

1. (a) (1 bod) Definirajte logički ekvivalentne formule u logici sudova.  
(b) (1 bod) Iskažite teorem kompaktnosti za logiku sudova.  
(c) (3 boda) Neka je  $S$  neki skup formula logike sudova, te  $F$  neka formula. Ako vrijedi  $S \vdash_{RS} F$  dokažite da tada vrijedi  $S \models F$ .
2. (a) (2 boda) Definirajte konjunktivnu normalnu formu u logici sudova i iskažite teorem o normalnim formama.  
(b) (3 boda) Odredite konjunktivnu normalnu formu i disjunktivnu normalnu formu za formulu

$$((Q \vee \neg R) \leftrightarrow P) \rightarrow R.$$

3. Primjenom glavnog testa ispitajte da li je formula:  
(a) (2 boda)  $(Q \leftrightarrow \neg R) \rightarrow (P \vee Q)$  ispunjiva.  
(b) (3 boda)  $((Q \vee \neg R) \rightarrow P) \rightarrow R$  valjana.
4. (a) (1 bod) Definirajte pojam dokaza u sistemu  $RS$   
(b) (4 boda) Neka je  $S$  skup formula logike sudova i  $F$  formula t.d  $S \models F$ . Dokažite da tada postoji konačan podskup  $B_1, \dots, B_n$  formula iz  $S$  t.d je  $B_1 \wedge \dots \wedge B_n \wedge \neg F$  antitautologija. (Uputa: pretpostavite suprotno + kompaktnost)
5. (a) (1 bod) Definirajte pojam Kripkeovog modela  
(b) (3 boda) Pokažite da je formula  $\Diamond p \rightarrow \Box p$  valjana na okviru  $\mathcal{F} = (W, R)$  **ako i samo ako** je relacija  $R$  na okviru  $\mathcal{F}$  parcijalna funkcija. (Relacija  $R$  je parcijalna funkcija ako  $Rxy$  i  $Rxz$  povlači  $y = z$ , za sve elemente  $x, y, z$  od  $W$ .)  
(c) (1 bod) Koristeći se prethodnom tvrdnjom pokažite da formula  $\Diamond p \rightarrow \Box p$  nije valjana.

Mole se studenti da svaki zadatak rješavaju na zaseban papir.