \begin{split} &\text{FOLLOW(goal)} = \{ \, \text{EOF} \, \} \\ &\text{FOLLOW(expr)} = \{ \, \text{EOF} \, , ) \, \} \\ &\text{FOLLOW(expr2)} = \text{FOLLOW(expr)} = \{ \, \text{EOF} \, , ) \, \} \\ &\text{FOLLOW(term)} = \text{FIRST(expr2)} = \{ \, + \, , - \, , \, \epsilon \, \} = \{ \, + \, , - \, , \, \text{FOLLOW(expr)} \} = \{ \, + \, , - \, , \, \text{EOF} \, , ) \, \} \\ &\text{FOLLOW(term2)} = \{ \, \epsilon \, \} = \{ \, \text{FOLLOW(term)} \, \} = \{ \, + \, , - \, , \, \text{EOF} \, , \, ) \, \} \\ &\text{FOLLOW(factor)} = \text{FOLLOW(term2)} = \{ \, + \, , - \, , \, \text{EOF} \, , \, ) \, \} \end{split}
```

• FIRST SETS:

```
FIRST<sup>+</sup>(#1) = FIRST(#1) = {num, (} 

FIRST<sup>+</sup>(#2) = FIRST(#2) = {num, (} 

FIRST<sup>+</sup>(#6) = FIRST(#6) = {num, (} 

FIRST<sup>+</sup>(#3) = FIRST(#3) = { + } 

FIRST<sup>+</sup>(#4) = FIRST(#4) = { - } 

FIRST<sup>+</sup>(#5) = FIRST(#5) \cup FOLLOW(expr2) = { \varepsilon, EOF, ) } 

FIRST<sup>+</sup>(#7) = FIRST(#7) = { * } 

FIRST<sup>+</sup>(#8) = FIRST(#8) = { / } 

FIRST<sup>+</sup>(#9) = FIRST(#9) \cup FOLLOW(term2) = { \varepsilon, +, -, EOF } 

FIRST<sup>+</sup>(#10) = FIRST(#10) = { num } 

FIRST<sup>+</sup>(#11) = FIRST(#11) = { (} }
```

To lookahead table θα είναι :

	+,-	• ,/	<u>num</u>	()
expr2	term expr2	error	error	error	error
term2	3	factor term2	error	error	error
factor	error	error	-	expr	-

• Από θεωρία γνωρίζουμε ότι για να είναι μια γραμματική LL(1) θα πρέπει να ισχύει ότι :

Για κάθε κανόνα πχ. A->α | β , $FIRST^+(A->\alpha) \cap FIRST^+(A->\beta) = \emptyset$

Επομένως, εύκολα παρατηρούμε ότι για τη δική μας γραμματική ο κανόνας αυτός ισχύει.