

Seminar 3

(S3.1) Fie \mathcal{L} un limbaj de ordinul întâi care conține

- două simboluri de relații unare R, S și două simboluri de relații binare P, Q ;
- un simbol de funcție unară f și un simbol de funcție binară g ;
- două simboluri de constante c, d .

Să se găsească forme normale prenex pentru următoarele formule ale lui \mathcal{L} :

$$\begin{aligned}\varphi_1 &= \forall x(f(x) = c) \wedge \neg \forall z(g(y, z) = d) \\ \varphi_2 &= \forall y(\forall x P(x, y) \rightarrow \exists z Q(x, z)) \\ \varphi_3 &= \exists x \forall y P(x, y) \vee \neg \exists y(S(y) \rightarrow \forall z R(z)) \\ \varphi_4 &= \exists z(\exists x Q(x, z) \vee \exists x R(x)) \rightarrow \neg(\neg \exists x R(x) \wedge \forall x \exists z Q(z, x))\end{aligned}$$

(S3.2) Fie \mathcal{L} un limbaj de ordinul întâi care conține

- două simboluri de relații unare R, S și două simboluri de relații binare P, Q ;
- un simbol de funcție unară f și un simbol de funcție binară g ;
- două simboluri de constante c, d .

Să se găsească o formă normală Skolem pentru enunțul φ în formă normală prenex, unde φ este, pe rând:

- (i) $\forall x \exists z(f(x) = c \wedge \neg(g(x, z) = d))$;
- (ii) $\forall y \exists z \exists u(P(u, y) \rightarrow Q(y, z))$;
- (iii) $\exists x \forall u \forall y \exists z(P(x, u) \vee \neg(S(y) \rightarrow R(z)))$;
- (iv) $\forall z \forall x \exists u \forall v((Q(x, z) \vee R(x)) \rightarrow (R(u) \vee \neg Q(v, u)))$.

(S3.3) Să se axiomatizeze următoarele clase de grafuri:

- (i) grafurile complete;
- (ii) grafurile care au cel puțin un drum de lungime 3;
- (iii) grafurile care au cel puțin un ciclu de lungime 3;
- (iv) grafurile cu proprietatea că orice vârf are exact o muchie incidentă.

(S3.4) Pentru orice formulă φ , variabile distincte x și y a.î. $y \notin FV(\varphi)$ și y este substituibil pentru x în φ ,

$$\exists x\varphi \equiv \exists y\varphi_x(y) \quad \text{și} \quad \forall x\varphi \equiv \forall y\varphi_x(y).$$