

**Προαιρετική Εργασία στο μάθημα
Σχεδίαση Γλωσσών Προγραμματισμού
2018**

Όνομα: Γεώργιος - Δαυίδ Τσεκάλας
ΑΕΜ: 2888

Υλοποίηση

Ο μεταγλωττιστής έχει γραφτεί σε flex (2.6.4) και GNU bison (3.0.4) και έχει μεταγλωττιστεί με τον gcc (version 8.1.0). Για τη δημιουργία του compiler αρκεί η εντολή **make** (version 4.2.1). Στο *Makefile* υπάρχουν οι ρουτίνες **build** (απλο build για παραγωγή κωδικα), **build_test** (για παραγωγή κωδικα και τυπωμα του συντακτικου δεντρου και του πίνακα συμβόλων), **test** (για να τυπωθούν όλα τα test files) και **clean** (για τον καθαρισμο των παραγόμενων αρχείων). Αναλυτικότερα η ρουτίνα test απαιτεί το mixnm απο το GNU mdk (mixasm, mixvm) και bash.

Σημείωση: τα version των προγραμμάτων είναι εκείνα στα οποία έκανα εγώ το compile.

Μετά το build χρειάζεται να δώσουμε αυτή την εντολή για την παραγωγή του κωδικα mix
cat your_file_to_compile.source | ./compiler

Μεσα στον φακελο του μεταγλωττιστη υπαρχει ο φακελος tests (που περιεχει μερικα test για compilation τα οποια μπορούν να τυποθουν αυτοματα μεσω της *make test*), τον φακελο src (ο οποίος περιέχει τον κώδικα του προγράμματος) και το bash αρχείο test_mixal.sh που είναι ουσιαστικά η make test.

Στον φάκελο src βρίσκεται το πρόγραμμα. Το αρχείο lex.l και parse.y είναι ο lexer και ο parser αντίστοιχα. Η helper_funcs.* περιέχει τις συναρτήσεις για τη δημιουργία του συντακτικού δέντρου και την παραγωγή κώδικα (**eval()**). Στο αρχείο symbols.* υπάρχουν οι συναρτήσεις για τη κατασκευή του πίνακα συμβόλων.

Γενικά η κατασκευή του συντακτικού δέντρου ξεκινά από κάτω προς τα πάνω όπως συμβαίνει και στον parser. Κάθε κόμβος δημιουργείται με τη συνάρτηση **newnode()** ενώ οι συναρτήσεις **newnode_***() είναι wrappers της, για καλύτερη ανάγνωση του κώδικα.

Αφου έχει δημιουργηθεί το st δινουμε το PROGRAM node (κορυφη του δεντρου) στην **eval()** και ξεκινά το evaluation με κατεύθυνση κυρίως απο τα αριστερά προς τα δεξιά εκτός καποιον περιπτώσεων, για παράδειγμα στην αφαίρεση για τον λόγο ότι μας ενδιαφέρει σειρά των αριθμών.

Το σημαντικότερο μέρος του code generation είναι η συνάρτηση **save_or_not_valueof_A()** γιατί ελέγχει αν θα αποθηκεύσει το αποτελεσμα του A reg στο "stack". Το σκεπτικό είναι το εξής, η πρώτη μεριά που κανει πρωτα, αναδρομικα evaluate είναι υποψήφια για το "stack". Όταν κινείται μέσα στην αναδρομή ελέγχει αν ο κομβος είναι **IN_TEMP_MEMORY** ("stack") και το κανει load απο εκει σε αντίθεση με ενα hardcoded load.

Ο πίνακας συμβόλων ακολουθεί το πρότυπο των commit του git. Ένα hash table με κλειδι το πρωτο γραμμα (στο git είναι δύο γράμματα) της μεταβλητής που καταλήγει σε μια single linked list. Κάθε node περιεχει το ονομα της μεταβλητής και τον αριθμό που εχει ως VAR* στο code generation.

Γλώσσα

Αν και ελάχιστα τα παραδείγματα στο web για τη γλώσσα mix, το βιβλιο του Donald Knuth και το υλικό που δόθηκε στην εκφώνηση της εργασίας ήταν αρκετά.

Η mix τρέχει σε ένα vm με 4000 διευθύνσεις μνήμης, στις οποίες είναι ελεύθερος ο προγραμματιστής να οργανώσει το πρόγραμμα του. Δεν υπάρχουν οι εννοιες των memory segments (πχ. stack, heap, data, code).

Προτιμάται η χρήση του A register για τον λογο οτι οι περισσότερες εντολές τον χρησιμοποιούν αποκλειστικά (πχ ADD, SUB).

Όπως φέεται και στον compiler, στις συναρτήσεις ***generate_instr()*** και ***constant_load_big_number()*** υπάρχει το πρόβλημα οτι δεν γίνεται να χωρέσουν όλοι οι αριθμοί σε συγκεκριμένα registers οπότε είναι αναγκαία η εισαγωγή σε μια τοποθεσία στην μνήμη. Κατι το οποίο είναι φυσιολογικό αφού πρέπει μέσα σε 32 bit να χωρέσει το instruction και ο αριθμος.

Γενικά, η γλώσσα mix βρίσκεται κοντα στην σημερινη x86-64 assembly και εκπληρώνει το στοχο της, που είναι η εκμάθηση, αφού καταφέρνει και κρυβει απο τον προγραμματιστή αρκετα τεχνικα ζητηματα που προκύπτουν απο τα συγχρονα λειτουργικα συστηματα.

Μερικά Παραδείγματα κώδικα - *make test*

Όλα τα παρακάτω προέρχονται από την έξοδο της εκτέλεσης του *make test*.

```
OUTBUFF EQU 51
OUTBUFF1 EQU 52
OUTBUFF2 EQU 53

TEMP EQU 3500
TEMP2 EQU 3501
STACK EQU 3502
START EQU 80
ORIG START

VAR1 EQU 1 a
  ENTA 2
  MUL =2=
  JANZ ERROR
  STX TEMP
  LDA TEMP
  DECA 1
  JOV ERROR
  DECA 3
  JOV ERROR
  STA STACK
  JAZ LAND0
  LDA =10000=
  MUL =1337=
  JANZ ERROR
  STX TEMP
  LDA TEMP
LAND0 NOP
  JANZ LOR0
  ENTA 1
  CMPA =0=
  JG *+3
  ENTA 0
  JMP *+2
  ENTA 1
LOR0 NOP
  STA VAR1
  LDA VAR1
  STA TEMP
  ENTX 45
  JAN *+2
  ENTX 44
  STX OUTBUFF
  LDA TEMP
  CHAR
  STA OUTBUFF1
  STX OUTBUFF2
  OUT OUTBUFF(19)
  JBUS *(19)
  ENTA 0
  HLT
ERROR ENTA 1
  HLT
END START
```

```
##### logic.source #####
{
    var a:int;
    a = 2*2-1-3 && 1337*10000 || 1 > 0;
    print a;
}

// all verified with c
a = (0 || 0) || 1 && 0; // output 0
a = (1 || 2-2+1-1) || 1 && 0; // output 1
a = 2*2-1-3 && 1337*10000 || 1 > 0; output 1
a = 1 < 1; // output 0

----- MIXVM OUTPUT -----

+00000000001
rA: + 00 00 00 00 00 (0000000000)
rX: + 30 30 30 30 31 (0511305631)
rJ: + 01 37 (0101)
rI1: + 00 00 (0000)      rI2: + 00 00 (0000)
rI3: + 00 00 (0000)      rI4: + 00 00 (0000)
rI5: + 00 00 (0000)      rI6: + 00 00 (0000)
```

Ο κώδικας της λογικής έκφρασης.

Εκτέλεση του κώδικα που δίνεται στην εκφώνηση της εργασίας. (fibonacci)

```
OUTBUFF EQU 51
OUTBUFF1 EQU 52
OUTBUFF2 EQU 53

TEMP EQU 3500
TEMP2 EQU 3501
STACK EQU 3502
START EQU 80
ORIG START

VAR4 EQU 4 first
VAR3 EQU 3 second
VAR2 EQU 2 i
VAR1 EQU 1 tmp

LL00P0
    ENTA 0
    STA VAR4
    ENTA 1
    STA VAR3
    ENTA 0
    STA VAR1
    LDA VAR2
    CMPA =10=
    JL *+3
    ENTA 0
    JMP *+2
    ENTA 1
    JAZ LL00P1
    ENTA 1
    ADD VAR2
    JOV ERROR
    STA VAR2
    LDA VAR3
    ADD VAR4
    JOV ERROR
    STA VAR1
    LDA VAR1
    STA TEMP
    ENTX 45
    JAN *+2
    ENTX 44
    STX OUTBUFF
    LDA TEMP
    CHAR
    STA OUTBUFF1
    STX OUTBUFF2
    OUT OUTBUFF(19)
    JBUS *(19)
    LDA VAR3
    STA VAR4
    LDA VAR1
    STA VAR3
    JMP LL00P0

LL00P1
    NOP
    ENTA 0
    HLT

ERROR
    ENTA 1
    HLT
END START
```

```
##### test_pdf.source #####
{
    var first, second, i, tmp: int;

    first=0;
    second=1;
    tmp=0;
    while(i<10)
    {

        i=i+1;
        tmp=first+second;
        print tmp;
        first=second;
        second=tmp;
    }
}

// put 701408733 first 44 fibonacci numbers
```

```
----- MIXVM OUTPUT -----

+0000000001
+0000000002
+0000000003
+0000000005
+0000000008
+0000000013
+0000000021
+0000000034
+0000000055
+0000000089
rA: + 00 00 00 00 00 (0000000000)
rX: + 30 30 30 38 39 (0511306151)
rJ: + 01 29 (0093)
rI1: + 00 00 (0000)    rI2: + 00 00 (0000)
rI3: + 00 00 (0000)    rI4: + 00 00 (0000)
rI5: + 00 00 (0000)    rI6: + 00 00 (0000)
```

Εκτέλεση του κώδικα που δίνεται στην εκφώνηση της εργασίας. (division-multiplication-modulo)

```
VAR2 EQU 2 k
VAR1 EQU 1 a
    ENTA 3
    STA VAR3
    ENTA 2
    STA VAR2
    LDA VAR3
    STA TEMP
    LDX TEMP
    ENTA 0
    DIV VAR2
    JOV ERROR
    STA STACK
    LDA VAR2
    MUL STACK
    JANZ ERROR
    STX TEMP
    LDA TEMP
    STA STACK
    LDA VAR3
    STA TEMP
    LDX TEMP
    ENTA 0
    DIV VAR2
    JOV ERROR
    STX TEMP
    LDA TEMP
    ADD STACK
    JOV ERROR
    STA VAR1
    LDA VAR3
    STA TEMP
    ENTX 45
    JAN *+2
    ENTX 44
    STX OUTBUFF
    LDA TEMP
    CHAR
    STA OUTBUFF1
    STX OUTBUFF2
    OUT OUTBUFF(19)
    JBUS *(19)
    LDA VAR1
    STA TEMP
    ENTX 45
    JAN *+2
    ENTX 44
    STX OUTBUFF
    LDA TEMP
    CHAR
    STA OUTBUFF1
    STX OUTBUFF2
    OUT OUTBUFF(19)
    JBUS *(19)
    ENTA 0
    HLT
ERROR ENTA 1
    HLT
    END START
```

```
##### math-mul-div-pdf.source #####
{
    var i,k,a :int;
    i = 3;
    k = 2;
    a = (i / k) * k + (i % k);

    print i;
    print a;
}

// a(1) = i = 3;

----- MIXVM OUTPUT -----

+0000000003
+0000000003
rA: + 00 00 00 00 00 (0000000000)
rX: + 30 30 30 30 33 (0511305633)
rJ: + 00 00 (0000)
rI1: + 00 00 (0000)      rI2: + 00 00 (0000)
rI3: + 00 00 (0000)      rI4: + 00 00 (0000)
rI5: + 00 00 (0000)      rI6: + 00 00 (0000)
```

(Αριστερά - Ο πρόλογος καθώς και μερικές δηλώσεις μεταβλητών έχουν κοπεί από την εικόνα)