

1. a) Ge en satsform i disjunktiv normalform som är ekvivalent med $(p \rightarrow q) \rightarrow \neg q$. (1,5p)
b) Uttryck $(p \rightarrow q) \rightarrow \neg q$ med ett fullständigt konnektiv. (1,5p)
2. a) Ge en härledning i naturlig deduktion av $(\neg p \rightarrow q) \rightarrow (p \vee q)$. (Lagen om det uteslutna tredje får användas utan bevis.) (1,5p)
b) Ge en Kripkemodell i vilken formeln $(\neg p \rightarrow q) \rightarrow (p \vee q)$ är falsk. Motivera ordentligt! (2p)
3. Låt A vara en satslogisk formel. Visa att om A är härledbar med naturlig deduktion för satslogik (inklusive RAA), så är A en tautologi. Av introduktions- och eliminationsreglerna behöver endast de för \vee behandlas. (3p)
4. Låt \mathcal{L} vara ett predikatlogiskt språk. Definiera vad som menas med
 - a) term i \mathcal{L} , (1p)
 - b) formel (well-formed formula) i \mathcal{L} , (1p)
 - b) tolkning (interpretation) av \mathcal{L} . (1p)
5. Låt P och Q vara ettställiga predikatsymboler.
 - a) Härled i naturlig deduktion $\exists xQ(x)$ från antagandena $\forall x(P(x) \rightarrow Q(x))$ och $\exists xP(x)$. (1p)
 - b) En av de nedanstående formlerna är en predikatlogisk sanning; ge en härledning i naturlig deduktion av den. Den andra formeln är inte en predikatlogisk sanning; ge en tolkning i vilken den är falsk. x och y är två olika variabler. (3p)
$$\forall x(P(x) \vee Q(y)) \rightarrow (\forall xP(x) \vee Q(y))$$
$$\forall x(P(x) \vee Q(x)) \rightarrow (\forall xP(x) \vee \forall xQ(x))$$
6. Låt P vara en tvåställig predikatsymbol och Q en ettställig predikatsymbol. Ge en prenexform till $(\exists xQ(x) \rightarrow P(x, y)) \rightarrow (\neg \exists xQ(x))$. (2p)
7. a) Låt Γ vara en mängd av predikatlogiska formler och A en sluten formel. Visa att om A inte kan härledas ur Γ så är $\Gamma \cup \{\neg A\}$ konsistent. (1p)
b) Visa fullständighetssatsen under förutsättning att vi vet att varje konsistent mängd av predikatlogiska formler har en modell. (1,5p)

Var god vänd!

8. a) Definiera Gödels formel U och visa att om \mathcal{N} är ω -konsistent så kan varken U eller $\neg U$ härledas i \mathcal{N} . (3p)

b) Visa att teorin som fås genom att utvidga \mathcal{N} med formeln $\neg U$ inte är ω -konsistent. (1p)

Tentan beräknas vara färdigriktad inom 10 dagar; när den är klar, så meddelar jag det på kursens hemsida. Den kan hämtas i mottagningsrummet kl. 12.30-13.00 varje vardag.

Lycka till!

Jan