

# Математическая логика и логическое программирование

mk.cs.msu.ru → Лекционные курсы  
→ Математическая логика и логическое программирование (3-й поток)

## Блок 23

Обоснование общезначимости формулы  
методом резолюций (пример)

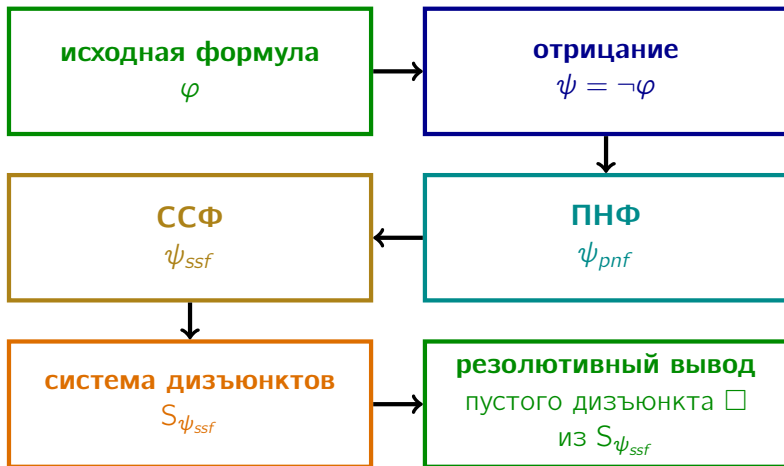
Лектор:

**Подымов Владислав Васильевич**

E-mail:

**valdus@yandex.ru**

ВМК МГУ, 2024/2025, осенний семестр



$$\begin{aligned}
 \models \varphi &\Leftrightarrow \not\models \psi \Leftrightarrow \not\models \psi_{pnf} \Leftrightarrow \not\models \psi_{ssf} \Leftrightarrow \not\models S_{\psi_{ssf}} \\
 &\Leftrightarrow \text{существует вывод } \square \text{ из } S_{\psi_{ssf}}
 \end{aligned}$$

Примеры, которые использовались при обсуждении этапов метода резолюций, выбирались так, чтобы при их совмещении получился

**сквозной пример:** обоснование общезначимости формулы

$$\exists x (P(x) \& (\forall x P(x) \rightarrow \exists y R(x, y)) \rightarrow \exists y R(x, y))$$

методом резолюций

Запишем получившееся обоснование от начала и до конца

**Этап 1:** поставить отрицание

$$\models \exists x (P(x) \& (\forall x P(x) \rightarrow \exists y R(x, y)) \rightarrow \exists y R(x, y))$$

$$\Leftrightarrow$$

$$\not\models \neg \exists x (P(x) \& (\forall x P(x) \rightarrow \exists y R(x, y)) \rightarrow \exists y R(x, y))$$

$$\models \exists x (P(x) \& (\forall x P(x) \rightarrow \exists y R(x, y)) \rightarrow \exists y R(x, y))$$

$$\Leftrightarrow$$

$$\not\models \neg \exists x (P(x) \& (\forall x P(x) \rightarrow \exists y R(x, y)) \rightarrow \exists y R(x, y))$$

*Этап 2:* построить равносильную ПНФ

$$\neg \exists x (P(x) \& (\forall x P(x) \rightarrow \exists y R(x, y)) \rightarrow \exists y R(x, y))$$

$\sim$  (переименование переменных)

$$\neg \exists x (P(x) \& (\forall z P(z) \rightarrow \exists y R(x, y)) \rightarrow \exists u R(x, u))$$

$\sim$  (удаление импликаций)

$$\neg \exists x (\neg (P(x) \& (\neg \forall z P(z) \vee \exists y R(x, y))) \vee \exists u R(x, u))$$

$\sim$  (продвижение отрицаний)

$$\forall x (P(x) \& (\exists z \neg P(z) \vee \exists y R(x, y)) \& \forall u \neg R(x, u))$$

$\sim$  (вынесение кванторов)

$$\forall x \exists z \exists y \forall u (P(x) \& (\neg P(z) \vee R(x, y)) \& \neg R(x, u))$$

$\sim$  (получение КНФ)

$$\forall x \exists z \exists y \forall u (P(x) \& (\neg P(z) \vee R(x, y)) \& \neg R(x, u))$$

$$\begin{aligned} & \models \exists x (P(x) \& (\forall x P(x) \rightarrow \exists y R(x, y)) \rightarrow \exists y R(x, y)) \\ & \Leftrightarrow \\ & \not\models \forall x \exists z \exists y \forall u (P(x) \& (\neg P(z) \vee R(x, y)) \& \neg R(x, u)) \end{aligned}$$

*Этап 3:* построить ССФ, применив алгоритм сколемизации

$$\begin{aligned} & \not\models \forall x \exists \underline{z} \exists \underline{y} \forall u (P(x) \& (\neg P(\underline{z}) \vee R(x, \underline{y})) \& \neg R(x, u)) \\ & \Leftrightarrow \end{aligned}$$

$$\not\models \forall x \forall u (P(x) \& (\neg P(\mathbf{f}(x)) \vee R(x, \mathbf{g}(x))) \& \neg R(x, u))$$

*Этап 4:* перейти к системе дизъюнктов

$$\begin{aligned} & \not\models \forall x \forall u (P(\mathbf{x}) \& (\neg P(\mathbf{f}(x)) \vee R(x, \mathbf{g}(x))) \& \neg R(\mathbf{x}, u)) \\ & \Leftrightarrow \end{aligned}$$

$$\not\models \{P(\mathbf{x}), \neg P(\mathbf{f}(x)) \vee R(x, \mathbf{g}(x)), \neg R(\mathbf{x}, u)\}$$

$$\begin{aligned} &\models \exists x (P(x) \& (\forall x P(x) \rightarrow \exists y R(x, y)) \rightarrow \exists y R(x, y)) \\ &\Leftrightarrow \\ &\models \{P(x), \quad \neg P(\mathbf{f}(x)) \vee R(x, \mathbf{g}(x)), \quad \neg R(x, u)\} \end{aligned}$$

*Этап 5:* резолютивно вывести  $\square$

$$P(x_1) \quad \neg P(\mathbf{f}(x_2)) \vee R(x_2, \mathbf{g}(x_2)) \quad R(x_3, \mathbf{g}(x_3)) \quad \neg R(x_4, u_4) \longrightarrow \square$$

Оказалось, что  $\square$  резолютивно выводим  
из построенной системы дизъюнктов

Следовательно (по спектру доказанных ранее теорем),  
исходная формула

$$\exists x (P(x) \& (\forall x P(x) \rightarrow \exists y R(x, y)) \rightarrow \exists y R(x, y))$$

общезначима