

№1

Не правильно. Если будет дождь (A), то Петя чихает (B): $A \rightarrow B$. Петя подумал, что если он чихает, то будет дождь: $B \rightarrow A$. Эти утверждения не эквивалентны. Например, при $A = 0, B = 1$ первое истинно, а второе ложно.

№2

Есть три способа присвоить истину ровно двум переменным: $(1, 1, 0)$, $(1, 0, 1)$ и $(0, 1, 1)$. При таких и только при таких означиваниях формула должна быть истинна, легко записать такую формулу в ДНФ:

$$(p \wedge q \wedge \bar{r}) \vee (p \wedge \bar{q} \wedge r) \vee (\bar{p} \wedge q \wedge r)$$

№3

$$(u \rightarrow v) \rightarrow (w \wedge u) \equiv (\bar{u} \vee v) \rightarrow (w \wedge u) \equiv \overline{(\bar{u} \vee v)} \vee (w \wedge u) \equiv \bar{\bar{u}} \wedge \bar{v} \vee w \wedge u \equiv u \wedge \bar{v} \vee w \wedge u \equiv u \wedge (\bar{v} \vee w)$$

№4

$$\begin{array}{c} a \vee b, b \vee c, c \vee d, d \vee e, e \vee a, \neg a \vee \neg b, \neg b \vee \neg c, \neg c \vee \neg d, \neg d \vee \neg e, \neg e \vee \neg a \\ \hline \frac{a \vee b}{b \vee \neg e} \quad \frac{\neg a \vee \neg e}{\neg c \vee \neg e} \quad \frac{b \vee \neg e}{\neg c \vee \neg e} \quad \frac{\neg b \vee \neg c}{d \vee \neg e} \quad \frac{\neg c \vee \neg e}{d \vee \neg e} \quad \frac{c \vee d}{\neg e} \quad \frac{d \vee \neg e}{\neg e} \quad \frac{\neg d \vee \neg e}{\neg e} \\ \hline \frac{e \vee a}{a} \quad \frac{\neg e}{\neg b} \quad \frac{\neg a \vee \neg b}{\neg b} \quad \frac{a}{c} \quad \frac{b \vee c}{c} \quad \frac{\neg b}{\neg d} \quad \frac{\neg c \vee \neg d}{\neg d} \quad \frac{c}{\neg d} \\ \hline \frac{d \vee e}{e} \quad \frac{\neg d}{e} \quad \frac{\neg e}{\perp} \quad \frac{e}{\perp} \end{array}$$

№5

$$p \vee q, \neg p \vee q \vee r, p \vee \neg q \vee r, \neg p \vee \neg r, p \vee \neg q \vee \neg r$$

Попробуем вывести пустой дизъюнкт:

$$\begin{array}{c} \frac{p \vee q}{q \vee r} \quad \frac{\neg p \vee q \vee r}{q \vee \neg p} \quad \frac{q \vee r}{q \vee \neg p} \quad \frac{\neg p \vee \neg r}{q} \quad \frac{p \vee q}{q} \quad \frac{q \vee \neg p}{q} \quad \frac{p \vee \neg q \vee \neg r}{p \vee \neg r} \quad \frac{q}{p \vee \neg r} \\ \hline \frac{\neg p \vee \neg r}{\neg r} \quad \frac{p \vee \neg r}{p \vee \neg q} \quad \frac{p \vee \neg q \vee r}{p \vee \neg q} \quad \frac{\neg r}{p} \quad \frac{p \vee q}{p} \quad \frac{p \vee \neg q}{p} \end{array}$$

При $p = 1, q = 1, r = 0$ все дизъюнкты истинны, значит набор дизъюнктов совместен, значит пустой дизъюнкт вывести нельзя.

№6

$$((a \rightarrow b) \rightarrow \neg b) \wedge b$$

Построим равновыполнимую формулу:

$$(x_1 \equiv a \rightarrow b) \wedge (x_2 \equiv \neg b) \wedge (x_3 \equiv x_1 \rightarrow x_2) \wedge (x_4 \equiv x_3 \wedge b) \wedge x_4$$

Заменяем каждую скобку на её КНФ:

$$\begin{aligned} (y_1 \equiv y_2 \rightarrow y_3) &\equiv (y_1 \vee y_2) \wedge (y_1 \vee \neg y_2 \vee \neg y_3) \wedge (\neg y_1 \vee \neg y_2 \vee y_3) \\ (y_1 \equiv \neg y_2) &\equiv (y_1 \vee y_2) \wedge (\neg y_1 \vee \neg y_2) \\ (y_1 \equiv y_2 \wedge y_3) &\equiv (\neg y_1 \vee y_2) \wedge (y_1 \vee \neg y_2 \vee \neg y_3) \wedge (\neg y_1 \vee \neg y_2 \vee y_3) \end{aligned}$$

И получим формулу в КНФ, равновыполнимую с исходной:

$$(x_1 \vee a) \wedge (x_1 \vee \neg a \vee \neg b) \wedge (\neg x_1 \vee \neg a \vee b) \wedge (x_2 \vee b) \wedge (\neg x_2 \vee \neg b) \wedge (x_3 \vee x_1) \wedge (x_3 \vee \neg x_1 \vee \neg x_2) \wedge (\neg x_3 \vee \neg x_1 \vee x_2) \wedge (\neg x_4 \vee x_3) \wedge (x_4 \vee \neg x_3 \vee \neg b) \wedge (\neg x_4 \vee \neg x_3 \vee b) \wedge x_4$$

Из этого выводится пустой дизъюнкт, значит исходная формула не выполнима:

$$\begin{array}{c}
\frac{x_1 \vee a}{x_1 \vee \neg b} \quad \frac{x_1 \vee \neg a \vee \neg b}{b} \quad \frac{x_1 \vee a \quad \neg x_1 \vee \neg a \vee b}{x_1} \quad \frac{x_1 \vee \neg b \quad b}{x_1} \quad \frac{\neg x_4 \vee x_3}{x_3} \quad \frac{x_4}{x_3} \\
\frac{\neg x_3 \vee \neg x_1 \vee x_2}{\neg x_1 \vee x_2} \quad \frac{x_3}{x_2} \quad \frac{\neg x_1 \vee x_2}{x_2} \quad \frac{x_1}{x_2} \quad \frac{\neg x_2 \vee \neg b}{\neg b} \quad \frac{x_2}{\neg b} \quad \frac{\neg b}{\perp} \quad \frac{b}{\perp}
\end{array}$$

№7

$$((a \rightarrow b) \wedge \neg b) \wedge \neg b$$

Чтобы доказать тавтологичность формулы, докажем невыполнимость её отрицания:

$$\neg(((a \rightarrow b) \wedge \neg b) \rightarrow \neg b)$$

Построим равновыполнимую формулу:

$$(x_1 \equiv a \rightarrow b) \wedge (x_2 \equiv \neg b) \wedge (x_3 \equiv x_1 \wedge x_2) \wedge (x_4 \equiv x_3 \rightarrow x_2) \wedge \neg x_4$$

Заменим каждую скобку на её КНФ:

$$\begin{aligned}
(y_1 \equiv y_2 \rightarrow y_3) &\equiv (y_1 \vee y_2) \wedge (y_1 \vee \neg y_2 \vee \neg y_3) \wedge (\neg y_1 \vee \neg y_2 \vee y_3) \\
(y_1 \equiv \neg y_2) &\equiv (y_1 \vee y_2) \wedge (\neg y_1 \vee \neg y_2) \\
(y_1 \equiv y_2 \wedge y_3) &\equiv (\neg y_1 \vee y_2) \wedge (y_1 \vee \neg y_2 \vee \neg y_3) \wedge (\neg y_1 \vee \neg y_2 \vee y_3)
\end{aligned}$$

И получим формулу в КНФ, равновыполнимую с исходной:

$$(x_1 \vee a) \wedge (x_1 \vee \neg a \vee \neg b) \wedge (\neg x_1 \vee \neg a \vee b) \wedge (x_2 \vee b) \wedge (\neg x_2 \vee \neg b) \wedge (\neg x_3 \vee x_1) \wedge (x_3 \vee \neg x_1 \vee \neg x_2) \wedge (\neg x_3 \vee \neg x_1 \vee x_2) \wedge (x_4 \vee x_3) \wedge (x_4 \vee \neg x_3 \vee \neg x_2) \wedge (\neg x_4 \vee \neg x_3 \vee x_2) \wedge \neg x_4$$

Из этого выводится пустой дизъюнкт, значит исходная формула – тавтология:

$$\begin{array}{c}
\frac{x_1 \vee a}{x_1 \vee \neg b} \quad \frac{x_1 \vee \neg a \vee \neg b}{b} \quad \frac{x_1 \vee a \quad \neg x_1 \vee \neg a \vee b}{b} \quad \frac{x_1 \vee \neg b \quad b}{x_1} \quad \frac{x_3 \vee \neg x_1 \vee \neg x_2}{x_3 \vee \neg x_2} \quad \frac{x_1}{x_3 \vee \neg x_2} \\
\frac{x_4 \vee \neg x_3 \vee \neg x_2}{x_4} \quad \frac{x_3 \vee \neg x_2}{x_4} \quad \frac{\neg x_4}{\perp} \quad \frac{x_4}{\perp}
\end{array}$$

№8

Очевидно, что такое расширение корректно (оно не ломает ИР), потому что если A истинно, то $A \vee B$ тоже истинно, т.е. после добавления такого дизъюнкта совместность множества дизъюнктов не изменится. По теореме о полноте ИР если из множества дизъюнктов выводится \perp в ИР, то это множество дизъюнктов не выполнимо. Т.е. для любого множества дизъюнктов если оно не выполнимо, то это можно доказать в ИР (нет таких множеств, для которых этого нельзя сделать). Значит, это можно доказать и в любых корректных расширениях ИР (например, можно просто не использовать дополнительные правила).