

# Logica computatională

## Tema - Seminar nr. 9

Moldovan Bogdana Maria

Grupa 215

## Problema 9.2.7.

Aduceti la o forma normala prenexa și la o forma normala clauzala urmatoarea formula:

$$5. \quad (\forall x)(\exists y) ( (\exists z) P(z) \wedge (\forall u) ( Q(x,u) \rightarrow (\exists z) Q(y,z)))$$

$$U = (\forall x)(\exists y) ( (\exists z) P(z) \wedge (\forall u) ( Q(x,u) \rightarrow (\exists z) Q(y,z)))$$

**Pasul 1:** Se inlocuiesc conectivele  $\rightarrow$  ,  $\leftrightarrow$  cu  $\neg$  ,  $\wedge$  ,  $\vee$  .

$$Q(x,u) \rightarrow (\exists z) Q(y,z) \equiv \neg Q(x,u) \vee (\exists z) Q(y,z)$$

$$U \equiv (\forall x)(\exists y) ( (\exists z) P(z) \wedge (\forall u)(\neg Q(x,u) \vee (\exists z) Q(y,z)))$$

**Pasul 2:** Se aplica legile lui De Morgan astfel incat cuantificatorii sa nu fie precedati de negatie.

Nu este cazul deoarece nu avem cuantificatori precedati de negatii.

$$U \equiv (\forall x)(\exists y) ( (\exists z) P(z) \wedge (\forall u)(\neg Q(x,u) \vee (\exists z) Q(y,z)))$$

**Pasul 3:** Se redenumesc variabilele legate astfel incat ele sa fie distincte.

$$U \equiv (\forall x)(\exists y) ( (\exists z) P(z) \wedge (\forall u)(\neg Q(x,u) \vee (\exists z) Q(y,z)))$$

$$U \equiv (\forall x)(\exists y) ( (\exists z) P(z) \wedge (\forall u)(\neg Q(x,u) \vee (\exists t) Q(y,t)))$$

**Pasul 4:** Se utilizeaza echivalentele logice care reprezinta legile de extragere a cuantificatorilor in fata formulei. Se <sup>4</sup>ajunge la <sup>2</sup>forma normala prenexa.

$$U^{P1} = (\forall x)(\exists y)(\exists z)(\forall u)(\exists t)(P(z) \wedge (\neg Q(x,u) \vee Q(y,t)))$$

Se pot obtine 20 de forme normale prenexa pentru formula U.

Continuam algoritmul pentru a ajunge la forma normala clauzala, folosind  $U^{P1}$  .

**Pasul 5:** Se elimina cuantificatorul existential. Se ajunge la **forma normala Skolem** si se pastreaza doar inconsistentia.

$$y \leftarrow f(x)$$

$$z \leftarrow g(x)$$

$$t \leftarrow h(x,u)$$

$$U^{S1} \equiv (\forall x)(\forall u)(P(g(x)) \wedge (\neg Q(x,u) \vee Q(f(x),h(x,u))))$$

**Pasul 6:** Se elimina cunțicatorul universal. Se obtine **forma normala Skolem fara cuantificatori**.

$$U^{Sq1} \equiv P(g(x)) \wedge (\neg Q(x,u) \vee Q(f(x),h(x,u)))$$

**Pasul 7:** Se aplica distributivitatea lui  $\vee$  fata de  $\wedge$ . Se obtine **forma normala clauzala**.

Nu este cazul. Formula ramane neschimbata.

$$U^{C3} \equiv P(g(x)) \wedge (\neg Q(x,u) \vee Q(f(x),h(x,u)))$$