

Екзаменаційна робота
з предмету математична логіка та
теорія алгоритмів

студента групи К-28 ФКНК

Логарова Михайла

Варіант 10

②

Довести $\neg A, \neg B, \neg C \vdash \neg((A \rightarrow B) \rightarrow C)$

За лемою 12: $\neg P, \neg Q \vdash (P \rightarrow Q)$

$\neg A, \neg B \rightarrow (A \rightarrow B)$

Можно можна додати $(A \rightarrow B)$ до лівої
За лемою 10: формули

$P, \neg Q \vdash \neg(P \rightarrow Q)$

Ріднавлесно:

$\neg A, \neg B, \neg C, (A \rightarrow B) \vdash \neg((A \rightarrow B) \rightarrow C)$

М.єм $(A \rightarrow B)$ вивізна з $\neg A$ і $\neg B$,
можна її прибрати

$\neg A, \neg B, \neg C \vdash \neg((A \rightarrow B) \rightarrow C)$

Додатково: доведення лем

12: $\neg P, \neg Q \vdash (P \rightarrow Q)$

З аксіом 1.1 $\vdash \neg P \rightarrow (\neg Q \rightarrow \neg P)$

за дедукц. $\neg P, \neg Q \vdash \neg Q \rightarrow \neg P$

З аксіом 4.1

$\vdash (\neg Q \rightarrow \neg P) \rightarrow (\neg\neg P \rightarrow \neg\neg Q)$

З аксіом 4.3

$\vdash (\neg Q \rightarrow \neg P) \rightarrow (P \rightarrow Q)$

$$\neg P, \neg Q, \neg Q \rightarrow \neg P \vdash P \rightarrow Q$$

$$\neg Q \rightarrow \neg P \text{ subigna } 3 \{ \neg P, \neg Q \}$$

$$\neg P, \neg Q \vdash P \rightarrow Q \quad \square$$

$$③ \quad (\exists x A(x) \rightarrow \forall x B(x)) \rightarrow \forall x (A(x) \rightarrow B(x))$$

Зведено до попередньої нормальної форми
 Припустимо, що формула — тавтологія.
 Тоді будемо доводити суперечність її
 заперечення.

$$\neg ((\neg \exists x (A(x)) \vee \forall x B(x)) \rightarrow \forall x (A(x) \vee B(x)))$$

$$\neg ((\exists x A(x) \wedge \exists x \neg B(x)) \vee \forall x (\neg A(x) \vee B(x)))$$

$$= (\forall x \neg A(x) \vee \forall x B(x)) \wedge \exists x (A(x) \wedge \neg B(x))$$

↑
заміна $x \rightarrow y$

↑
заміна $x \rightarrow z$

$$\forall x \forall y \exists z ((\neg A(x) \vee B(y)) \wedge A(z) \wedge \neg B(z))$$

Отримана нормальна форма

$$z \rightarrow f(x, y)$$

$$\forall x \forall y ((\neg A(x) \vee B(y)) \wedge A(f(x, y)) \wedge \neg B(f(x, y)))$$

Отримана стандартна форма

Мн-на гуж'юнктив: $S = \{ \neg A(x) \vee B(y), A(f(x, y)), \neg B(f(x, y)) \}$

Ембріоновий універсум

многомісний гуж'юнктив:

$$E = \{ a, f(a, a), f(f(a, a), a), \dots \}$$

Виведення порожнього диз'юнкта

1. $\neg A(f(a,a)) \vee B(f(a,a))$

2. $A(f(a,a))$

3. $B(f(a,a))$

4. $\neg B(f(a,a))$

5. \square

Отримали пустий диз'юнкт (суперечність)

Отже, формула є тавтологією, припущення вірне.