

Teorija

7. rujna 2017. 12:03

- 1) Koraci postupka analize izvornog programa redom su :
 - a) Leksička, semantička i sintaksna
 - b) Leksička, sintaksna i semantička**
 - c) Sintaksna, leksička i semantička
 - d) Sintaksna, semantička i sintaksna
 - e) Semantička, leksička i sintaksna
- 2) Za slijedeću kontekstno neovisnu gramatiku $S \rightarrow aABc$; $S \rightarrow cBAb$; $A \rightarrow aA$; $A \rightarrow \epsilon$; $B \rightarrow bB$; $B \rightarrow c$ izračunajte vrijednost relacije ReduciranZnakom za završni znak c:
 - a) ReduciranZnakom(c,1)
 - b) ReduciranZnakom(c,a), ReduciranZnakom(c,1)
 - c) ReduciranZnakom(c,a), ReduciranZnakom(c,b), ReduciranZnakom(c,c)
 - d) ReduciranZnakom(c,b), ReduciranZnakom(c,e)
 - e) ReduciranZnakom(c,a), ReduciranZnakom(c,b), ReduciranZnakom(c,c), ReduciranZnakom(c,1)**
- 3) U LL(1) gramatici, za praznu produkciju $A \rightarrow \alpha$, relacija PRIMJENI izračunava se kao:
 - a) $ZAPOČINJE(A) \cup SLIJEDI(\alpha)$
 - b) $ZAPOČINJE(\alpha) \cup SLIJEDI(A)$
 - c) $ZAPOČINJE(A) \cup SLIJEDI(A)$
 - d) $ZAPOČINJE(\alpha) \cup SLIJEDI(A)$**
 - e) $ZAPOČINJE(\alpha) \cap SLIJEDI(A)$
- 4) Ako je stanje LR(1) parsera označeno stavkama $X \rightarrow \alpha \cdot \{a,b,c\}$ i $X \rightarrow \alpha \cdot g\beta \{d,e,f\}$, parser će učitavanjem znaka e iz ulaznog niza izvesti akcije:
 - a) Pomakni
 - b) Reduciraj
 - c) Prihvati
 - d) Odbaci**
 - e) neće moći jednoznačno odlučiti zbog proturječja
- 5) Tijekom prevođenja izvornog programa pomoću CO-NO tablice, trenutni operator ";", i slijedeći operator "+" određuju sljedeću akciju generatora ciljnog programa:
 - a) Spremi
 - b) Zbroji
 - c) Pomnoži
 - d) Obriši
 - e) Dohvati**
- 6) Zadana je Q-gramatika s produkcijama: $S \rightarrow bAS$; $S \rightarrow a$; $A \rightarrow \epsilon$. Odredite skup PRIMJENI($A \rightarrow \epsilon$).
 - a) $\{\epsilon\}$
 - b) $\{a\}$
 - c) $\{b\}$
 - d) $\{a,b\}$**
 - e) $\{a,b,\epsilon\}$
- 7) Poredajte gramatike LALR(1), SLR(1), LR(0) i LR(1) ulazno po općenitosti. Razred gramatika X je općenitiji od razreda gramatika Y ako se svaki jezik definiran gramatikom Y može definirati gramatikom iz razreda X.
 - a) LALR(1), SLR(1), LR(0) i LR(1)
 - b) LR(0), LALR(1), SLR(1) i LR(1)
 - c) LR(0), SLR(1), LR(1) i LALR(1)
 - d) LR(0), SLR(1), LALR(1) i LR(1)**
 - e) SLR(1), LR(0), LALR(1) i LR(1)
- 8) Zadana je L-atributno prijevodna gramatika (indeksi su u zagradama): $X(n1,i2,i3) \rightarrow Y(n4)Z(i5)V(i6,n7,n8)W(n9)$ gdje su $i2, i3, i5$ i $i6$ izvedena svojstva, a $n1, n4, n7, n8$ i $n9$ nasljedna. Nasljedno svojstvo $n7$ može se računati na temelju svojstva:
 - a) $n1, i2, i3$
 - b) $n1, i2, i3, n4, i5$
 - c) $n1, n4, i5$**
 - d) $n1, n4, i6, n9$
 - e) $i2, i3$
- 9) Relacija ReduciranZnakom(A,x) vrijedi ako je znak A početni nezavršni znak gramatike, a znak X je:
 - a) završni ili nezavršni znak gramatike
 - b) nezavršni znak gramatike
 - c) završni znak gramatike
 - d) oznaka kraja niza**
 - e) oznaka dna stoga

- 10) Do kakvog inače mogućeg proturječja nikada ne može dovesti grupiranje stanja koja imaju iste LR(0) stavke?
- Pomakni/Pomakni
 - b) Pomakni/Reduciraj**
 - Reduciraj/Reduciraj
 - Pomakni/Odbaci
 - Reduciraj/Odbaci
- 11) Za slijedeću kontekstno neovisnu gramatiku $S \rightarrow pAmC$; $A \rightarrow dSa$; $C \rightarrow bA$; $S \rightarrow bA$; $A \rightarrow e$ izračunajte vrijednost relacije IspodZnaka za završni znak p:
- a) IspodZnaka(p,d),IspodZnaka(p,e)**
 - IspodZnaka(p,d)
 - IspodZnaka(p,a),IspodZnaka(p,e)
 - IspodZnaka(p,e)
 - IspodZnaka(p,d),IspodZnaka(p,m)
- 12) Koji od navedenih postupaka se koristi u pretvorbi LL(1) gramatike u Q-gramatiku?
- Zamjena krajnje desnih nezavršnih znakova na lijevoj strani produkcije.
 - Zamjena krajnje desnih nezavršnih znakova na desnoj strani produkcije.
 - Zamjena krajnje lijevih nezavršnih znakova na lijevoj strani produkcije.
 - d) Zamjena krajnje lijevih nezavršnih znakova na desnoj strani produkcije.**
 - Zamjena završnih znakova nezavršnim znakovima.
- 13) Koja od navedenih produkcija ne zadovoljava pravila operatorske gramatike?
- $E \rightarrow E + T$
 - b) $E \rightarrow ET$**
 - $T \rightarrow T * P$
 - $P \rightarrow (E)$
 - $P \rightarrow a$
1. Pri izgradnji potisnog automata za atributnu prijevodnu gramatiku, temeljem produkcije $A \rightarrow \xi b \phi \alpha$, pri čemu su ξ i ϕ izlazni znakovi, gradi se akcija:
- a. Izlaz($\xi\phi$); Zamijeni(α^r); Pomakni;**
 - Izlaz(ξ);Zamijeni($\alpha^r\phi$); Pomakni;
 - Izlaz($\xi\phi$); Izvuci; Zadrži;
 - Zamijeni($\alpha^r\phi$); Pomakni;
 - Izlaz($\xi\phi$);Zamijeni(α^r);Zadrži;
- Str 184
2. Tijekom analize strukture pri analizi tijeka izvođenja programa, analiza strukture obilazi graf tijeka izvođenja programa, traži podgrafove uzorke, zamjeni ih jednim zamjenskim čvorom i gradi:
- Usmjereni graf izvornog programa
 - Stablo čvorova
 - Dominantno stablo
 - Graf uzoraka
 - e. Upravljačko stablo**
- Str 300
3. Pri optimiranju procedure međukoda srednje razine koristi se pretvorba rekurzivnih procedura u:
- Zasebne pozive za svaki parametar
 - Procedure s jednim prijenosnim parametrom
 - Rekurzivne procedure nije moguće preoblikovati
 - d. Petlje**
 - Skokove
- Str 316
4. Generiranje ciljnog programa na temelju post fiksnog sustava oznaka: Ako se u međukodu pročita operator, onda generator primjeni akciju:
- Stavi početni znak međukoda na vrh stoga, a glavu za čitanje zadrži na trenutnom znaku
 - Stavi početni znak međukoda na vrh stoga i pomakni glavu za čitanje na sljedeći znak
 - Generiraj naredbe ciljnog programa i pomakni glavu za čitanje na slijedeći znak
 - d. Uzmi sa vrha stoga zadani broj operanda , generiraj naredbe ciljnog programa i stavi rezultirajući operand na vrh stoga**
 - Uzmi s vrha stoga zadani broj operanda, generiraj ciljni program
- Str 256

7. Dio izvornog programa u kojem je važeća deklaracija naziva se _____ deklaracije.
- Potpota
 - Dohvat
 - Značenje
 - Djelokrug**
 - Obrada
8. Za sljedeću kontekstno neovisnu gramatiku $S \rightarrow pAmC$; $A \rightarrow dSa$; $C \rightarrow dA$; $S \rightarrow bA$; $A \rightarrow e$ izračunajte vrijednost relacije IspodZnaka za završni znak b :
- IspodZnaka(b,d),IspodZnaka(b,m)
 - IspodZnaka(b,d)
 - IspodZnaka(b,a),IspodZnaka(b,c)
 - IspodZnaka(b,e)
 - IspodZnaka(b,d),IspodZnaka(b,c)
9. Ako je stanje LR(1) parsera označeno stavkama $X \rightarrow \alpha \cdot \{a,b,c\}$ i $X \rightarrow \alpha \cdot g\beta\{d,e,f\}$, parser će učitavanjem znaka b iz ulaznog niza izvesti akcije:
- Pomakni
 - Reduciraj**
 - Prihvati
 - Odbaci
 - neće moći jednoznačno odlučiti zbog proturječja
10. Izvođenje naredbi za koje vrijedi da se vrijednost relacije _____ ne mijenja određuje životni vijek pridruživanja imena.
- Naslovljavanja
 - Stanja
 - Okoline**
 - Odnosa
 - Zavisnosti
11. Za sljedeću kontekstno neovisnu gramatiku $S \rightarrow aABc$; $S \rightarrow cBAB$; $A \rightarrow aA$; $A \rightarrow \epsilon$; $B \rightarrow bB$; $B \rightarrow c$; izračunajte vrijednosti relacija ReduciranZnakom za završni znak c .
- $R(c, \perp)$
 - $R(c,a)$, $R(c, \perp)$
 - $R(c,a)$, $R(c,b)$, $R(c,c)$
 - $R(c,a)$, $R(c,b)$, $R(c,c)$, $R(c, \perp)$**
 - $R(c,b)$, $R(c,\epsilon)$

Str 221

Str 151

Str 222

(3 boda) Za sljedeću gramatiku odredite vrstu: $S \rightarrow Bb$; $S \rightarrow cBb$; $B \rightarrow \epsilon$; $B \rightarrow ab$;
 a) regularna gramatika b) S - gramatika c) Q - gramatika **d) LL(1) gramatika** e) operatorska gramatika

(3 boda) Koliko će produkcija imati zadana gramatika. $A \rightarrow aBa$; $A \rightarrow acBc$; $B \rightarrow Ba$; $B \rightarrow aA$; $B \rightarrow \epsilon$ nakon izbacivanja praznih znakova? a) 4 b) 5 c) 6 **d) 7** e) 8

2. Leksicki analizator slijedno cita tekst izvornog programa. (znak po znak, liniju po liniju...)

znak po znak

3. Osnovne razine medukoda redom od onih blizem strojnom kodu.

nizi, srednji, visi

4. U specifikaciji leksickog analizatora zadani su regularni izrazi sljedećim redoslijedom: $(a|b|...|z)^*(0|1|...|9)$, dva/2, tri/3 i pet/5. Kako se niz petpet5pet5pet3 grupira u leksicke jedine?

petpet5, pet5, pet3

6. Ako je LR stavka potupna, onda je oznaka tocke: (s koje strane)

točka je na kraju desne strane produkcije

7. Koje upravljačke tablice koristi parser Pomakni-Reduciraj?

stavi, pomakni/reduciraj

15. Dva su osnovna načina traženja slobodnog segmenta memorijskog prostora: potraga za prvim slobodnim segmentom dovoljne veličine i potraga za slobodnim segmentom koji po svojoj veličini _____ memorije.

veći ali najbliži segmentu

16. Strojno nezavisni program virtualnog stroja u strojni program prevodi: (tko)

postprocesor valjda

20. Analizu pseudonimacije dva dijela:

skupljanje i prenosenje

2. U koje dvije faze je raspodijeljen rad jezičnih procesora?

Analiza izvornog programa i sinteza ciljnog programa.

3. Interpretator naredbe prevodi redoslijedom izvođenja.

Točno

4. LEX izgrađuje jezični procesor. Izrazi se zadaju regularnim definicijama. Ciljni jezik mu je C.

Točno

5. Pretraživanje desnog konteksta zadaje se na sljedeći način: r/r'

Točno.

6. Ako je moguće niz znakova grupirati na više različitih načina, onda je leksička analiza

Nejednoznačna.

7. Leksički analizator leksičke jedinice slijedno čita i sve ih zapisuje u tablicu konstanti.

Netočno.

8. Funkcija preslikavanja određuje koliko se naredbi izvornog programa preslikava u koliko naredbi ciljnog programa.

Točno

11. Koje produkcije su dio S-gramatike?

a) $\langle S \rangle \rightarrow a b \langle R \rangle$

b) $\langle S \rangle \rightarrow \epsilon$

c) $\langle S \rangle \rightarrow \langle R \rangle a b$

d) $\langle S \rangle \rightarrow c \langle R \rangle$

13. Koji su dijelovi sinteze izvornog jezika u izvršivi kod?

- a) leksička analiza
- b) generiranje međukoda
- c) semantička analiza
- d) stojno neovisno optimiranje
- e) sintaksna analiza

14. Leksički analizator stvara tablicu uniformnih znakova i čuva izvorni kod.

Točno.

17. Postupak generiranja strojno nezavisnog koda generira:

Kod koji ne ovisi o arhitekturi računala.

21. Redoslijed zapisa znakova u tablici uniformnih znakova ne odgovara redoslijedu leksičkih jedinki u izvornom programu.

Netočno

22. Uobičajeno je da se leksička pravila zadaju primjenom regularnih izraza i regularnih definicija

Točno

23. Nejednoznačnost u leksičkoj analizi može se riješiti analizom lijevog konteksta i analizom desnog konteksta.

Točno

24. Tijekom prevođenja izvornog programa pomoću CO-NO tablica, trenutni operator * i sljedeći operator -> određuju sljedeću akciju generatora ciljnog programa:

- a) spremi
- b) obriši
- c) pomnoži
- d) dohvati
- e) zbroji

25. Tijekom prevođenja izvornog programa pomoću CO-NO tablica, trenutni operator + i sljedeći operator -> (strelica) određuju sljedeću akciju generatora ciljnog programa:

- a) obriši
- b) zbroji
- c) pomnoži
- d) dohvati
- e) spremi

26. Ona sintaksna analiza primjenom Co-No tablica: Koja akcija se izvesti ako je lijevi operator ; a desni operator -> ?

- a) dohvati
- b) spremi
- c) izvedi
- d) zbroji

31. Redosljed prevođenja i izvođenja interpretatora?

Redosljed prevođenja je određen redosljedom izvođenja

36. U Co-No notaciji/zapisu dolazi ; koje de se naredbe izvršiti?

- a) zbroji
- b) pomnoži
- c) dohvati
- d) spremi
- e) obriši

37. Program koji prevodi iz nekog koda u strojni kod ili neki oblik koji treba preraditi za strojni kod zove se:

- a) Jezični procesor
- b) Jezični predprocesor
- c) Jezični potprocesor
- d) Program punitelj
- e) Program poveziivač

38. Program koji izvodi kod virtualne mašine nešto nešto

- a) Jezični procesor
- b) Jezični predprocesor
- c) Jezični postprocesor
- d) Program punitelj
- e) Program poveziivač

41. Za produkciju $A \rightarrow bX$ (X je niz završnih i nezavršnih znakova gramatike), u redak koji odgovara nezavršnom znaku A, stupac koji odgovara završnom znaku b upisuju se sljedeće akcije potisnog automata:

- 1) Izvuci
- 2) Pomakni N

Netočno

43. Što je prvi korak kod sinteze ciljnog programa?

Generiranje međukoda

53. Program slijedno obrađuju: pretprocesor, jezični procesor, postprocesor, program poveziivač i program punilac.

Točno

55. Ako odbacivanjem znakova ulaznog niza pročita znak iz skupa SLIJEDI () onda potisni automat odbacuje nezavršni znak s vrha stoga i nastavi parsiranje.

Točno

56. Redoslijed zapisa znakova u tablici uniformnih znakova odgovara redoslijedu leksičkih jedinki u izvornom programu.

Točno

57. Interpretator čita znakove:

kako se program izvodi

58. Kompajler čita znakove:

Kako je program zapisan

59. Q gramatika ne prihvaća.

$\langle S \rangle \rightarrow \langle A \rangle a$ [kada je prvi znak nezavršni]

1. Tablica Pomakni/Pronadji gradi se na sljedeći način:

ako vrijedi relacija $IspodZnaka(A, x)$, onda se u redak tablice A, i u stupac tablice x zapise akcija:

Pomakni,

Pronadji,

Odbaci.

2. Tablica Pomakni/Pronadji gradi se na sljedeći način:

ako vrijedi relacija $ReduciranZnakom(A, x)$, onda se u redak tablice A, i u stupac tablice x zapise akcija:

Pomakni,

Pronadji,

Odbaci.

3. Za znakove gramatike A i B vrijedi relacija:

$ZapocinjelzravnoZnakom(A, B)$

ako i samo ako je barem jedna od zadanih produkcija gramatike oblika:

$A \rightarrow \alpha p f a B \beta$, $\alpha \rightarrow^* \epsilon$.

Tocno / Netocno

5. Ako se koristi *izravni način*, onda _____ dodaje naredbe postupka pretvorbe vrijednosti obilježja.

semanticki analizator

korisnik

sintaksni analizator

generator medjukoda

6. Ako se koristi *neizravni način*, onda _____ dodaje naredbe postupka pretvorbe vrijednosti obilježja.

semanticki analizator

korisnik

sintaksni analizator

generator medjukoda

6. Ako izbacimo ulazne znakove iz gramatike, prijevodna gramatika koju dobijemo je:

izlazna gramatika

ulazna gramatika

nista od navedenoga

7. Pocetna vrijednost nasljednog svojstva pocetnog nezavršnog znaka gramatike *ne zadaje se* zajedno s produkcijama gramatike.

Tocno / **Netocno**

12. Koje skupove je moguće odredit pomoću tablice ISPRED?

SLIJEDI.

21. LR stavka je produkcija gramatike koja ima oznaku točke:

- a) na proizvoljnom mjestu lijeve strane produkcije
- b) točno na krajnjem lijevom mjestu lijeve strane produkcije
- c) **na proizvoljnom mjestu desne strane produkcije**
- d) točno na krajnje lijevom mjestu desne strane produkcije
- e) točno na krajnje desnom mjestu lijeve strane produkcije
- f) točno na krajnje desnom mjestu desne strane produkcije

23. Tablica Pomakni / Pronađi gradi se na osnovi vrijednosti relacija:

- a) iznad znaka
- b) **reduciran znakom**
- c) **ispod znaka**
- d) izravni kraj
- e) ništa od navedenog

24. Osnovni oblici nejednoznačnosti tijekom parsiranja od dna prema vrhu su:

- a) Reduciraj / prihvati
- b) **Pomakni / reduciraj**
- c) Reduciraj / odbaci
- d) **Reduciraj / reduciraj**
- e) Pomakni / odbaci

26. Relacija ZapočinjeZnakom je refleksivno tranzitivo okruženje relacije ZapočinjelzravnoZnakom

Točno / netočno

28. Parser od dna prema vrhu ne može donjeti jednoznačnu odluku o primjeni Redukcije ako je:

- a) Desna strana jedne produkcije prefiks desne strane druge produkcije
- b) Desna strana jedne produkcije sufiks desne strane druge produkcije**
- c) Lijeva strana jedne produkcije sufiks lijeve strane druge produkcije

29. Osnovne akcije tijekom parsiranja od dna prema vrhu su:

- a) Ništa od navedenog
- b) Pomakni, izvuci, prihvati, odbaci
- c) Pomakni, reduciraj, prihvati, zadrži
- d) Pomakni, reduciraj, prihvati, odbaci**

30. Akcija Prihvati tijekom parsiranja od dna prema vrhu primjenjuje se ako

- a) Kazaljka u ulaznom nizu pokazuje na pocetak niza, a na stogu je proizvoljan skup nezavršnih znakova i oznaka dna stoga
- b) Kazaljka u ulaznom nizu pokazuje na kraj niza, a na stogu je pocetni nezavršni znak i oznaka dna stoga**
- c) Kazaljka u ulaznom nizu pokazuje na kraj niza, a na stogu je proizvoljan skup nezavršnih znakova i oznaka dna stoga

31. Semantički analizator osigurava prijenos vrijednosti obilježja po:

- a) Izvornom programu
- b) Ništa od navedenog
- c) Tablici uniformnih znakova
- d) Tablici konstanti
- e) Sintaksno stablo**

36. Ako produkcije $A \rightarrow X$ nije prazna produkcija, onda je skup PRIMJENI ($A \rightarrow X$) jednak skupu:

- a) ZAPOČINJE(x)**
- b) KRAJ(X)
- c) ISPRED(X)
- d) SLIJEDI(X)

37. Ako za znakove A i B vrijedi relacija $Ispred(A, B)$, onda za neki par znakova X i Y vrijedi:

- a) IzravnoIspred**
- b) IzravniKraj
- c) ZapočinjelzravnoZnakom

41. Nasljedna svojstva u tehnici rekurzivnog spusta definiraju se kao parametri koji se prenose kao:

Adresa varijable
Vrijednost varijable

45. Relacija IspodZnaka(A, x) vrijedi ako je A oznaka dna stoga i x je elemnt ZAPOČINJE(<S>), gdje je S početni nezavršni znak gramatike.

TOČNO / NETOČNO

Na temelju tablice Ispred moguće je izravno odrediti skupove _____ za sve prazne nezavršne znakove.

a)	Primijeni
b)	Kraj
c)	Započinje
<input checked="" type="radio"/> d)	Slijedi

Aktivirana procedure sprema podatke u svoj _____.

a)	registar
<input checked="" type="radio"/> b)	opisnik
c)	stog
d)	meduspremnik

Naredbe potpore izvođenju ciljnog programa koriste potprograme _____ operacijskog sustava računala.

<input checked="" type="radio"/> a)	knjižnice
b)	okoline
c)	programa
d)	izvornog koda

Ako je međukod u postfixnom obliku, redoslijed generiranja strojnih naredbi određuje se primjenom potisnog stoga.

a)	Netocno.
<input checked="" type="radio"/> b)	Tocno.
c)	Ne može se reći.

Generiranje ciljnog programa na temelju postfixnog sustava oznaka: Ako se u međukodu pročita operand, onda generator primijeni akciju:

a)	Uzimi s vrha stoga zadani broj operanada, generiraj naredbe ciljnog programa i stavi rezultirajući operand na vrh stoga.
<input checked="" type="radio"/> b)	Stavi pročitani znak međukoda na vrh stoga i pomakni glavu za čitanje na sljedeći znak.

Naredbe ciljnog programa generator izvodivog ciljnog programa generira:

<input checked="" type="radio"/> a)	u datoteku masovne memorije
b)	izravno u dodijeljeni memorijski prostor

Za razliku od djelokruga deklaracije koji se statički određuje na temelju teksta izvornog programa, životni vijek pridruživanja _____ se određuje na temelju izvođenja programa.

a)	optimiranjem
<input checked="" type="radio"/> b)	dinamički
c)	analizom
d)	statički

Postupci optimiranja međukoda srednje razine: Naredba oblika _____ naziva se jedinicom, gdje je L ime varijable, a D vrijednost konstante ili ime isključivo jedne varijable.

a)	D:=L
b)	D->L
<input checked="" type="radio"/> c)	L:=D
d)	L->D

Ako združivanje svih susjednih slobodnih segmenata u jedan segment nije dovoljno, onda se _____

a)	svi slobodni segmenti rasprše po memoriji.
<input checked="" type="checkbox"/> b)	svi zauzeti segmenti premjeste u memoriji i združe u jednu cjelinu.
c)	dio zauzetih segmenata oslobodi.
d)	dio slobodnih segmenata proširi.

Uspostava relacija između imena koja se pojavljuju u izvornom programu, podatkovnih objekata ciljnog programa i vrijednosti tih objekata, opisuje se dvijema relacijama: relacija _____ i relacija stanja.

a)	dosljednosti
b)	učinkovitosti
c)	preciznosti
<input checked="" type="checkbox"/> d)	okoline

Poziv procedure sadrži vrijednosti _____ parametara.

a)	posrednih
b)	izrečnih
c)	pomoćnih
<input checked="" type="checkbox"/> d)	aktualnih

Ciljni program moguće je generirati u obliku:

a)	medukoda
b)	sintaksnog stabla
<input checked="" type="checkbox"/> c)	izvodivog strojnog jezika

Ako je ukupna veličina svih slobodnih segmenata veća od veličine tražene memorije, a nijedan slobodni segment pojedinačno nije dovoljno velik, onda je potrebno _____

a)	prečekati na oslobađanje dovoljne količine memorije.
b)	raspršiti zauzete segmente u slobodni segment.
c)	prijaviti pogrešku.
<input checked="" type="checkbox"/> d)	združiti više susjednih slobodnih segmenata u jedan slobodni segment.

Ako dvije mrežice imaju zajedničkih naredbi, onda su one zavisne.

a)	Netočno
<input checked="" type="checkbox"/> b)	Tačno
c)	Ne može se reći.

Ciljni program čine naredbe generirane provođenjem izvornog programa u ciljni i naredbe _____ ciljnog programa.

a)	sigurnosti ostvarenja
<input checked="" type="checkbox"/> b)	kontrole
c)	provjere
<input checked="" type="checkbox"/> d)	potpore izvođenju

2. Razmjena ulazno/izlaznih parametara procedura - razmjena imena :

Pozivajuća procedura zapise u opisnik pozvane procedure podatke koji se koriste za računanje adresa aktualnih parametara.

3. Razmjena ulazno/izlaznih parametara procedura - povratna razmjena vrijednosti :

Pozivajuća procedura odredi vrijednosti, i adrese aktualnih parametara, i zapise ih u opisnik pozvane procedure.

5. Ako podatak o načinu izvođenja programa nije dostupan, onda postupak pretvorbe pretpostavlja najgori slučaj, a to je :

pesimizam,
optimizam,
agresivnost,
dosljednost.

6. Apstraktne podatke čine podatkovne :

kazaljke,
znacke,
stavke ili,
nesto četvrto.

7. Dinamičko pravilo djelokruga moguće je ostvariti na dva načina :

pretraživanjem po dubini,
pretraživanjem statičke memorije,
pretraživanjem po širini, ili
nesto četvrto.

11. Označiti akcije koje se nalaze u tablici upravljanja generatorom ciljnog programa za generiranje ciljnog programa iz sažetog sintaksnog stabla !

Generiraj, označi i obidi.

12. Dva su osnovna načina traženja slobodnog segmenta:...

...potraga za prvim slobodnim segmentom dovoljne veličine i potraga za slobodnim segmentom koji je po svojoj veličini najbliži veličini tražene memorije.

20. Jednakost vrijednosti obilježja definira na jedan od dva načina: jednakost imena vrijednosti i jednakost _____ vrijednosti.

1. strukture

2. značenja

3. tipa

4. sadržaja

Kazaljka nelokalnih imena opisnika procedure koja koristi dinamičko pravilo djelokruga pokazuju na:

- ☒ a) pozivajuću proceduru
- ☐ b) najbližu ugnježđujuću proceduru u izvornom programu
- ☐ c) statičku memoriju

Graf tijeka izvođenja programa: Osnovni blok grafa tijeka izvođenja programa je niz naredbi koje se slijedno izvode.

- ☐ a) Netочно
- ☒ b) Točno
- ☐ c) Ne može se reći.

Postupak dorade adrese postupkom premještanja potrebno je provesti za ciljni program generiran:

- ☒ a) Generatorima premjestivog ciljnog programa
- ☐ b) Generatorima izvodivog ciljnog programa
- ☐ c) Spremi-i-pokreni jezičnim procesorima

Veze između dijelova premjestivog strojnog programa koji su nezavisno prevedeni i gradi jedinstveni izvodivi strojni program uspostavlja:

- ☒ a) Program poveziivač
- ☐ b) Jezični interpreter
- ☐ c) Program punitelj
- ☐ d) Program procesor
- ☐ e) Jezični procesor

Postupci optimiranja međukôda niže razine i ciljnog programa: Upravljanje načinom dohвата podataka: Unaprijednim dohvatanjem postiže se istodobnost

- ☒ a) obrade i dohвата podataka
- ☐ b) analize i zapisivanja podataka
- ☐ c) pretraživanja i dohвата podataka
- ☐ d) prenošenja i dohвата podataka

Analiza toka podataka izravni je nastavak analize tijeka izvođenja programa. Na temelju grafa tijeka izvođenja programa analizira se način uporabe podataka u programu primjenom:

- ☐ a) unazadne analize pseudonima
- ☒ b) iterativnog ili eliminacijskog postupka
- ☐ c) unaprijedne analize pseudonima
- ☐ d) postupka pronalazanja varijabli