Εργασία Μεταγλωττιστών Τμήμα Α2

Ομάδα 15

29 Μαρτίου 2021



Ομάδα 15 Αναλυτικά τα μέλη:

Διονύσης Νικολόπουλος ΑΜ: 18390126

Θανάσης Αναγνωστόπουλος AM: 18390043

Αριστείδης Αναγνωστόπουλος ΑΜ: 16124

Σπυρίδων Φλώρος AM: 141084

Αναλυτικά οι ρόλοι:

Γενικός Συντονιστής: Διονύσης Νικολόπουλος

Υπεύθυνος Τμήματος Εργασίας Α2: Διονύσης Νικολόπουλος

Περιεχόμενα

1	Εισαγωγή	2
2	Περιγραφή σύνταξης της Uni-C σε BNF	4
3	Διαγράμματα Ενιαίου Αυτόματου 3.1 Γενικευμένο Διάγραμμα Ενιαίου Αυτόματου	5 5 6
4	Εξήγηση Κώδικα σε FSM	7
5	Ολοκληρωμένος Κώδικας σε FSM	13

1 Εισαγωγή

Τι πραγματεύεται η εργασία

Στην εργαστηριακή εργασία αυτή ασχοληθήκαμε με την δημιουργία ενός ντετερμινιστικού αυτόματου πεπερασμένων καταστάσεων.

Ο σχοπός του αυτομάτου

Το αυτόματο αυτό έχει ως σκοπό να λειτουργεί σαν Λεκτικός Αναλυτής της γλώσσας Uni-C, ενός παρακλαδιού της γλώσσας C, απο το Πανεπιστήμιο Δυτικής Αττικής.

Βήματα Υλοποίησης

Πριν πραγματοποιηθεί φυσικά η κωδικοποίηση για την προσσέγγιση του προβλήματος αυτόυ, έγινε η περιγραφή της γλώσσας Uni-C σε μορφή BNF.

Η κωδικοποίηση του έχει γίνει καταρχήν με την βοήθεια του προγράμματος FSM, που επίσης είναι προγραμματισμένο πάνω στην γλώσσα C.

Ο σχεδιασμός των διαγραμμάτων έχει γίνει με το πρόγραμμα JFLAP.

Εξήγηση για το τι ακολουθεί

Σε αυτό το PDF αρχικά θα παρατεθεί η περιγραφή της Uni-C σε BNF.

Έπειτα, θα παρατεθούν επίσης και τα διαγράμματα του εναίου αυτόματου που βοηθούν στην κωδικοποίηση του αλλά και στην σύλληψη νοητά του τι περιμένουμε να κάνει το αυτόματό μας, πως θα το υλοποιήσουμε τεχνικά.

Στην συνέχεια, θα ακολουθήσει ο κώδικας του αυτόματου τμηματικά με εξηγήσεις της λειτουργίας του.

Τελος, εφόσον ο κώδικας παραδωθεί και ολοκληρωμένα, θα παρατεθούν ορισμένοι ελέγχοι πραγματικής λειτουργίας του αυτόματου σε εικόνες.

2 Περιγραφή σύνταξης της Uni-C σε BNF

Πριν την υλοποίηση του αυτομάτου σε εκτελέσιμο κώδικα, όπως αναφέραμε παραπάνω, έγινε η ανάλυση της σύνταξης της γλώσσας Uni-C σε μορφή BNF (Backus-Naur Form ή Μορφή Μπάκους-Ναούρ).

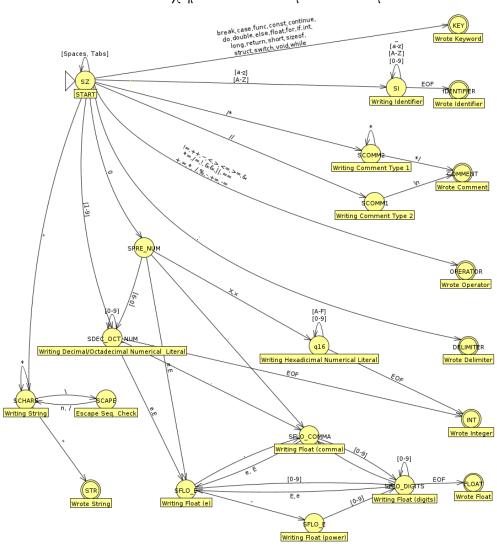
Οπότε, με την βοήθεια του περιβάλλοντος λεκτικού επεξεργαστή Emacs, γράψαμε τον εξής συμβολισμό.

```
::= "|" | " " | "!" | "#" | "$" | "%" | "&" | "(" | ")
     " | "*" | "+" | "," | "-" | "." | "/" | ":" | "\;" | ">" | "=" |
     "<" | "?" | "@" | "[" | "\" | "]" | "^" | "_" | "'(" | "{" | "}" |
               ::= "A" | "B" | "C" | "D" | "E" | "F" | "G" | "H" | "I
     " | "J" | "K" | "L" | "M" | "N" | "O" | "P" | "Q" | "R" | "S" | "
     T" | "U" | "V" | "W" | "X" | "Y" | "Z" | "a" | "b" | "c" | "d" |
     "e" | "f" | "g" | "h" | "i" | "j" | "k" | "l" | "m" | "n" | "o" |
     "p" | "q" | "r" | "s" | "t" | "u" | "v" | "w" | "x" | "y" | "z"
                ::= "0" | "1" | "2" | "3" | "4" | "5" | "6" | "7" |
3 digit
     "8" | "9"
                ::= letter | symbol | digit
4 character
5 character1
                ::= character | "'
6 character2
                ::= character | '"'
                ::= "" | character1 text1
7 text1
                ::= '' | character2 text2
8 text2
9 literal
                ::= '"' text1 '"' | "'" text2 "'"
10 identifier
                ::= character text1
                ::= "+" | "-" | "*" | "/" | "%" | "=" | "+=" | "-=" |
     "*=" | "" | "" | "--" | "=" | "&" | "==" | "!=" | "++" |
     "&&" | "||"
               ::= digit number1 |
12 number1
13 number2
                ::= digit number2 |
                ::= number1 | number2
14 number
                ::= number | "0X" number | "0x" number | "0"
15 integer
               ::= number "." number | number "e" number | number "e"
      number "-" number
```

3 Διαγράμματα Ενιαίου Αυτόματου

3.1 Γενικευμένο Διάγραμμα Ενιαίου Αυτόματου

Εδώ είναι το γενικευμένο ενιαίο αυτόματο που σχεδιάσαμε:



Σχήμα 1: Γενικευμένο Αυτόματο

3.2 Λεπτομερές Διάγραμμα Ενιαίου Αυτόματου

Εδώ είναι το λεπτομερές ενιαίο αυτόματο που σχεδιάσαμε:

break, case, func. const, continue do. double, else, float, for, if, int, long, return, short, sizeof, struct, switch, void, while Wrote Keyword [a-z] [A-Z] [0-9] [Spaces, Tabs] sz Writing Identifier Wrote Identifier Computing for Slash Operators/Comments SPLUS **З**СОММ2 Writing Comment Type 1 Computing for "Plus' operator MMENT. **ЗСОММ**І Wrote Comment (SPIPE) Writing Comment Type 2 Computing of "Pipe" Operator SEQ Computing for "Equals" Operators = In Is EOF SRRE_NUM ERATOR Computing for "Ampersand" Operator Wrote Operator SDEC_OCT NUM DELIMITER Writing Decimal/Octadecimal Numerical Literal Writing Hexadicimal Numerical Literal Wrote Delimiter SCAPE SCHAR) Escape Seq. Check Writing String (INT) Wrote Integer SELO_COMMA Writing Float (comma) 10-9/ N(EWLIN) [0-9] O_DIGITS Wrote Float 0-91 Writing Float (digits) Wrote String Writing Float (e) FLO_ Writing Float (power)

Σχήμα 2: Λεπτομερές Αυτόματο

4 Εξήγηση Κώδικα σε FSM

Το πρώτο κομμάτι κώδικα σε FSM είναι, ασφαλώς, η αρχική μας κατάσταση:

```
1 START=SZ
2 SZ: % -> OPERATOR
      ! < > \ - = \ * -> SEQ
     \+ -> SPLUS
      & -> SAMP
      ; -> DELIMITER
      | -> SPIPE
      a-z A-Z _ -> SI
     \n \s -> SZ
      / -> SSLASH
     " -> SCHARS
      O -> SPRE_NUM
     1-9 -> SDEC_OCT_NUM
13
      * -> BAD
14
```

Εδώ, βλέπουμε ότι ο αναλυτής μας περιμένει τον πρώτο, ουσιαστικά χαρακτήρα απο τον χρήστη, ο οποίος θα έχει μεγάλη σημασία στο να καθορίσουμε "τι πάει να γράψει ο χρήστης".

Βλέπουμε πολλές καταστάσεις, των οποίων η φιλοσοφία εξηγείται ως εξής.

- Οι καταστάσεις που το όνομα τους αρχίζει με "S" είναι για τον αναλυτή μας οι "μεταβατικές' μας καταστάσεις, οι καταστάσεις στις οποίες δεν έιναι απόλυτα σίγουρο το τι θέλει να γράψει ο χρήστης, αλλά είναι σίγουροι, με βάση κανόνες και ντετερμινιστικά οι "δρόμοι' που μπορεί να ακολουθήσει ο χρήστης.
- Οι υπόλοιπες καταστάσεις, καταστάσεις όπως η DELIMITER που βλέπουμε εδώ, εκφράζουν επιστροφή του αναγνωριστικού (και άρα επιτυχής αναγνώριση) της λεκτικής μονάδας (πχ εδώ το token (λεκτική μονάδα) είναι DELIMETER) καθώς ο αναλυτής μας είναι σίγουρος, με βάση κανόνες που ακολουθεί ντετερμινιστικά, ότι η λέξη η οποία ο χρήστης εισήγαγε είναι ενός συγκεκριμένου τύπου.

Συνεχίζοντας, βλέπουμε 2 καταστάσεις που αφορούν την αναγνώριση συμβολοσειράς, στις οποίες είναι δυνατόν να μεταβεί το αυτόματο, αν ο χρήστης εισάγει σε ορισμένες καταστάσεις τον χαρακτήρα ["].

Αυτό ισχύει για την αρχική κατάσταση, όπως είδαμε παραπάνω, αλλά και για τις καταστάσεις IDENTIFIER, INT, FLOAT, αφού είναι πιθανό ο χρήστης να γράφει μια συμβολοσειρά έπειτα απο τους τύπους λέξεων αυτούς.

Η κατάσταση SCHARS συγκεκριμένα είναι αυτή στην οποία δίνονται οι χαρακτήρες της συμβολοσειράς, και αφήνεται ένα ενδεχόμενο είτε να τερματισθεί η συμβολοσειρά με το να εισαχθεί ξανά ο χαρακτήρας ["] (και να μεταβεί στην κατάσταση STR), είτε να να εισαχθεί ο χαρακτήρας \.

Στην τελευταία περίπτωση, ο αναλυτής έρχεται στην κατάσταση SCAPE, την οποία περιμένει να εισαχθέι είτε ο χαρακτήρας $\boxed{\mathbf{n}}$, οπότε να επιστραφεί η κατάσταση NEWLINE, είτε να εισαχθεί ο χαρακτήρας \ξανά, οπότε να επιστρέψει στην κατάσταση SCHARS, είτε να κάνει λάθος και να εισαχθεί οποιοσδήποτε άλλος χαρακτήρας, οπότε να παέι στην κατάσταση BAD.

Στην κατάσταση NEWLINE, οποιοσδήποτε χαρακτήρας μας πάει πίσω στην κατάσταση SCHARS, ενώ ο χαρακτήρας ["] στην κατάσταση STR

Με παρόμοια λογική βλέπουμε διάφορους χαρακτήρες που είναι δυνητικά τελεστές (ο πρώτος είναι δυνητικά και σχόλιο).

```
1 SSLASH: / -> SCOMM1
        = \n \s -> OPERATOR
        \* -> SCOMM2
         * -> BAD
6 SEQ:
        = \n \s -> OPERATOR
          * -> BAD
9 SPLUS: = \+ -> OPERATOR
          * -> BAD
12 SAMP: & \s -> OPERATOR
         * -> BAD
14
15 SPIPE: | -> OPERATOR
          * -> BAD
16
17
```

Επίσης, εδώ βλέπουμε, με παρόμοιο συλλογισμό με τις καταστάσεις για τις συμβολοσειρές, και την επεξεργασία για τα σχόλια (με τελική κατάσταση την κατάσταση COMMENT)

Παρατηρούμε και την κατάσταση SI, η οποία δέχεται τους επιτρεπτούς χαρακτήρες ως κομμάτια της πιθανής λέξης ενός identifier, που με τον χαρακτηρα [;], με κενό, ή με τέλος αρχείου γίνεται η μεταβολή του αναλυτή στην κατάσταση IDENTIFIER.

```
1 SI: a-z A-Z 0-9 -> SI
2 ; -> IDENTIFIER
3 \s -> IDENTIFIER
4 EOF -> IDENTIFIER
```

```
5 * -> BAD
6
```

Εδώ βλέπουμε τις "τελικές' καταστάσεις στις οποίες φτάνει ο αναλυτής οταν κρίνει μια λέξη να πληρεί τις προϋποθέσεις για να χαρακτηρισθεί ως μια συγκεκριμένη λεκτική μονάδα.

Παρατηρούμε ότι, με βάση την γλώσσα Uni-C, οι λεκτικές μονάδες είναι δυνατό να ακολουθηθούν απο συγκεκριμένες λεκτικές μονάδες (παράδειγμα οι τελεστές μονάχα από ένα νούμερο ή identifier, για αυτό οι μοναδικές επιτρεπτές καταστάσεις που μεταβαίνει ο αναλυτής μετά απο την κατάσταση OPERATOR είναι η ενδιάμεση κατάσταση έιτε αριθμού έιτε identifier)

```
OPERATOR: a-z A-Z _ -> SI
               O -> SPRE_NUM
               1-9 -> SDEC_OCT_NUM
               " -> SCHARS
               * -> BAD
7 DELIMITER: * -> SZ
8 INT:
               \sl n \rightarrow SZ
               A-Z a-z _ -> SI
               % -> OPERATOR
               ! < > \ - = \ * -> SEQ
11
               \+ -> SPLUS
12
               & -> SAMP
               ; -> DELIMITER
14
               | -> SPIPE
               / -> SSLASH
16
               O -> SPRE_NUM
18
               1-9 -> SDEC_OCT_NUM
               * -> BAD
19
               " -> SCHARS
20
21
22 FLOAT:
               \sl n \rightarrow SZ
               A-Z a-z _ -> SI
               % -> OPERATOR
24
               ! < > \ - = \ * -> SEQ
               \+ -> SPLUS
26
               & -> SAMP
               ; -> DELIMITER
28
29
               | -> SPIPE
               / -> SSLASH
30
               O -> SPRE_NUM
31
               1-9 -> SDEC_OCT_NUM
```

```
* -> BAD
34
35 IDENTIFIER: \s \n -> SZ
             A-Z a-z _ -> SI
             % -> OPERATOR
             ! < > \- = \* -> SEQ
             \+ -> SPLUS
             & -> SAMP
40
             ; -> DELIMITER
41
              | -> SPIPE
             / -> SSLASH
43
             O -> SPRE_NUM
             1-9 -> SDEC_OCT_NUM
45
             * -> BAD
              " -> SCHARS
47
49
```

Τέλος, έχουμε τις ενδιάμεσες καταστάσεις με τις οποίες ο αναλυτής κρίνει αν ο αριθμός που εισάγεται είναι πραγματικός ή ακέραιος.

Με βάση λοιπόν την σύνταξη της Uni-C, διαχωρίζονται αυτές οι δυό κατηγορίες. (πχ. ακέραιοι: 0, 954, 4235 πχ. πραγματικοί: 3.14 2.43E31, 35.3e10, 34e12, 0e0, 0.2222)

```
1 SPRE_NUM: x X -> SHEX
              0-9 -> SDEC_OCT_NUM
              \. -> SFL01
               e E -> SFLO2
               * -> BAD
7 SDEC_OCT_NUM: 0-9 -> SDEC_OCT_NUM
                           -> SFLO_COMMA
                   ١.
                        -> SFLO_E
                   e E
                  \sl n; -> FLOAT
                  * -> BAD
11
13 SFLO_COMMA: \s \n ; -> FLOAT
                 e E -> SFLO_E
0-9 -> SFLO_DIGITS
                 * -> BAD
16
18 SFLO_DIGITS: 0-9
                         -> SFLO_DIGITS
                   \n \s ; -> FLOAT
                 e E -> SFLO_E
\. -> SFLO_COMMA
                           -> SFLO_E
20
                  * -> BAD
22
                \. -> SFLO_COMMA
\- -> SFLO_POWER
0-9 -> SFLO_DIGITS
24 SFLO_E:
26
                  * -> BAD
29 SFLO_POWER: 0-9 -> SFLO_DIGITS
                  * -> BAD
31
32 SHEX:
             A - F
                       -> SHEX
              0-9
                      -> SHEX
              \sl n ; \rightarrow INT
               * -> BAD
35
36
```

5 Ολοκληρωμένος Κώδικας σε FSM

Ο κώδικας του αυτοματού μας μπορεί να βρεθεί ως αρχείο και στον φάκελο Source_Code που βρήκεται μέσα στον κύριο φάκελο του παραδοτέου. Ακολουθεί ο ολοκληρωμένος κώδικας σε FSM του αυτόματού μας:

```
1 START=SZ
2 SZ: % -> OPERATOR
     ! < > \ - = \ * -> SEQ
     \+ -> SPLUS
     & -> SAMP
      ; -> DELIMITER
      | -> SPIPE
     a-z A-Z _ -> SI
     \n \s -> SZ
     / -> SSLASH
     " -> SCHARS
    O -> SPRE_NUM
    1-9 -> SDEC_OCT_NUM
     * -> BAD
17 SCHARS: * -> SCHARS
         " -> STR
        \\ -> SCAPE
21 SCAPE: n -> NEWLINE
         \\ -> SCHARS
         * -> BAD
25 NEWLINE: " -> STRING
         * -> SCHARS
28 SSLASH: / -> SCOMM1
  = \n \s -> OPERATOR
        \* -> SCOMM2
         = \n \s -> OPERATOR
32 SEQ:
         * -> BAD
35 SPLUS: = \+ -> OPERATOR
        * -> BAD
```

38 SAMP: & \s -> OPERATOR

```
39 * -> BAD
40
41 SPIPE: | -> OPERATOR
* -> BAD
         a-z A-Z 0-9 -> SI
44 SI:
         ; -> IDENTIFIER
\s -> IDENTIFIER
EOF -> IDENTIFIER
         * -> BAD
50 SCOMM1: * -> SCOMM1
51 \n -> SZ
53 SCOMM2: \* -> SCOMM21
            * -> SCOMM2
54
56 SCOMM21: / -> COMMENT
             * -> SCOMM2
59 COMMENT:
            n \ s \rightarrow SZ
61 OPERATOR: a-z A-Z _ -> SI
              O -> SPRE_NUM
62
             1-9 -> SDEC_OCT_NUM
             " -> SCHARS
             * -> BAD
67 DELIMITER: * -> SZ
68
69 SPRE_NUM: x X -> SHEX
70
              0-9 -> SDEC_OCT_NUM
             \. -> SFL01
              e E -> SFL02
              * -> BAD
75 SDEC_OCT_NUM: 0-9 -> SDEC_OCT_NUM
76 \. -> SFLO_COMMA
                  e E -> SFLO_E
                  \s \n ; -> FLOAT
                 * -> BAD
81 SFLO_COMMA: \s \n ; -> FLOAT
e E -> SFLO_E
```

```
0-9 -> SFLO_DIGITS
84
                   * -> BAD
                   0-9 -> SFLO_DIGITS
86 SFLO_DIGITS:
                   \n \s ; -> FLOAT
                   e E -> SFLO_E
\. -> SFLO_COMMA
                   * -> BAD
90
91
                   \. -> SFLO_COMMA
\- -> SFLO_POWER
0-9 -> SFLO_DIGITS
92 SFLO_E:
94
                   * -> BAD
95
97 SFLO_POWER: 0-9 -> SFLO_DIGITS
                   * -> BAD
99
             A-F -> SHEX
0-9 -> SHEX
OO SHEX:
101
               \s \n ; -> INT
103
               * -> BAD
05 INT:
              \s \n -> SZ
               A-Z a-z _ -> SI
106
              % -> OPERATOR
               ! < > \ - = \ * -> SEQ
              \+ -> SPLUS
109
               & -> SAMP
110
               ; -> DELIMITER
               | -> SPIPE
112
               / -> SSLASH
               O -> SPRE_NUM
114
              1-9 -> SDEC_OCT_NUM
               * -> BAD
116
               " -> SCHARS
              \s \n -> SZ
119 FLOAT:
               A-Z a-z _ -> SI
120
               % -> OPERATOR
               ! < > \ - = \ * -> SEQ
122
               \+ -> SPLUS
123
               & -> SAMP
124
               ; -> DELIMITER
              | -> SPIPE
```

```
/ -> SSLASH
               O -> SPRE_NUM
               1-9 -> SDEC_OCT_NUM
               * -> BAD
32 IDENTIFIER: \s \n -> SZ
133
               A-Z a-z _ -> SI
               % -> OPERATOR
134
               ! < > \ - = \ * -> SEQ
135
               \+ -> SPLUS
               & -> SAMP
               ; -> DELIMITER
               | -> SPIPE
.39
               / -> SSLASH
               O -> SPRE_NUM
141
               1-9 -> SDEC_OCT_NUM
43
               * -> BAD
               " -> SCHARS
              \s \n -> SZ
46 STR:
48 BAD(OK): n \rightarrow SZ
49 GOOD(OK): \n -> GOOD
150
151
```