

OPP - Brzi test
iz treće nastavne cjeline
(ispitivanje i formalna verifikacija)



1. U ispitivanju (testiranju) programske potpore koristi se termin ispitni slučaj ili testni slučaj (engl. *test case*) koji se definira kao:

- A) Kriterij prolaza ispitivanja (testa)
- B) Ulazni podaci za ispitivanje
- C) Par, ulazni podaci za ispitivanje i dobiveni izlazni podaci
- D) Par, ulazni podaci za ispitivanje i očekivani izlazni podaci

2. U ispitivanju (testiranju) programske potpore ekvivalentne podjele (ekvivalentne particije) primjenjuju se poglavito u:

- A) U iscrpnom testiranju programskog koda
- B) U slučajnom testiranju programskog koda
- C) U testiranju programskog koda kao crne kutije
- D) U testiranju programskog koda kao bijele kutije



3. Dio programa predstavljen grafom tijeka (engl. *Program flow graph*) satoji se iz 4 čvora i 4 luka.
Koliki je broj temeljnih putova u tom dijelu programa?

- A) za zadani broj čvorova i lukova nema temeljnog puta
- B) 1
- C) 2
- D) 3
- E) 4

4. U složenoj propozicijskoj formuli postoje 3 propozicijska simbola povezana s 4 logička operatora (negacije, konjunkcije, disjunkcije i ekvivalencije).

Npr. $((P \wedge Q) \vee (R \Rightarrow P)) \Leftrightarrow (R \wedge \neg Q)$

Koliko je moguće imati različitih interpretacija takve formule?

- A) 8
- B) 12
- C) 16

5. Da li su ekvivalentne propozicijske formule

$$((P \wedge Q) \Rightarrow (\neg R \vee Q))$$

$$(P \wedge ((Q \Rightarrow \neg R) \vee Q))$$

- A) DA
- B) NE
- C) Nije moguća usporedba



6. Neka su P, Q, R predikati, x je individualna varijabla,
 \Rightarrow je znak logičke implikacije.

Koji par formula u predikatnoj logici predstavlja
ekvivalentne formule:

- | | | | |
|----|-------------------------------------|-------------------|---|
| A) | $\forall x(P(x) \Rightarrow Q(x))$ | \Leftrightarrow | $\exists x P(x) \vee \forall x Q(x)$ |
| B) | $\exists x (P(x) \Rightarrow Q(x))$ | \Leftrightarrow | $\exists x (\neg P(x)) \vee \exists x Q(x)$ |
| C) | $\exists x (P(x) \wedge Q(x))$ | \Leftrightarrow | $\exists x P(x) \wedge \exists x Q(x)$ |
| D) | $\forall x(P(x) \vee Q(x))$ | \Leftrightarrow | $\forall x P(x) \vee \forall x Q(x)$ |

7. Klausula je:

- A) Konjunkcija literala
- B) Disjunkcija literala
- C) Istoznačnica s CNF
- D) Istoznačnica s DNF



8. Teorem dedukcije glasi

β je logička posljedica od α , odnosno $\alpha \models \beta$, akko je:

- A) $(\alpha \wedge \beta)$ zadovoljivo
- B) $(\alpha \wedge \beta)$ nezadovoljivo
- C) $(\alpha \wedge \neg\beta)$ zadovoljivo
- D) $(\alpha \wedge \neg\beta)$ nezadovoljivo

9. Neka je u propozicijskoj logici simboli P , Q , R znače:

P - "doći će u 8"

Q - "doći će u 9"

R - "posjetit će nas"

Koja od slijedećih propozicijska formula predstavlja rečenicu:

"Doći će u 8 ili 9, a ako dođe u 8 posjetit će nas."

- A) $\neg P \Rightarrow Q \vee R$
- B) $(P \vee Q) \wedge (P \Rightarrow R)$
- C) $(P \Rightarrow Q) \wedge (P \vee R)$
- D) $P \vee \neg Q \Rightarrow R$

10. Označi ispravno definiranu CTL formulu:

- A) $A(q \cup Eq)$
- B) $A(EFp \cup Fq)$
- C) $A(p \cup EFq)$
- D) $A(p \cup Xq)$

11. Rečenica prirodnog jezika

"Iz svakog stanja konačno je moguće doći do stanja u kojem vrijedi *"restart"*"

u CTL notaciji glasi:

- A) EG (EF *restart*)
- B) EG (AF *restart*)
- C) AG (AG *restart*)
- D) AG (EF *restart*)
- E) AG (EX *restart*)

12. Da li za stanje na vrhu vrijedi CTL formula: **AG EF P**

A) DA

B) NE

