Elektrotehnički fakultet u Beogradu *Predmet:* Programski prevodioci 1 dr Dragan Bojić, vanr. prof. Nastavnik: mast.inž. Maja Vukasović Asistenti: mast.inž. Kristijan Žiža Ispitni rok: Januar 2020. 14.01.2020. Datum: Kandidat: ______ Broj Indeksa: _____ Ispit traje 150 minuta. Nije dozvoljeno korišćenje literature. Prvih sat vremena nije dozvoljeno napuštati ispit. _____/10 Zadatak 1 _____/10 Zadatak 4 _____/10 Zadatak 2 Zadatak 5 _____/10 _____/10 _____/10 Zadatak 3 Zadatak 6

Napomena: Ukoliko u zadatku nešto nije dovoljno precizno definisano, student treba da uvede razumnu pretpostavku, da je uokviri (da bi se lakše prepoznala prilikom ocenjivanja) i da nastavi da izgrađuje preostali deo svog odgovora na temeljima uvedene pretpostavke. Na pitanja odgovarati **čitko i precizno**. Srećno!

Ukupno: /100

Ocena: _____

Ispit: _______/60

Projekat: ______/40

Podsetnik za neke instrukcije Mikrojava bajtkoda

... \rightarrow ..., global[s]

putstatic ..., val \rightarrow ... s ... → ..., adr new s ..., adr \rightarrow ..., adr.fields[s] getfield putfield ..., adr, val → ... s const ... → ..., w W

 $\dots \rightarrow \dots$, local[b] load b b ..., val \rightarrow ... store

new s

getstatic

..., adr

newarray b ..., n

..., adr

aload ..., adr, index

..., val

astore ..., adr, index, val

..., adr, index baload

..., val

bastore ..., adr, index, val

...

enter b1, b2

dup ..., val

..., val, val

..., v1, v2 dup2

..., v1, v2, v1, v2

dup_x1 ..,val2, val1 ...,val1, val2, val1

dup_x2 val1, val2, val3 ...,val3, val1, val2, val3

Podsetnik strukture čvorova tabele simbola.

kind name kind type elemType next fields adr lev el locals

Data gramatika opisuje regularne izraze sa operatorima konkatenacije • i unije |.

- $1. <E> \rightarrow <E> | <T>$
- $2. \langle E \rangle \rightarrow \langle T \rangle$
- $3. <T> \rightarrow <T> \bullet <P>$
- $4. <T> \rightarrow <P>$
- $5. < P > \rightarrow slovo$
- 6. $\langle P \rangle \rightarrow epsilon$
- a) Konstruisati SLR(1) parser za datu gramatiku.
- b) Dopuniti datu gramatiku S-atributivnim pravilima tako da svaki neterminal date gramatike poseduje atribute koji predstavljaju vrednosti funkcija poništiv i prva_pozicija iz algoritma za konstrukciju determinističkog konačnog automata iz regularnog izraza. Terminal slovo poseduje atribut koji označava poziciju tog terminala u izrazu. Napomena: epsilon je terminal, a ne oznaka prazne sekvence. Takođe su | i terminalni simboli.

U standardnoj Mikrojavi, lokalno definisana promenljiva sakriva globalnu promenljivu sa istim imenom. Želimo da uvedemo sledeću modifikaciju: Ako se želi pristupiti sakrivenoj globalnoj promenljivoj, mora se ispred imena navesti operator ::.

Na primer:

```
program P {
    int X[];
    void main() int X; { ::X = new int[5]; X = ::X[0];}
}
```

a) Promeniti Mikrojava gramatiku da se dodaju opisane mogućnosti (relevantan deo gramatike dat je u prilogu u EBNF notaciji). Jasno označiti šta je promenjeno.

```
DesignatorStatement := Designator "=" Expr.

DesignatorStatement := Designator "++".

DesignatorStatement := Designator "--".

Statement := DesignatorStatement ";".

Statement := "read" "(" Designator ")" ";".

Statement := "print" "(" Expr ["," number] ")" ";".

Expr := ["-"] Term {Addop Term}.

Term := Factor {Mulop Factor}.

Factor := numConst | charConst | "(" Expr ")" | boolConst | "new" Type [ "[" Expr "]" ].

Factor := Designator [ "(" ")" ].

Designator := ident ["[" Expr "]" ].

Addop := "+" | "-".

Mulop := "*" | "/" | "%".
```

- b) Dodati u mikrojava tabelu simbola metod find_hidden(String name) koji se poziva za traženje imena pod dejstvom operatora ::. Navesti kompletnu implementaciju ovog metoda. U prilogu je (na sledećoj strani) kao podsetnik dat deo postojeće implementacije klase Tab.
- c) Gde u Mikrojava kompajleru treba ugraditi poziv metoda find_hidden?

```
public class Tab {
      public static final Struct
            noType = new Struct(Struct.None),
            intType = new Struct(Struct.Int),
      charType = new Struct(Struct.Char),
            nullType = new Struct(Struct.Class);
      public static final Obj noObj = new Obj(Obj.Var, "noObj", noType);
      public static Obj chrObj, ordObj, lenObj;
      public static Scope currentScope; //tekuci opseg
      private static int currentLevel; //nivo ugnezdavanja tekuceg opsega
      public static void init() {
            Scope universe = currentScope = new Scope(null);
            currentLevel = -1;
      }
      public static void openScope() {
            currentScope = new Scope(currentScope);
            currentLevel++;
      public static void closeScope() {
            currentScope = currentScope.getOuter();
            currentLevel--;
      public static Obj insert(int kind, String name, Struct type) {
            Obj newObj=new Obj(kind,name,type,0,((currentLevel!=0)?1:0));
      public static Obj find(String name) {
            Obj resultObj = null;
            for (Scope s = currentScope; s != null; s = s.getOuter()) {
                  if (s.getLocals() != null) {
                        resultObj = s.getLocals().searchKey(name);
                        if (resultObj != null) break;
                  }
            }
            return (resultObj != null) ? resultObj : noObj;
      public static Scope currentScope() {
            return currentScope;
      }
}
```

3) **(10 poena)**Dat je sledeći nedeterministički automat:

		a	b	c	
\rightarrow	A	Α		C	0
\rightarrow	В	В,С	D		0
	С	?	?	?	?
	D	?	?	?	?

Odrediti vrednosti za sva nepoznata polja ukoliko datom nedeterminističkom automatu odgovara sledeći deterministički automat:

		a	b	c	
\rightarrow	S 1	S2	S 3	S4	0
	S 2	S2	S 3	S5	1
	S 3		S 6		0
	S 4	S 7		S 3	1
	S5	S 7	S 6	S 3	1
	S 6	S2	S 3	S 3	1
	S 7	S 7		S4	0

Data je gramatika:

- $1. <S> \rightarrow a <S>b$
- $2. <S> \rightarrow b <S>c$
- $3. <S> \rightarrow bc$
- $4. <S> \rightarrow <S>a$
 - a) Transformisati gramatiku u LL(1) i odrediti SELECT skupove tako dobijene gramatike.
 - b) Konstruisati parser na bazi rekurzivnog spusta za gramatiku dobijenu u tački a).

Dat je sledeći deo program na jeziku sličnom Pascal-u:

```
procedure proc0;
     var x, y: integer;
     procedure proc1(z: integer);
           procedure proc2;
           begin
                 y := x + z;
           end;
     begin
           proc2;
     end;
     procedure proc3(z: integer);
           var x: integer;
           procedure proc4;
           begin
                 proc1(x);
           end;
     begin
           x := z + 1;
           proc4;
     end;
begin
     x := 5;
     proc3(x);
end;
```

- a) Ako je statičko okruženje za nelokalne promenljive realizovano preko pristupnih veza, nacrtati izgled steka nakon izvršavanja naredbe y := x + z; iz procedure proc2.
- b) Napisati 80x86 asemblerski kod za naredbu y := x + z; iz procedure proc2.

Za dati programski fragment:

- a) Napisati odgovarajući međukod i graf toka kontrole na nivou osnovnih blokova.
- b) Napisati međukod u SSA formi.

```
x = 1;
y = 0;
z = 0;
for(x = 2; y > z; z = z + 1) {
    if(x - 2 > y) {
        x = y - 1;
    }else if(x > y) {
        x = z - 1;
    }else break;
    y = x * 2;
}
x = y + z;
```