ΠΑΝΕΠΙΣΤΗΜΙΟ ΚΡΗΤΗΣ
ΤΜΗΜΑ ΕΠΙΣΤΗΜΗΣ ΥΠΟΛΟΓΙΣΤΩΝ
ΓΛΩΣΣΕΣ ΚΑΙ ΜΕΤΑΦΡΑΣΤΕΣ – ΗΥ340

ΕΑΡΙΝΟ ΕΞΑΜΗΝΟ 2023
ΔΙΔΑΣΚΩΝ: ΑΝΤΩΝΙΟΣ ΣΑΒΒΙΔΗΣ

ΒΑΣΙΚΗ ΕΡΓΑΣΙΑ
ΦΑΣΗ 1η από 5
Ανάθεση: Πέμπτη 16 Φεβρουαρίου 2023,19:00
Παράδοση: Τρίτη 28 Φεβρουαρίου 2023, 24:00 (βράδυ)

Γενικά

Στη 1η φάση αυτή θα κατασκευάσετε έναν Λεξικογραφικό Αναλυτή (lexical analyzer) για τα λεξικογραφικά στοιχεία της γλώσσας *alpha* (η γλώσσα της εργασίας του μαθήματος, λεπτομέρειες της οποίας θα γνωρίσουμε αργότερα στο μάθημα) χρησιμοποιώντας τη γεννήτρια λεξικογραφικών αναλυτών **Lex** ή **Flex**. Τα παράγωγα της εργασίας σας θα πρέπει να είναι τα εξής δύο:

1. Η βασική συνάρτηση λεξικογραφικής ανάλυσης που θα πρέπει να έχει ακριβώς το συγκεκριμένο function prototype: `int alpha_yylex (void* ylval)`, με `yylval` να είναι παράμετρος pointer στη μνήμη μίας μεταβλητής τύπου `alpha_token_t`, στην οποία και θα αποθηκεύετε τα χαρακτηριστικά γνωρίσματα του εκάστοτε αναγνωρισμένου token.

2. Ένα πρόγραμμα οδηγό **al** (C ή C++) στο οποίο θα δίνετε ως command-line παράμετρο το όνομα ενός text αρχείου εισόδου με λεξικογραφικά στοιχεία της γλώσσας *alpha* (δεν χρειάζεται να είναι ορθό συντακτικά πρόγραμμα, άλλωστε ακόμη δεν γνωρίζετε το συντακτικό της *alpha*). Το **al** χρησιμοποιώντας την παραπάνω συνάρτηση θα εφαρμόζει λεξικογραφική ανάλυση με έξοδο είτε σε ένα αρχείο κειμένου, το οποίο θα προσδιορίζεται από το δεύτερο προαιρετικό command line argument του προγράμματος, αλλιώς απευθείας στο standard output. Η έξοδος θα είναι της μορφής (ανά γραμμή):

   <Αριθμός γραμμής>:
   #*<Αύξων αριθμός token >*
   "*<περιεχόμενο του token σε quotes>*"
   Κατηγορία token με κεφαλαία

   Κατά περίπτωση, το επιπλέον χαρακτηριστικό γνώρισμα του token (για τη φάση ένα τα γνωρίσματα θα αποθηκεύονται στη μνήμη της παραμέτρου της `alpha_yylex` τύπου `alpha_token_t` - παρακάτω δίπλα στο βελάκι αναγράφεται ο τύπος των γνωρισμάτων ανά περίπτωση). Προφανώς πολλά tokens μπορούν να εκτυπωθούν για την ίδια γραμμή, και όχι μόνο ένα όπως στο παράδειγμα.

   1: #1 "if" KEYWORD IF ← *enumerated*
   3: #2 "16" INTCONST 16 ← *int*
   7: #3 "x" IDENT "x" ← *char**
   …

Αντικείμενο εργασίας

Παρακάτω ακολουθούν οι κατηγορίες λεξικογραφικών στοιχείων καθώς και τα αντίστοιχα λεξικογραφικά πρότυπα, για τη γλώσσα *alpha*. Αυτό που μπορείτε απλά να παρατηρήσετε προς το παρόν είναι η ιδιαίτερη απλότητα και οικονομία των λεξικογραφικών στοιχείων της γλώσσας αυτής.

Κατηγορία λεξικογραφικού στοιχείου	Πρότυπο σε άτυπη μορφή (όλα *case sensitive*)
Λέξη κλειδί (*κάθε μία ως ξεχωριστή κατηγορία*)	**if else while for function return break continue and not or local true false nil**
Τελεστής (*κάθε ένας ως ξεχωριστή κατηγορία*)	**= + - * / % == != ++ -- > < >= <=**
Ακέραια αριθμητική σταθερά	ψηφίο, ακολουθούμενο από ψηφία

Πραγματική αριθμητική σταθερά	ακέραια σταθερά, μετά τελεία, μετά και πάλι ακέραια σταθερά

Σταθερά ομάδα χαρακτήρων (string)	" έπειτα διάφοροι χαρακτήρες ή \" και τέλος " (εάν εμφανίζονται μέσα στο string τα escape sequences \n \t \\ τότε μετατρέπονται στον ένα χαρακτήρα που αντιστοιχούν)

Σημείο στίξης (*κάθε ένα ως ξεχωριστή κατηγορία*)	**{ } [ ] ( ) ; , : :: . ..**

Αναγνωριστικό όνομα	γράμμα και έπειτα διάφορα γράμματα ή ψηφία ή υπογράμμιση (underscore)

Σχόλια	*// μέχρι τέλος γραμμής* ***/* μέχρι */** *με υποστήριξη φωλιασμένων σχολίων*

Ομάδες εργασίας και παράδοση

Σημειώνεται αρχικά ότι με την 1η φάση παγιώνονται και οι ομάδες για όλες τις φάσεις της βασικής εργασίας. Η εργασία, δηλ. κάθε ξεχωριστή φάση της, μπορεί να περατωθεί από της αρχικά ορισμένη ομάδα τριών (3) το πολύ ατόμων. ***Το ποσοστό συμμετοχής της 1ης φάσης στην βαθμολογία της βασικής εργασίας είναι 5%***. Το άριστα για την 1η φάση είναι το 10.

Ομάδες οι οποίες θα κατασκευάσουν *επιπλέον* και 2ο λεξικογραφικό αναλυτή με το «χέρι», ακολουθώντας μία από τις μεθόδους που έχουν διδαχθεί (state encoding, state transition table, logic hard-coding) ή έστω και κάποια άλλη εφόσον την τεκμηριώσουν επαρκώς και συντόμως, θα βαθμολογηθούν με επιπλέον **bonus 2 μονάδων** (δηλ. μπορούν να λάβουν μέχρι και 12 συνολική βαθμολογία με άριστα το 10). **Στις περιπτώσεις του bonus η εξέταση είναι πιο αυστηρή**.

Λεπτομέρειες για τον ηλεκτρονικό τρόπο παράδοσης θα δοθούν στα φροντιστήρια. Η εξέταση θα οριστεί για την εβδομάδα που ακολουθεί την παράδοση της 1ης φάσης.

Ποσοστά βαθμολογίας στην εργασία ανά φάση

- 1η φάση 5%
- 2η φάση 10%
- ***3η φάση 40%***
- 4η φάση 5%
- ***5η φάση 40%***

ΠΑΝΕΠΙΣΤΗΜΙΟ ΚΡΗΤΗΣ
ΤΜΗΜΑ ΕΠΙΣΤΗΜΗΣ ΥΠΟΛΟΓΙΣΤΩΝ
ΓΛΩΣΣΕΣ ΚΑΙ ΜΕΤΑΦΡΑΣΤΕΣ – ΗΥ340

ΕΑΡΙΝΟ ΕΞΑΜΗΝΟ 2023
ΔΙΔΑΣΚΩΝ: ΑΝΤΩΝΙΟΣ ΣΑΒΒΙΔΗΣ

ΒΑΣΙΚΗ ΕΡΓΑΣΙΑ
ΦΑΣΗ 2η από 5
Ανάθεση: Πέμπτη 16 Μαρτίου 2023, 22:00 (βράδυ)
Παράδοση: Πέμπτη 30 Απριλίου 2023, 24:00 (μεσάνυχτα)

Γενικά

Στη 2η φάση θα κατασκευάσετε έναν απλό Συντακτικό Αναλυτή για τη γλώσσα *alpha* ο οποίος θα κάνει τα εξής:

- Εκτυπώνει στην έξοδο τους γραμματικούς κανόνες όπως τους «ανάγει» κάθε φορά κατά τη διάρκεια της συντακτικής ανάλυσης.
- Διατηρεί κατάλληλο πίνακα συμβόλων – symbol table (π.χ. για μεταβλητές και συναρτήσεις).
- Εκτυπώνει στο τέλος της συντακτικής ανάλυσης τον πίνακα σύμβολων (άρα δεν θα κάνετε "free" κανένα σύμβολο – θα δημιουργήσουμε two-phase compiler), αναγράφοντας:
  - το όνομα του κάθε συμβόλου,
  - τον τύπο του (π.χ. μεταβλητή, τυπικό όρισμα συνάρτησης, συνάρτηση προγραμματιστή, συνάρτηση βιβλιοθήκης),
  - τη γραμμή ορισμού (1ης εμφάνισης) στον κώδικα (0 για συναρτήσεις βιβλιοθήκης)
  - την εμβέλεια του (π.χ. τοπική ή καθολική).

Αντικείμενο εργασίας

Η κατασκευή του συντακτικού αναλυτή θα γίνει χρησιμοποιώντας το εργαλείο YACC (ή Bison) στη γλώσσα C ή C++, με χρήση του Λεξικογραφικού Αναλυτή της 1ης φάσης. Επιπλέον, θα θέσετε και τις βάσεις για την κατασκευή του πίνακα συμβόλων (πληροφορία βοηθητική υπάρχει σε σχετικό φροντιστηριακό υλικό αναρτημένο στην ιστοσελίδα του μαθήματος).

Γραμματική

Η γραμματική της γλώσσας alpha δίνεται παρακάτω (τα σύμβολα ∗ και | έχουν την ερμηνεία που γνωρίζετε ήδη από τις κανονικές εκφράσεις), ενώ ότι δίδεται ανάμεσα σε *[* και *]* σημαίνει ότι είναι προαιρετικό – προσοχή, μην τα συγχέετε με τα tokens **[** και **]**:

program → *stmt*∗

stmt → *expr* **;**
| *ifstmt*
| *whilestmt*
| *forstmt*
| *returnstmt*
| **break ;**
| **continue;**
| *block*
| *funcdef*
| **;**

expr → *assignexpr*
| *expr op expr*
| *term*

op → + | - | * | / | % | > | >= | < | <= | == | != | **and** | **or**

term → (*expr*)
| - *expr*
| **not** *expr*

| *++lvalue*
| *lvalue++*
| *--lvalue*
| *lvalue--*
| *primary*

assginexpr → *lvalue* = *expr*

primary → *lvalue*
| *call*
| *objectdef*
| **(** *funcdef* **)**
| *const*

lvalue → **id**
| **local id**
| **:: id**
| *member*

member → *lvalue* **. id**
| *lvalue* **[** *expr* **]**
| *call* **. id**
| *call* **[** *expr* **]**

call → *call* **(** *elist* **)**
| *lvalue callsuffix*
| **(** *funcdef***) (** *elist* **)**

callsuffix → *normcall*
| *methodcall*

normcall → **(** *elist* **)**
methodcall →**.. id (** *elist* **)** *// equivalent to lvalue***.id(***lvalue***,** *elist***)**

elist → *[expr [***,** *expr] ∗]*

objectdef → **[** *[elist | indexed]* **]**
indexed → *[indexedelem [***,** *indexedelem] ∗]*
indexedelem → **{** *expr* **:** *expr* **}**

block → **{** *[stmt∗]* **}**

funcdef → **function** *[***id***]* **(***idlist***)** *block*

const → **number** | **string** | **nil** | **true** | **false**
idlist →*[***id** *[***,** **id***] ∗]*

ifstmt → **if** (*expr*) *stmt [* **else** *stmt]*
whilestmt → **while** (*expr*) *stmt*

forstmt → **for** (*elist; expr; elist*) *stmt*
returnstmt → **return** *[expr]***;**

Κανόνες προτεραιότητας και προσεταιριστικότητας

Προτεραιότητα (υψηλή προς χαμηλή)

```
()
[]
. ..
not ++  --  -
* / %
+ -
> >= < <=
== !=
and
or
=
```

Προσεταιριστικότητα

Δεν υφίσταται
```
> >= < <= == !=
```

Δεξιά
```
not  ++  --  - =
```

Αριστερή
Όλοι οι υπόλοιποι τελεστές

Συναρτήσεις βιβλιοθήκης

Οι παρακάτω συναρτήσεις θεωρούνται συναρτήσεις βιβλιοθήκης, που σημαίνει ότι αντιμετωπίζονται ως ήδη δηλωμένα καθολικά αναγνωριστικά τύπου «*library function*». Έτσι ξεχωρίζουν από αυτές που είναι «*user-defined function*», δηλ. τις συναρτήσεις που ορίζει ο προγραμματιστής.

- `print`
- `input`
- `objectmemberkeys`
- `objecttotalmembers`
- `objectcopy`
- `totalarguments`
- `argument`
- `typeof`
- `strtonum`
- `sqrt`
- `cos`
- `sin`

Χώροι εμβέλειας

- Οι συναρτήσεις βιβλιοθήκης, συναρτήσεις προγράμματος, οι μεταβλητές και τα τυπικά ορίσματα συναρτήσεων, συνιστούν όλα έναν ενιαίο χώρο ονομάτων. Άρα, στον ίδιο χώρο εμβέλειας συγκρούονται.
- Επιπλέον, δεν επιτρέπεται να οριστεί μεταβλητή η συνάρτηση με όνομα ίδιο κάποιας συνάρτησης βιβλιοθήκης, δηλ. τα library functions δεν μπορούν ποτέ να γίνουν ποτέ «shadowed» από μεταβλητές ή συναρτήσεις χρήστη.
- Δεν επιτρέπεται να οριστεί μεταβλητή με όνομα συνάρτησης της οποίας η εμβέλεια είναι ενεργή
- Επίσης, το όνομα μίας συνάρτησης χρήστη είναι πάντοτε r-value, δηλαδή δεν επιτρέπεται εκχώρηση σε αυτό (άρα είναι ουσιαστικά constant, όχι variable).
- Ως καθολική εμβέλεια (*global*) ορίζεται αυτή εκτός block και συνάρτησης (ως αντιστοιχία αυτό θα ισοδυναμούσε με το χώρο καθολικών δηλώσεων της C).
- Όλες οι μεταβλητές και οι συναρτήσεις προγραμματιστή που ορίζονται σε καθολική εμβέλεια, καθώς και οι συναρτήσεις βιβλιοθήκης, έχουν ***scope 0***, το οποίο και σημαίνει ουσιαστικά καθολική εμβέλεια (ή global scope).
- Η είσοδος σε block ***αυξάνει το scope κατά 1***, ενώ η έξοδος από το block ***το μειώνει αντίστοιχα κατά 1***.
- Η είσοδος σε ορισμό συνάρτησης σηματοδοτείται από την παρένθεση πριν τα τυπικά ορίσματα και ***αυξάνει το scope κατά 1***, ενώ η έξοδος σηματοδοτείται με την έξοδο από το block της συνάρτησης ***μειώνοντας το scope κατά 1***.
    - *<u>προσοχή (ειδική περίπτωση)</u>: το block της συνάρτησης δεν αυξάνει επιπλέον το scope κατά +1 άρα το κεντρικό block της συνάρτησης είναι +1 σε σύγκριση με το scope που περιέχει τη συνάρτηση*
- Όταν μειώνεται το scope, τότε όλες οι μεταβλητές και συναρτήσεις που έχουν οριστεί σε αυτό το scope απενεργοποιούνται, δηλ. δε σβήνονται, απλώς «μαρκάρονται» ως «μη χρησιμοποιήσιμες». Έτσι, όταν βγαίνουμε από ένα block ή ορισμό συνάρτησης, οι τοπικές μεταβλητές δεν είναι συντακτικά ορατές (syntactically visible).
- Σε μία συνάρτηση επιτρέπεται πρόσβαση μόνο σε:
    - τοπικές μεταβλητές της ίδιας της συνάρτησης που είναι σε ορατή εμβέλεια (enclosing block)
    - τυπικά ορίσματα της ίδιας της συνάρτησης
    - καθολικές μεταβλητές (δηλ. αυτές μόνο με scope 0, ούτε καν αυτές που είναι σε καθολικά ορισμένο κώδικα, όμως μέσα σε κάποιο block)
    - οποιεσδήποτε άλλες συναρτήσεις με ενεργή εμβέλεια

  Δηλ., μία συνάρτηση που ορίζεται μέσα σε μία άλλη ποτέ δεν έχει πρόσβαση σε καμία από τις μεταβλητές ή τα τυπικά ορίσματα οποιασδήποτε ιεραρχικά περιέχουσας συνάρτησης. Επίσης, μία συνάρτηση που ορίζεται μέσα σε ένα block, ποτέ δεν θα έχει πρόσβαση στις μεταβλητές του block.

Κανόνες εμβέλειας αναγνωριστικών ονομάτων

- Εάν χρησιμοποιείται ένα **id** μεταβλητής η συνάρτησης χρήστη / βιβλιοθήκης σε κάποιο εκάστοτε χώρο εμβέλειας τότε:
  - εάν έχει ίδιο όνομα με κάποιο ενεργό αναγνωριστικό *A* στην ίδια εμβέλεια τότε το **id** αναφέρεται σε αυτό το *A*
    - αλλά, δεν επιτρέπεται να αλλάζει το είδος χρήσης ενός ονόματος στην ίδια εμβέλεια: μία μεταβλητής δεν μπορεί ορίζεται εκ νέου ως συνάρτηση, ενώ μία συνάρτηση δεν μπορεί να χρησιμοποιείται ως μεταβλητή (είναι constant)
      `x = 10; function x(){}` *// error: var redefined as a functi*on
      `function f(){} f = 10;` *// error: function used as an l-value*
  - αλλιώς εάν έχει ίδιο όνομα με κάποιο αναγνωριστικό *A* σε περιέχουσα εμβέλεια στην οποία υπάρχει νόμιμη πρόσβαση τότε το **id** αναφέρεται σε αυτό το *A*

    - *Υπενθύμιση:* δεν επιτρέπεται η πρόσβαση στις τοπικές μεταβλητές ή τυπικά ορίσματα οποιασδήποτε περιέχουσας συνάρτησης –σε συναρτήσεις η πρόσβαση είναι απολύτως νόμιμη.

```
function f(y) {
      function g(x) { return x*y; }  // error: var f::y not accessible in g
      return g(x);
}
function g() {
      function h() { return g(); }   // ::g is visible in g::h
}
```

  - αλλιώς δημιουργείται νέο αναγνωριστικό *A* βάσει του **id** στην εμβέλεια αυτή και το **id** αναφέρεται σε αυτό το *A*, με τύπο ανάλογο με το είδος της δήλωσης (μεταβλητή ή συνάρτηση)

```
function f () {
      local f = 10;    // f inside f is a new variable now
      function h () {
            return f;// error, f::f (local) not accessible in h
            return ::f(); // ok, we access global ::f
      }
}
```

Ειδικά στην περίπτωση τυπικών ορισμάτων συνάρτησης επειδή έχουμε ένα είδος δήλωσης πάντοτε δημιουργούνται νέα αναγνωριστικά.

- Εάν χρησιμοποιείται το **:: id** σε κάποιο εκάστοτε χώρο εμβέλειας τότε:
  - εάν έχει ίδιο όνομα με κάποιο αναγνωριστικό *A* σε καθολική εμβέλεια (scope 0, εκτός block) τότε το **::id** αναφέρεται στο καθολικό *A*
  - αλλιώς μήνυμα λάθους «*δεν βρέθηκε το καθολικό **id***»

- Εάν χρησιμοποιείται το **local id** σε κάποιο χώρο εμβέλειας (*οποιονδήποτε*) τότε:
  - εάν έχει ίδιο όνομα με κάποια μεταβλητή *A* ή συνάρτηση στην ίδια ακριβώς εμβέλεια τότε το **local id** αναφέρεται στη μεταβλητή ή συνάρτηση *A*,
  - αλλιώς εάν δεν υπάρχει σύγκρουση με όνομα συνάρτησης βιβλιοθήκης (*error*) δημιουργείται νέα μεταβλητή *A* βάσει του **id** στην εμβέλεια αυτή και το **local id** αναφέρεται σε αυτό το *A*.

Για τα είδη των μεταβλητών, έχουμε ουσιαστικά τρεις γενικές κατηγορίες, όπως φαίνεται παρακάτω. Να αποθηκεύετε και αυτή την κατηγορία στον πίνακα συμβόλων, θα δούμε ότι θα μας χρησιμεύσει ιδιαίτερα στην παραγωγή κώδικα.

1. global (scope 0),
2. τυπικά ορίσματα
3. και τοπικές μεταβλητές (scope >= 0 και όχι τυπικά ορίσματα)

Παραδείγματα

`input(x);`	Αυτόματη δήλωση global **x**, χρήση global **input** library function
`print(typeof(x));`	χρήση global **print, typeof** και **x**
`::print(::typeof(::x));`	χρήση global **print, typeof** και **x**
`function g(x,y) {`	**g** global**, x,y** local με scope 1, τυπικά ορίσματα
`  print(x+y);`	**x**, **y** είναι τα arguments (local) της συνάρτησης **g**
`  local print = y;`	**error** δεν επιτρέπεται shadowing of library functions
`  ::print(print);`	και τα δύο αναφέρονται στο print library function
`  function h() {`	νέα συνάρτηση **h** με scope 1
`  return x+y;`	**error** τα **x** και **y** είναι formal της **g**.
`  }`	
`  return h;`	το **h** είναι η αναγνωριστικό τοπικής συνάρτησης με scope 1
`}`	
`add = (function(x,y){return x+y; });`	το **add** είναι global, τα **x,y** είναι local arguments με scope 1.
`{`	
`  local x = ::x;`	το **x** είναι νέο local με scope 1, το **::x** είναι το global x.
`  local f = (function(){return x; });`	το **f** είναι νέο local με scope 1, η πρόσβαση στο **x** είναι το προηγούμενο local με scope 1 (εκτός της **f**, αλλά όχι top global δηλ. **error** reporting).
`}`	
`function f(a,b)`	τα **a,b** είναι arguments με scope 1
`{ local a = local b; }`	τα **local a** και **local b** είναι αναφορές στα τυπικά ορίσματα (αφού είναι στο ίδιο scope)

Ποσοστά συμμετοχής

- $1^{η}$ φάση 5%
- $2^{η}$ φάση 10%
- ***$3^{η}$ φάση 40%***
- $4^{η}$ φάση 5%
- ***$5^{η}$ φάση 40%***

ΠΑΝΕΠΙΣΤΗΜΙΟ ΚΡΗΤΗΣ
ΤΜΗΜΑ ΕΠΙΣΤΗΜΗΣ ΥΠΟΛΟΓΙΣΤΩΝ
ΓΛΩΣΣΕΣ ΚΑΙ ΜΕΤΑΦΡΑΣΤΕΣ – ΗΥ340

ΕΑΡΙΝΟ ΕΞΑΜΗΝΟ 2023
ΔΙΔΑΣΚΩΝ: ΑΝΤΩΝΙΟΣ ΣΑΒΒΙΔΗΣ

ΒΑΣΙΚΗ ΕΡΓΑΣΙΑ
ΦΑΣΗ 3η από 5
Ανάθεση: ***Τρίτη 25 Απριλίου*** *2023, 16:00 (απόγευμα)*
Παράδοση: ***Παρασκευή 19 Μαΐου*** *2023, 24:00 (βράδυ)*

Γενικά

Στη 3η φάση θα ενσωματώσετε στον συντακτικό αναλυτή της 2ης φάσης (για τη γλώσσα *alpha*) τους σημασιολογικούς κανόνες για συντακτικά οδηγούμενη μετάφραση ενδιάμεσου κώδικα. Στο τέλος της διαδικασίας, μόνο σε περίπτωση επιτυχούς περάτωσης της συντακτικής ανάλυσης, θα γράφονται στο αρχείο *quads.txt* οι εντολές του ενδιάμεσου κώδικα σε κάποια επαρκώς αναγνώσιμη μορφή κειμένου, μία εντολή ανά γραμμή - αυτό είναι υποχρεωτικό αλλά θα σας φανεί πολύτιμο στο testing.

Αντικείμενο εργασίας

Η συντακτικά οδηγούμενη παραγωγή ενδιάμεσου κώδικα θα εφαρμοστεί στον LR ανοδικό αναλυτή της προηγούμενης φάσης (που παράγεται από το YACC/BISON). Θα κινηθείτε πάνω στο σχέδιο των σημασιολογικών κανόνων των σχετικών διαλέξεων οι οποίοι υιοθετούν αποκλειστικά συντιθέμενα γνωρίσματα γραμματικών συμβόλων.

Στην παραγωγή ενδιάμεσου κώδικα για τον υπολογισμό των λογικών και συσχετιστικών εκφράσεων, η υλοποίηση μερικής αποτίμησης (short-circuit boolean evaluation) απαιτείται για το μέγιστο βαθμό 10 (στο φροντιστήριο οι λεπτομέρειες), ενώ απλώς με την υλοποίηση ολικής αποτίμησης (total boolean evaluation), ο μέγιστος βαθμός είναι το 8.5

ΠΑΝΕΠΙΣΤΗΜΙΟ ΚΡΗΤΗΣ
ΤΜΗΜΑ ΕΠΙΣΤΗΜΗΣ ΥΠΟΛΟΓΙΣΤΩΝ
ΓΛΩΣΣΕΣ ΚΑΙ ΜΕΤΑΦΡΑΣΤΕΣ – ΗΥ340

ΕΑΡΙΝΟ ΕΞΑΜΗΝΟ 2023
ΔΙΔΑΣΚΩΝ: ΑΝΤΩΝΙΟΣ ΣΑΒΒΙΔΗΣ

ΒΑΣΙΚΗ ΕΡΓΑΣΙΑ
ΦΑΣΗ 4η και 5η
Ανάθεση: Παρασκευή 19 Μαΐου 2023, 16:00 (απόγευμα)
Παράδοση: Κυριακή 11 Ιουνίου 2023 24:00 (μεσάνυχτα)

Γενικά

Στις φάσεις 4 και 5 ουσιαστικά συμπληρώνεται η κατασκευή του μεταγλωττιστή με την παραγωγή τελικού κώδικα (φάση 4) ενώ ταυτόχρονα δημιουργούμε τον εξομοιωτή της μηχανής *alpha* (φάση 5) και κατασκευάζουμε τις συναρτήσεις βιβλιοθήκης (με την υποχρεωτική υποστήριξη των συναρτήσεων βιβλιοθήκης `print, typeof, totalarguments` και `agrument`).

Αντικείμενο εργασίας

Το πρώτο βήμα είναι η παραγωγή τελικού κώδικα. Θα πρέπει να φροντίσετε να παράγετε κώδικα τόσο σε δυαδική όσο και σε μορφή κειμένου, ώστε να μπορείτε να ελέγχετε την ορθότητά του τουλάχιστον με οπτικό τρόπο. Θα ακολουθήσετε την τυπολογία αποθήκευσης που περιγράφεται στην αντίστοιχη διάλεξη. Η παραγωγή τελικού κώδικα είναι εύκολη υπόθεση και θα πρέπει να μπορέσετε να τελειώσετε το συντομότερο δυνατό ακολουθώντας τα σχήματα παραγωγής των διαλέξεων (καλό είναι να τελειώσετε σε μία-δύο μέρες).

Το δεύτερο και δυσκολότερο βήμα είναι η κατασκευή της εικονικής μηχανής που θα φορτώνει και θα τρέχει τον κώδικα μηχανής. Θα ακολουθήσετε τους κανόνες προσδιορισμού διευθύνσεων από τις διαλέξεις και τις κατασκευαστικές τεχνικές που διδάσκεστε.