



Αριστοτέλειο Πανεπιστήμιο Θεσσαλονίκης

Τμήμα Πληροφορικής

Τεχνική αναφορά για NCO-04-01

Μεταγλωττιστής της γλώσσας SimplePascal

Αλέξανδρος Κόρκος alexkork@csd.auth.gr 3870

Θεσσαλονίκη, 7 Φεβρουαρίου 2023



Εισαγωγή

Η εργασία αυτή αναπτύχθηκε με το εργαλείο ANTLr v4 σε συνδυασμό με την γλώσσα Java.

```
Η δομή του Project έχει ως εξής:
SimplePascal
  src
    _{
m Simple}Pascal.g4
    __Visitor.java
  SimplePascal.jar
  _Counter.p
 _test.p
  _ . . .
  _SimplePascalTest1.p
 _SimplePascalTest2.p
```

Το αρχείο SimplePascal. g4 περιέχει την λεξική και την συντακτική ανάλυση, με βάση την εκφώνηση της εργασίας. Στο αρχείο Visitor. java γίνεται η σημασιολογική ανάλυση και συνεπώς, η παράγωγη του πίνακα συμβολών και του συντακτικού δένδρου. Τα υπόλοιπα αρχεία του φακέλου src, αποτελούν βοηθητικές κλάσεις για την ολοκλήρωση της εργασί-

Τα αρχεία με κατάληξη . p, αποτελούνε προγράμματα σε γλώσσα SimplePascal που μπορούν να εκτελεσθούν.

Τέλος, το αρχείο SimplePascal. jar είναι εκείνο που θα εκτελεσθεί για να γίνει η παραγωγή των στόχων τις εργασίας. Για αυτό τον λόγο, στο φάκελο SimplePascal θα πρέπει να ανοιχθεί ένα παράθυρο της γραμμής εντολών και πληκτρολογηθεί η παρακάτω πρόταση 1:

```
java -jar SimplePascal.jar <filename>.p
```

όπου <filename>.p το όνομα του αρχείου (π.χ. SimplePascalTest1.p). Είναι σημαντικό, το αρχείο . jar και το πρόγραμμα (αρχείο . p) που θα εκτελέσετε να βρίσκονται στον ίδιο φάκελο.

¹Είναι αναγκαίο να υπάρχει εγκαταστημένο κάποιο Java JDK, Download Java JDK 18

2 Λεξική ανάλυση

Εδώ θα παρουσιαστούν εν συντομία, κάποιοι από τους σημαντικότερους λεξικούς κανόνες.

Κώδικας 1: Υλοποίηση RCONST και ICONST

Όπως φαίνεται στο παραπάνω απόσπασμα 1, πραγματοποιείται υλοποίησή των σταθερών για ακέραιους και πραγματικούς αριθμούς όχι Μονό για την δεκαδική αναπαράσταση των αριθμών, άλλα και για την δεκαεξαδική και δυαδική τους αναπαράσταση.

```
1 | CCONST : EARS(LETTER | NPC)EARS;
```

Κώδικας 2: Υλοποίηση CCONST

Από το κώδικά 2 φαίνεται η υλοποίηση των σταθερών χαρακτήρων. Περικλείονται από μονά αυτακια (EARS) και το περιεχόμενο μπορεί να είναι είτε ένα non-printing character (NPC) είτε ένας και μόνο χαρακτήρας στο διάστημα ASCII που δίνει η εκφώνηση της εργασίας.

```
 \begin{array}{c} \text{ID} : \text{UNDERSCORE*}([A-Za-z]) + (([A-Za-z] \mid [0-9]) * \mid (\text{UNDERSCORE*}([A-Za-z] \mid [0-9]) +) *); \end{array}
```

Κώδικας 3: Υλοποίηση ΙD

Εδώ γίνεται η αναγνώρισή των αναγνωριστικών, σύμφωνα πάντα με την εκφώνησή της εργασίας. Μια σημείωση, η δήλωση για την αναγνώριση των συμβολοσειρων είναι πιο πάνω από αυτή για τα ID, καθώς στο εργαλείο ΑΝΤLr η δήλωση που βρίσκεται χαμηλότερα έχει μεγαλύτερη προτεραιότητα (εάν ήτανε ανάστροφη η σειρά εμφάνισης, τα ID θα αναγνωριζόταν σαν String).

Συντακτική ανάλυση

Το εργαλείο ΑΝΤLr, είναι γνωστό πως μπορεί να λειτουργήσει ακόμα και όταν υπάρχει αριστερή ανάδρομη. Για αυτό τον λόγο, δεν αντιμετωπίστηκαν αυτά τα φαινόμενα μόνο σε ορισμένες περιπτώσεις που ήτανε απαραίτητα για την σημασιολογική ανάλυση. Επιπλέον, έχουνε οριστεί κάποιες συναρτήσεις για την μετατροπή μεταξύ των συστημάτων αναπαράστασης των αριθμών (hexadecimalToDecimal, hexadecimalToReal, κτλ).

```
expression: NOTOP expression
           | op = (ADDOP | SUBOP) expression
2
           expression op = (MULOP | DIVOP | DIV | MOD | ANDOP)

→ expression

           | expression op = (ADDOP | SUBOP) expression
           expression op = (INOP | LTEQ | GTEQ | LT | GT | EQU | NEQ)
    \hookrightarrow expression
           | expression OROP expression
           ∣ variable
           | ID LPAREN expressions RPAREN
           constant
           | LPAREN expression RPAREN
10
           | setexpression
```

Κώδικας 4: Υλοποίηση του κανόνα expression

Όπως φαίνεται στο παραπάνω τμήμα 4, έχουνε γίνει αρκετές αλλαγές με σκοπό να επιλυθεί οποιοδήποτε ζήτημα προτεραιότητας τελεστών. Στο εργαλείο ANTLr, ο κανόνας που βρίσκεται πιο πάνω έχει και την μεγαλύτερη προτεραιότητα.

```
| variable_defs : identifiers? COLON typename (SEMI identifiers? COLON

    typename)*;

  type_defs : ID EQU type_def (SEMI ID EQU type_def)*;
constant defs : ID EQU expression (SEMI ID EQU expression)*;
```

Κώδικας 5: Υλοποίηση κανόνων για τις μεταβλητές, τους τύπους και τις σταθερές

Οι κανόνες του αποσπάσματος 5 που δόθηκαν στην εκφώνηση της εργασίας, υλοποιούνταν με αριστερή αναδρομή. Το εργαλείο ΑΝΤLr μπορεί να χειριστεί της αριστερές αναδρομές αυτόματα και χωρίς πρόβλημα ωστόσο, για τον ευκολότερο χειρισμό για την ευκολότερη σημασιολογική ανάλυση οι εκφράσεις τροποποιήθηκαν όπως φαίνεται και στο κώδικα 5.

4 Σημασιολογική ανάλυση

Για να επιτευχθεί η σημασιολογική ανάλυση, είναι αναγκαίο να υπάρχει ένα συντακτικό δένδρο (Abstract Syntax Tree – AST). Για κάθε κόμβο του δένδρου, το εργαλείο παρέχει μια βασική μέθοδο η οποία είναι κενή, η οποία καλείται όταν ο parser αντιστοιχήσει την συμβολοσειρα της εισόδου με τον κανόνα που αναπαριστά ο κόμβος του δένδρου. Για να γίνει λοιπόν η συντακτική ανάλυση, πολλές από αυτές τις μεθόδους υλοποιήθηκαν από τον συντακτική αυτής της αναφοράς. Οι μέθοδοι που εν τέλει υπερφορτωθηκανε φαίνονται στο αρχείο Visitor. java.

4.1 Πίνακας συμβόλων

Ο υλοποιημένος πίνακας συμβολών, κρατάει τις μεταβλητές, σταθερές και τύπους και όλες τις σχετικές πληροφορίες, όπως εμβέλεια (τοπική ή καθολική), τύπο δεδομένων, το αναγνωριστικό τους όνομα και την τιμή.

Σχήμα 1: Πίνακας συμβολών για το αρχείο SimplePascalTest2.p

Επιπλέον ο όπως φαίνεται από το σχήμα 1, κρατά πληροφορία για τα υποπρογράμματα, όπως το αναγνωριστικό όνομα, το είδος (συνάρτηση ή διαδικασία), των τύπο δεδομένων της επιστρεφόμενης τιμής και τέλος τις παραμέτρους (εάν υπάρχουν) του υποπρογράμματος.

4.2 Συντακτικό δένδρο

Το συντακτικό δένδρο που δημιουργείτε κάθε φορά, παρέχεται από το εργαλείο ANTLr. Στην συνέχεια το δένδρο διασχίζεται με preorder τρόπο (διότι το εργαλείο ANTLr χρησιμοποιεί LL parser) ξεκινώντας από την ρίζα του δένδρου, που είναι ο κανόνας programm. Τέλος, έχει υλοποιηθεί και μια κλάσης TreeUtils, για την εκτύπωση του δένδρου σε περιβάλλον εντολών όπως φαίνεται και παρακάτω.

```
Abstract syntax tree:

program
header programtry_it;
declarations
constdefs const
constant defs g=
expression
; constant 081011
; typedefs type
type_defs ar=
type_def array[
dims
    limits
    limit 1
    iimit g
lof
typename
    standard_type integer
;arl=
type_def array[
dims
    limits
    if
    identifiers x1,x2
; typename
    standard_type integer
end
;re=
type_def record
fields
    field
    identifiers x1,x2
; typename
    standard_type boolean
end
;gar=
type_def

identifiers b
; typename
    standard_type boolean
end
;gar=
type_def
limit g
...
limit g
```

Σχήμα 2: Απόσπασμα του συντακτικού δένδρο για το αρχείο SimplePascalTest2.p

Αναφορές

- [1] Bart Kiers, Tiny Language for ANTLR 4, 2020.
- [2] Bart Kiers, How to exclude " and in ANTLR 4 string matching?, 2013.
- [3] Gabriele Tomassetti, *The ANTLR Mega Tutorial*, 2016.
- [4] Gerald Rosenberg, SnippetsTest for Antlr4, 2021.
- [5] Ruslan Spivak, *Let's Build A Simple Interpreter. Part 13: Semantic Analysis.*, 2020.