

*Skriftid: 8 – 13 . Tillåtna hjälpmedel:* pennor, radergummi, linjal, papper (det sistnämnda tillhandahålles). **Alla svar (utom till uppgift 4) måste motiveras på lämpligt sätt. Skriv svaren på endast en sida av varje inlämnat pappersark.** Om man har fått minst 10, respektive minst 15, poäng på duggan som ägde rum i april 2021 så får man uppgifterna 1–2, respektive 1–3, tillgodoräknade (dvs man får full poäng på dem utan att behöva lösa dem). Maximalpoängen är 40. För att få betyg 3, 4 respektive 5 krävs minst 20, 26 respektive 32 poäng.

**1.** Antag att  $p, q$  och  $r$  tillhör en satslogisk signatur. (3p)

(a) Stämmer det att  $\{\neg(q \rightarrow r)\} \models (q \rightarrow p) \vee \neg r$  ?

(b) Stämmer det att  $\{(q \rightarrow p) \vee \neg r\} \models \neg(q \rightarrow r)$  ?

**2.** Konstruera en KNF (konjunktiv normalform) som är ekvivalent med  $(q \rightarrow p) \vee \neg r$ . (2p)

**3.** Gör härledningarna i naturlig deduktion som visar att följande sekventer är korrekta: (4p)

(a)  $\{\varphi \wedge \neg\psi, \chi \rightarrow \psi\} \vdash \neg\chi$ .

(b)  $\{\varphi \vee \psi, \varphi \rightarrow \chi, \psi \rightarrow \theta\} \vdash \chi \vee \theta$ .

**4.** Låt *Huggorm*, *Svamp* och *Flugsvamp* vara 1-ställiga relationssymboler och *GiftigareÄn* en 2-ställig relationssymbol. Översätt följande påståenden till första ordningens logik med dessa symboler: (4p)

(a) Flugsvampen är den giftigaste svampen.

(b) Huggormar är giftigare än flugsvampar.

**5** Låt  $\sigma_1 = \langle ; ; R \rangle$  vara en första ordningens signatur där relationssymbolen  $R$  har ställighet 2. Låt  $\mathcal{A} = \langle \{0, 1, 2, 3, 4\}; ; ; \{(0, 1), (1, 2), (2, 3), (3, 4), (4, 1)\} \rangle$  vara en  $\sigma_1$ -struktur. Vilka av följande satser är sanna i  $\mathcal{A}$ ? (5p)

(a)  $\exists x \forall y R(x, y)$

(b)  $\forall x \exists y R(x, y)$

(c)  $\exists x \exists y \exists z (R(y, x) \wedge R(z, x) \wedge \neg(y = z))$ .

**6.** Avgör om följande sekventer stämmer, där  $R$  är en 2-ställig relationssymbol: (5p)

(a)  $\neg \exists x \forall y (R(x, y) \rightarrow R(y, x)) \vdash \forall x \exists y (R(x, y) \wedge \neg R(y, x))$

(b)  $\forall x \forall y \exists z \left( (R(x, z) \wedge R(z, y) \wedge R(y, z) \wedge R(z, x)) \right) \vdash \exists x \exists y (R(x, y) \wedge \neg R(y, x))$

**Fortsätter på nästa sida**

7. Låt  $c$  vara en konstantsymbol och  $P$  och  $Q$  vara 1-ställiga relationssymboler. Gör härledning i naturlig deduktion som visar att följande sekvenser är korrekta: (5p)

(a)  $\{\exists x P(x) \rightarrow \forall x Q(x)\} \vdash P(c) \rightarrow Q(c)$ .

(b)  $\{\forall x (P(x) \vee Q(x)), \exists x \neg P(x)\} \vdash \exists x Q(x)$ .

8. Låt  $\sigma_2 = \langle a; f; P \rangle$  där  $f$  of  $P$  är 1-ställiga,  $\mathcal{M} = \langle M; a^{\mathcal{M}}; f^{\mathcal{M}}; P^{\mathcal{M}} \rangle$ , där  $M = \mathbb{N} = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$ ,  $a^{\mathcal{M}} = 3$ ,  $f^{\mathcal{M}}(x) = 5 \cdot x$  och  $P^{\mathcal{M}} = \{0, 2, 4, 6, \dots\}$  (dvs de jämna talen).

(a) Beskriv en formel  $\varphi(x)$  sådan att  $\mathcal{M} \models \varphi(1) \wedge \neg \varphi(3) \wedge \neg \varphi(8)$ .

(b) Gäller det att  $\mathcal{M} \models \forall x (\neg P(x) \vee \neg P(f(x)))$  ?

(c) Beskriv en formel  $\psi(x)$  så att det enda elementet i  $M$  som satisfierar denna formel är  $x = 75$ . (6p)

9. Låt  $\mapsto$  vara ett konnektiv (också kallad sanningsvärdesfunktion) som tolkas på så vis att  $A \mapsto B$  är sann om  $B$  är sann och  $A \mapsto B$  är falsk om  $B$  är falsk. (Så sanningsvärdet för  $A \mapsto B$  beror bara på  $B$ .)

(a) Hitta en (satslogisk) formel  $\psi$  sådan att  $\psi$  innehåller ' $\rightarrow$ ' och om vi byter alla förekomster av ' $\rightarrow$ ' i  $\psi$  mot ' $\mapsto$ ' så blir resultatet en formel  $\chi$  som är ekvivalent med  $\psi$ .

(b) Visa att om  $\varphi$  är en formel som endast är uppbyggd med hjälp av konnektiven  $\neg$  och/eller  $\mapsto$  så finns en *atomär* formel (också kallad satslogisk variabel)  $p$  sådan att  $\varphi$  är ekvivalent med  $p$  eller med  $\neg p$ .

(c) Visa att det finns en formel  $\theta$ , uppbyggd med de vanliga konnektiven  $\neg, \wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow$  (man behöver inte nödvändigtvis använda alla), sådan att det *inte* finns någon formel som som är uppbyggd endast med  $\neg$  och  $\mapsto$  och som är ekvivalent med  $\theta$ . (6p)

***Lycka till!***