

# Лекция 10

## Пример с использованием ...

$$A1 \forall x(\forall y P_1(y) \rightarrow l(x, y)) \rightarrow (\exists y l(y, x))$$

Переименование:

$$\forall x(\forall y P_1(y) \rightarrow l(x, y)) \rightarrow (\exists z l(z, x))$$

Освободимся от импликации

$$\forall x(\forall y(\sim P_1(y) \vee l(x, y)) \rightarrow \exists z l(z, x))$$

$$\forall x(\sim \forall y(\sim P_1(y) \vee l(x, y)) \vee \exists z l(z, x))$$

Меняем отрицание квантора

$$\forall x(\exists y \sim (\sim P_1(y) \vee l(x, y)) \vee \exists z l(z, x))$$

$$\forall x \exists y \exists z (P_1(y) \& \sim l(x, y)) \vee l(z, x)$$

$\exists y$  стоит после  $\forall x$ , поэтому вводим функцию от всех переменных по функторам общности, скажем такое преобразование (?)

$$(P_1(f(x)) \& \sim l(x, f(x))) \vee l(g(x), x)$$

Применяем закон дистрибутивности и получаем два дизъюнкта

$$1) P_1(f(x)) \vee l(g(x), x)$$

$$2) \sim l(x, f(x)) \vee l(g(x), x)$$

Теперь формула В

$$B. \forall x(\exists y P_1(y) \& P_2(x, y)) \rightarrow \forall z \sim l(z, x)$$

Избавляемся от импликации (сделать самим)

...

Эта формула преобразуется в два дизъюнкта

$$1) P_1(y) \vee \sim P_2(x, y) \vee \sim l(z, x)$$

$$\forall x(\sim \exists y P_1(y) \& P_2(x, y)) \vee \forall z l(z, x)$$

$$\forall x(\forall y(\sim P_1(y) \vee \sim P_2(x, y)) \vee \forall z l(z, x))$$

$$2) ???$$

Формула С

$$\forall x(P_1(x) \rightarrow l(DT, x))$$

$$\sim P_1(x) \vee l(DT, x)$$

Формула D

$$P_2(DT, BT) \vee P_2(CT, BT)$$

$$P_3(BT)$$

$$\forall x P_3(x) \rightarrow P_1(x)$$

$$\sim P_3(x) \vee P_1(x)$$

$$\text{ЦЕЛЬ} \sim P_2(CT, DT)$$

Давайте выпишем все наши дизъюнкты.

От правила А:

$$1) P_1(f(x)) \vee l(g(x), x)$$

$$2) \sim l(x, f(x)) \vee l(g(x), x)$$

От правила В:

$$3) \sim P_1(y) \vee \sim P_2(x, y) \vee \sim l(z, x)$$

От правила С:

$$4) \sim P_1(x) \vee l(DT, x)$$

От правила D:

$$5) P_2(DT, BT) \vee P_2(CT, BT)$$

$$6) P_3(BT)$$

$$7) \sim P_3(x) \vee P_1(x)$$

$$\text{ЦЕЛЕВОЕ УТВЕРЖДЕНИЕ} \sim P_2(CT, DT)$$

Резолюция (только два шага, остальное сами)

$$1) P_3(BT), \sim P_3(x) \vee P_1(x)$$

Есть два контрарных атома P3

Подстановка  $x / BT$ , распространяем на всё

Резольвента  $P_1(BT)$

$$2) P_1(BT), \sim P_1(y) \vee \sim P_2(x, y) \vee \sim l(x, y)$$

Есть два контрарных атома P1

Подстановка  $y / BT$ , распространяем на всё

Resolvent  $P_2(x, BT) \vee \sim l(x, BT)$

$$3) P_2(DT, BT) \vee P_2(CT, BT), \sim P_2(CT, DT)$$

Унификация проходит

Резольвента  $P_2(DT, BT)$

Переменная в атоме P2 может принимать два значения: DT или BT

$$4) P_2(DT, BT), \sim P_2(x, BT) \vee \sim l(z, x)$$

Подстановка  $x / DT$

Резольвента  $\sim l(z, DT)$

Применяем скалемовские функции

$$\sim l(x, f(x) \vee l(g(x), x))$$

$$\sim P_1(x_1) \vee l(DT, x_1)$$

1)  $x / DT$

2) Распространяем  $x$  по первому дизъюнкту

$$\sim l(DT, f(DT) \vee l(g(DT), DT))$$

3) Проверяем можно ли унифицировать с этим аргументом

$$x_1 \rightarrow f(x)$$

$x_1 / f(DT)$

Резольвента

$$\sim P_1(f(DT)) \vee l(g(DT), DT)$$



Если переменная получает значение, то её нужно сразу распространить во все атомы

$$\sim P_1(f(DT)) \vee l(g(DT), DT), P_1(f(x) \vee l(g(x), x))$$

$$1) f(DT) < - > f(x), x / DT$$

2) Распространяем

$$l(g(DT), DT) \vee l(g(DT), DT)$$

Резольвента  $l(g(DT), DT)$

$$l(g(DT), DT), \sim l(z, DT)$$

$$1) z / g(DT)$$

## Обобщённые правила продукции



Рассмотрим два основных метода, но с переменными

## Классический пример логики предикатов

Содержание:

1) Существуют руководители, которые любят все программистов

2) Ни один руководитель не уважает бездельников

Следовательно ни один программист не является бездельником

Предикаты:

$P_1(x)$  - быть руководителем

$P_2(x)$  - быть программистом

$P_3(x, y)$  -  $x$  уважать/любить  $y$

$P_2(x)$  - быть бездельником

$$1) \exists x(P_1(x) \ \& \ \forall y(P_2(y) \rightarrow P_3(x, y)))$$

$$2) \forall x(P_1(x) \rightarrow \forall y(P_4(y) \rightarrow \sim P_3(x, y)))$$

$$3) \forall y(P_2(y) \rightarrow \sim P_4(y))$$

$$1) \exists x(P_1(x) \ \& \ \forall y(P_2(y) \rightarrow P_3(x, y)))$$

Избавляемся от импликации

$$\exists x(P_1(x) \ \& \ \forall y(\sim P_2(y) \vee P_3(x, y)))$$

Квантор существования стоит первым. Чтобы его устранить, заменяем его произвольной константой, которой нет в других уравнениях

$$P_1(A) \ \& \ \forall y(\sim P_2(y) \vee P_3(A, y))$$

$$P_1(A) \ \& \ (\sim P_2(y) \vee P_3(A, y))$$

$$2) \forall x(P_1(x) \rightarrow \forall y(P_4(y) \rightarrow \sim P_3(x, y)))$$

$$\forall x \forall y(\sim P_1(x) \vee \sim P_4(y) \vee \sim P_3(x, y))$$

$$3) \forall y(P_2(y) \rightarrow \sim P_4(y))$$

...

## Ещё один пример (построение общезначимой формулы)

$$(\sim M(x_5) \vee S(x_5)) \vee (M(x_5) \ \& \ S(x_5))$$

Данные атомы являются отрицаниями друг друга