

This exam consists of two parts. The basic part (grundläggande del) has 6 problems (1–6), worth a total of 20 points. The problem part (problemdel) has 3 problems (7–9), worth a total of 20 points. You can obtain a maximum of 40 points.

You may submit your answers in either English (pp. 2–3) or Swedish (pp. 4–5). In case of ambiguity the English text is the one that holds.

No aids are allowed besides paper and pen. Write clearly and motivate your answers carefully. All yes/no answers should be justified. You may use the soundness and completeness theorems (and any other theorems from the course), but state clearly when you do so.

—— Good luck! — Lycka till! ——

Written Exam (English)

Basic part

1 (4 p.) Give the case for the following rules in the proof of soundness for predicate logic

- (a) \wedge -I
- (b) \exists -E

You may use, if necessary, the following substitution lemma: for any formula φ and term t , with t free for x_i in φ , and for any structure \mathcal{A} and valuation v for \mathcal{A} ,

$$\llbracket \varphi[t/x_i] \rrbracket^{\mathcal{A},v} = \llbracket \varphi \rrbracket^{\mathcal{A},v[x_i \mapsto [t]^{\mathcal{A},v}]}$$

2 (2 p.) Consider the formulas $\varphi := (P_1 \rightarrow P_2) \rightarrow P_3$ and $\psi := P_1 \wedge P_2 \wedge \neg P_3$.

- (a) Give a model \mathcal{V} where they are both false
- (b) Give two models \mathcal{V}_1 and \mathcal{V}_2 such that just φ holds in \mathcal{V}_1 and just ψ holds in \mathcal{V}_2

3 (4 p.) Work over the arity type $\langle 2; \rangle$ (a single binary relation symbol). Let \mathcal{R} be the structure $\langle \mathbb{R}; <; \rangle$, and let $v : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$ be the valuation with $v(i) = 0$ for all i , i.e. interpreting all variables as $0 \in \mathbb{R}$.

(4 p.) Compute the following truth-values:

- (a) $\llbracket P_1(x_1, x_2) \rightarrow P_1(x_2, x_1) \rrbracket^{\mathcal{R},v}$
- (b) $\llbracket \forall x_2 (P_1(x_1, x_2) \rightarrow P_1(x_2, x_1)) \rrbracket^{\mathcal{R},v}$

4 (4 p.)

- (a) Show that $(P_1 \rightarrow P_3) \vee (P_2 \rightarrow P_3) \not\vdash (P_1 \vee P_2) \rightarrow P_3$.
- (b) Find an error in the following derivation of $(P_1 \rightarrow P_3) \vee (P_2 \rightarrow P_3) \vdash (P_1 \vee P_2) \rightarrow P_3$:

$$\frac{(A \rightarrow C) \vee (B \rightarrow C) \quad \frac{\frac{[A \vee B]^1 \quad \frac{[A \rightarrow C]^2 \quad [A]^3 \rightarrow E}{C} \quad \frac{[B \rightarrow C]^2 \quad [B]^3 \rightarrow E}{C} \rightarrow E}{C} \vee E_3 \quad \frac{[A \vee B]^1 \quad \frac{[A \rightarrow C]^2 \quad [A]^4 \rightarrow E}{C} \rightarrow E \quad \frac{[B \rightarrow C]^2 \quad [B]^4 \rightarrow E}{C} \rightarrow E}{C} \vee E_4}{C} \vee E_2}{\frac{C}{(A \vee B) \rightarrow C} \rightarrow I_1}$$

5 (2 p.) Take φ to be the formula $\forall x_2, x_3 \neg P_1(x_3, x_2, x_4, x_5)$.

- (a) Give a term t and a variable x_j such that t is free for x_j in φ .
- (b) Give a term s and a variable x_i such that s is not free for x_i in φ .

6 (a) (4 p.) Find the error in the following derivation of $\forall x_1 (P_1(x_1) \rightarrow P_2(x_1)) \vdash (\exists x_1 P_1(x_1)) \rightarrow (\exists x_1 P_2(x_1))$:

$$\frac{\frac{\frac{\forall x_1 (P_1(x_1) \rightarrow P_2(x_1))}{P_1(x_1) \rightarrow P_2(x_1)} \forall E \quad [P_1(x_1)]^2}{P_2(x_1)} \rightarrow E}{[\exists x_1 P_1(x_1)]^1} \exists E^2}{\frac{P_2(x_1)}{\exists x_1 P_2(x_1)} \exists I} \rightarrow I^1$$

(b) Give a (correct) derivation of $\forall x_1 (P_1(x_1) \rightarrow P_2(x_1)) \vdash (\exists x_1 P_1(x_1)) \rightarrow (\exists x_1 P_2(x_1))$.

Problem part

7 (6 p.) Let Γ be the propositional theory $\Gamma := \{\neg P_1, \neg P_2, \neg P_3, \dots\}$.

- (a) Show that Γ is consistent
- (b) Let Γ^* be a maximal consistent extension of Γ . Decide whether $(P_2 \rightarrow P_3) \rightarrow P_2$ is an element of Γ^* .

8 (2 p.) Give a derivation showing that

$$\neg(\forall x_1 (\varphi \wedge \psi)) \vdash \exists x_1 (\neg\varphi \vee \neg\psi).$$

(You may assume, if required, that x_1 does not occur bound in φ or ψ .)

9 (12 p.) We work under the arity type $\langle 2; 2 \rangle$ with one function binary predicate P_1 and one binary function f_1

- (a) Give a formula that is true in $(\mathbb{R}; <; +)$ and false in $(\mathbb{R}; \geq; +)$.
- (b) Give a formula that is true in $(\mathbb{R}; <; +)$ and false in $(\mathbb{R}; <; -)$.
- (c) Give a formula that is true in $(\mathbb{R}; <; \times)$ and false in $(\mathbb{R}; >; \times)$.
- (d) Consider the formula

$$\psi := \exists x_1, x_2 \forall x_3 (P_1(x_1, f_1(x_3, x_3)) \wedge P_1(f_1(x_3, x_3), x_2))$$

Give an interpretation in which ψ is true and another in which it is false.

———— End of exam ————

Skriftligt prov (Svenska)

Grundläggande del

1 (4 p.) Ge fallen för följande regler i sundhetsbeviset för predikatlogik.

- (a) \wedge -I
- (b) \exists -E

Du får använda, om nödvändigt, följande substitutionslemma: För varje formel φ och term t , så att t är fri för x_i i φ , och för varje tolkning \mathcal{A} , v ,

$$\llbracket \varphi[t/x_i] \rrbracket^{\mathcal{A},v} = \llbracket \varphi \rrbracket^{\mathcal{A},v[x_i \mapsto [t]^{\mathcal{A},v}]}$$

2 (2 p.) Betrakta formeln $\varphi := (P_1 \rightarrow P_2) \rightarrow P_3$ och $\psi := P_1 \wedge P_2 \wedge \neg P_3$.

- (a) Ge en model \mathcal{V} , var bägge är falska
- (b) Ange två modeller \mathcal{V}_1 och \mathcal{V}_2 sådana att bara φ gäller i \mathcal{V}_1 och bara ψ gäller \mathcal{V}_2

3 (4 p.) Arbeta med ställighetstypen $\langle 2; \rangle$ (en enda tvåställig relationssymbol). Låt \mathcal{R} vara strukturen $\langle \mathbb{R}; <; \rangle$, och låt $v : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$ vara värderingen med $v(i) = 0$ för varje i , d.v.s. så att alla variabler värderas som $0 \in \mathbb{R}$.

(4 p.) Beräkna följande sanningsvärden:

- (a) $\llbracket P_1(x_1, x_2) \rightarrow P_1(x_2, x_1) \rrbracket^{\mathcal{R},v}$
- (b) $\llbracket \forall x_2 (P_1(x_1, x_2) \rightarrow P_1(x_2, x_1)) \rrbracket^{\mathcal{R},v}$

4 (4 p.)

- (a) Visa att $(P_1 \rightarrow P_3) \vee (P_2 \rightarrow P_3) \not\vdash (P_1 \vee P_2) \rightarrow P_3$.
- (b) Hitta ett fel i följande härledning av $(P_1 \rightarrow P_3) \vee (P_2 \rightarrow P_3) \vdash (P_1 \vee P_2) \rightarrow P_3$:

$$\frac{(A \rightarrow C) \vee (B \rightarrow C) \quad \frac{\frac{[A \vee B]^1 \quad \frac{[A \rightarrow C]^2 \quad [A]^3 \rightarrow E}{C} \rightarrow E \quad \frac{[B \rightarrow C]^2 \quad [B]^3 \rightarrow E}{C} \rightarrow E}{C} \vee E_3 \quad \frac{\frac{[A \vee B]^1 \quad \frac{[A \rightarrow C]^2 \quad [A]^4 \rightarrow E}{C} \rightarrow E \quad \frac{[B \rightarrow C]^2 \quad [B]^4 \rightarrow E}{C} \rightarrow E}{C} \vee E_4}{C} \vee E_2}{C} \rightarrow I_1}{(A \vee B) \rightarrow C} \rightarrow I_1$$

5 (2 p.) Låt φ vara formeln $\forall x_2, x_3 \neg P_1(x_3, x_2, x_4, x_5)$.

- (a) Ge en term t och variabel x_j sådan att t är fri för x_j i φ .
- (b) Ge en term s och variabel x_i sådan att s är fri för x_i i φ .

6 (a) (4 p.) Hitta felet i följande härledning av $\forall x_1 (P_1(x_1) \rightarrow P_2(x_1)) \vdash (\exists x_1 P_1(x_1)) \rightarrow (\exists x_1 P_2(x_1))$:

$$\frac{\frac{\frac{\forall x_1 (P_1(x_1) \rightarrow P_2(x_1))}{P_1(x_1) \rightarrow P_2(x_1)} \forall E \quad [P_1(x_1)]^2}{P_2(x_1)} \rightarrow E}{[\exists x_1 P_1(x_1)]^1 \quad P_2(x_1)} \exists E^2}{\frac{P_2(x_1)}{\exists x_1 P_2(x_1)} \exists I} \rightarrow I^1$$

(b) Ge en (korrekt) härledning av $\forall x_1 (P_1(x_1) \rightarrow P_2(x_1)) \vdash (\exists x_1 P_1(x_1)) \rightarrow (\exists x_1 P_2(x_1))$.

Problemdel

7 (6 p.) Låt Γ vara den propositionella teorin $\Gamma := \{\neg P_1, \neg P_2, \neg P_3, \dots\}$.

- Visa att Γ är konsistent.
- Låt Γ^* vara en maximalt konsistent utvidgning av Γ . Bestäm om $(P_2 \rightarrow P_3) \rightarrow P_2$ är ett element i Γ^* .

8 (2 p.) Ge ett härledning som visar att

$$\neg(\forall x_1 (\varphi \wedge \psi)) \vdash \exists x_1 (\neg\varphi \vee \neg\psi).$$

(Om nödvändig kan du anta att x_1 inte förekommer bunden i φ eller ψ .)

9 (12 p.) Betrakta aritmetik $\langle 2; 2 \rangle$, med en tvåställig relationsymbol P_1 och en tvåställig funktionsymbol P_1

- Ge en formel som er sant i $(\mathbb{R}; <; +)$ och falsk i $(\mathbb{R}; \geq; +)$.
- Ge en formel som er sant i $(\mathbb{R}; <; +)$ och falsk i $(\mathbb{R}; <; -)$.
- Ge en formel som er sant i $(\mathbb{R}; <; \times)$ och falsk i $(\mathbb{R}; >; \times)$.
- Betrakta formeln

$$\psi := \exists x_1, x_2 \forall x_3 (P_1(x_1, f_1(x_3, x_3)) \wedge P_1(f_1(x_3, x_3), x_2))$$

Ge en tolkning där ψ är sant, och en annan tolkning där ψ är falsk.

———— Slut på provet ————