

Вывод таблиц истинности

► $X \rightarrow X$

Вывод таблиц истинности

► $X \rightarrow X \Rightarrow \neg A \rightarrow \neg A$

Вывод таблиц истинности

$$\blacktriangleright X \rightarrow X \Rightarrow \neg A \rightarrow \neg A \Rightarrow \neg(A) \rightarrow (\neg A)$$

Вывод таблиц истинности

- ▶ $X \rightarrow X \Rightarrow \neg A \rightarrow \neg A \Rightarrow \neg(A) \rightarrow (\neg A)$
- ▶ $X \rightarrow \neg\neg X$

Вывод таблиц истинности

- ▶ $X \rightarrow X \Rightarrow \neg A \rightarrow \neg A \Rightarrow \neg(A) \rightarrow (\neg A)$
- ▶ $X \rightarrow \neg \neg X$

40

Г. Л. ИСЧИСЛЕНИЕ ВЫСКАЗЫВАНИЯ

Упражнение

Доказать (построив вывод):

1. $\vdash \neg(\neg \alpha \supset \alpha) \supset \alpha$.
2. $\alpha \supset \beta, \beta \supset \gamma \vdash \neg \alpha \supset \gamma$.
3. $\alpha \supset (\beta \supset \gamma) \vdash \neg \beta \supset (\alpha \supset \gamma)$.
4. $\vdash \neg(\neg \beta \supset \neg \alpha) \supset (\alpha \supset \beta)$.

В математических рассуждениях часто какое-нибудь утверждение доказывают в предположении верности другого утверждения $\alpha\beta$, после чего заключают, что верно утверждение «если $\alpha\beta$, то β ». Для системы I этот прием обосновывается следующей теоремой.

Предложение 1.8*.) (Теорема дедукции.) Если Γ — множество формул, $\alpha\beta$ — формулы и $\Gamma, \alpha\beta \vdash \beta$, то $\Gamma \vdash \alpha \supset \beta$. В частности, если $\alpha\beta \vdash \beta$, то $\vdash \alpha \supset \beta$ (Эрбран [1930]).

Доказательство. Пусть β_1, \dots, β_n есть вывод из $\Gamma \cup \{\alpha\beta\}$, где $\beta_n = \beta$. Индукцией по i ($1 \leq i \leq n$) докажем, что $\Gamma \vdash \alpha \supset \beta_i$. Прежде всего, β_1 должно быть либо элементом Γ , либо быть аксиомой системы I, либо совпадать с $\alpha\beta$. По схеме аксиом (A1), $\beta_1 \supset (\alpha \supset \beta_1)$ есть аксиома. Поэтому в первых двух случаях $\Gamma \vdash \alpha \supset \beta_1$ по МР. В третьем случае, т. е. когда β_1 совпадает с $\alpha\beta$, по лемме 1.7 мы имеем $\vdash \alpha \supset \beta_1$, следовательно, $\Gamma \vdash \alpha \supset \beta_1$. Тем самым случай $i=1$ исчерпан. Допустим теперь, что $\Gamma \vdash \alpha \supset \beta_i$ для любого $k < i$. Для β_i имеем четыре возможности: β_i есть аксиома, или $\beta_i = \Gamma$, или β_i есть $\alpha\beta$, или β_i следует по модус поненс из некоторых β_j и β_m , где $j < i$, $m < i$ и β_m имеет вид $\beta_j \supset \beta_i$. В первых трех случаях $\Gamma \vdash \alpha \supset \beta_i$ доказывается так же, как для $i=1$. В последнем случае применим индуктивное предположение, согласно которому $\Gamma \vdash \alpha \supset \beta_j$ и $\Gamma \vdash \alpha \supset (\beta_j \supset \beta_i)$. По схеме аксиом (A2), $\vdash (\alpha \supset \beta_j) \supset (\beta_j \supset \beta_i) \supset (\alpha \supset \beta_i)$ (по $\alpha \supset \beta_j$). Следовательно, по МР, $\Gamma \vdash (\alpha \supset \beta_j) \supset (\alpha \supset \beta_i)$ и, снова по МР, $\Gamma \vdash \alpha \supset \beta_i$. Таким образом, наше доказательство по индукции завершено, и для $i=n$ мы получаем требуемое утверждение. (Заметим, что приведенное доказательство позволяет по длинному выводу β из Γ и $\alpha\beta$ построить вывод $\alpha \supset \beta$ из Γ и что при доказательстве теоремы дедукции мы использовали только схемы аксиом (A1) и (A2).)

Следствие 1.9.

- (i) $\alpha \supset \beta, \beta \supset \gamma \vdash \alpha \supset \gamma$.
- (ii) $\alpha \supset (\beta \supset \gamma), \beta \vdash \alpha \supset \gamma$.

Доказательство (i).

- (a) $\alpha \supset \beta$ гипотеза
- (b) $\beta \supset \gamma$ гипотеза

* Мы имеем $\Gamma, \alpha\beta \vdash \beta$ вместо $\Gamma \cup \{\alpha\beta\} \vdash \beta$, и вообще $\Gamma, \alpha\beta_1, \dots, \alpha\beta_n \vdash \beta$ вместо $\Gamma \cup \{\alpha\beta_1, \dots, \alpha\beta_n\} \vdash \beta$.

§ 4. СИСТЕМА АКСИОМ ДЛЯ ИСЧИСЛЕНИЯ ВЫСКАЗЫВАНИЯ

41

- (c) $\alpha\beta$ гипотеза
- (d) β (a), (c), МР
- (e) γ (b), (d), МР

Таким образом, $\alpha\beta \supset \beta, \beta \supset \gamma, \alpha\beta \vdash \gamma$. Отсюда, по теореме дедукции, $\alpha\beta \supset \beta, \beta \supset \gamma \vdash \alpha\beta \supset \gamma$.

Доказательство (ii) предлагается провести самостоятельно в качестве упражнения (использовать теорему дедукции).

Лемма 1.10. Для любых формул $\alpha\beta$, β следующие формулы являются теоремами I:

- (a) $\neg \neg \beta \supset \beta$;
- (b) $\beta \supset \neg \neg \beta$;
- (c) $\neg \alpha \supset (\alpha \supset \beta)$;
- (d) $(\neg \beta \supset \neg \alpha) \supset (\alpha \supset \beta)$;
- (e) $(\alpha \supset \beta) \supset (\neg \beta \supset \neg \alpha)$;
- (f) $\alpha \supset (\neg \beta \supset \neg (\alpha \supset \beta))$;
- (g) $(\alpha \supset \beta) \supset ((\neg \alpha \supset \beta) \supset \beta)$.

Доказательство.

- (a) $\vdash \neg \neg \beta \supset \beta$,

1. $(\neg \beta \supset \neg \neg \beta) \supset ((\neg \beta \supset \neg \beta) \supset \beta)$
2. $\neg \beta \supset \neg \neg \beta$
3. $(\neg \beta \supset \neg \neg \beta) \supset \beta$

схема аксиом (A3)

лемма 1.7*)

1, 2, следствие

1.9 (ii)

4. $\neg \neg \beta \supset (\neg \beta \supset \neg \neg \beta)$
5. $\neg \neg \beta \supset \beta$

схема аксиом (A1)

3, 4, следствие

1.9 (i)

- (b) $\vdash \beta \supset \neg \neg \beta$.

1. $(\neg \neg \neg \beta \supset \neg \neg \beta) \supset ((\neg \neg \neg \beta \supset \neg \beta) \supset \neg \neg \beta)$
2. $\neg \neg \neg \beta \supset \neg \neg \beta$

схема аксиом (A3)

пункт (a), доказанный выше

1, 2, МР

3. $(\neg \neg \neg \beta \supset \neg \beta) \supset \neg \neg \beta$
4. $\beta \supset (\neg \neg \neg \beta \supset \neg \beta)$
5. $\beta \supset \neg \neg \beta$

схема аксиом (A1)

3, 4, следствие

1.9 (i)

- (c) $\vdash \neg \alpha \supset (\alpha \supset \beta)$.

1. $\neg \alpha\beta$
2. $\alpha\beta$

гипотеза

гипотеза

*) Вместо того чтобы приводить в этом месте полный вывод для $\neg \neg \beta \supset \neg \neg \beta$, мы просто ссылаемся на лемму 1.7. Поступая таким образом, мы указываем на то, что в этом месте вывод для $\neg \neg \beta \supset \neg \neg \beta$ мог бы быть написан, имея мы на то желание, время и место. Разумеется, это есть не что иное, как обычное применение ранее установленных теорем.

Вывод таблиц истинности

- ▶ $X \rightarrow X \Rightarrow \neg A \rightarrow \neg A \Rightarrow \neg(A) \rightarrow (\neg A)$
- ▶ $X \rightarrow \neg\neg X \Rightarrow A \rightarrow \neg\neg A$

Вывод таблиц истинности

- ▶ $X \rightarrow X \Rightarrow \neg A \rightarrow \neg A \Rightarrow \neg(A) \rightarrow (\neg A)$
- ▶ $X \rightarrow \neg\neg X \Rightarrow A \rightarrow \neg\neg A \Rightarrow A \rightarrow \neg(\neg A)$

Вывод таблиц истинности

- ▶ $X \rightarrow X \Rightarrow \neg A \rightarrow \neg A \Rightarrow \neg(A) \rightarrow (\neg A)$
- ▶ $X \rightarrow \neg\neg X \Rightarrow A \rightarrow \neg\neg A \Rightarrow A \rightarrow \neg(\neg A)$

<u>A</u>	<u>$\neg A$</u>
----------	----------------------------

Вывод таблиц истинности

- ▶ $X \rightarrow X \Rightarrow \neg A \rightarrow \neg A \Rightarrow \neg(A) \rightarrow (\neg A)$
- ▶ $X \rightarrow \neg\neg X \Rightarrow A \rightarrow \neg\neg A \Rightarrow A \rightarrow \neg(\neg A)$

A	$\neg A$
0	1

Вывод таблиц истинности

- ▶ $X \rightarrow X \Rightarrow \neg A \rightarrow \neg A \Rightarrow \neg(A) \rightarrow (\neg A)$
- ▶ $X \rightarrow \neg\neg X \Rightarrow A \rightarrow \neg\neg A \Rightarrow A \rightarrow \neg(\neg A)$

A	$\neg A$
0	1
1	0

Вывод таблиц истинности

- ▶ $X \rightarrow X \Rightarrow \neg A \rightarrow \neg A \Rightarrow \neg(A) \rightarrow (\neg A)$
- ▶ $X \rightarrow \neg\neg X \Rightarrow A \rightarrow \neg\neg A \Rightarrow A \rightarrow \neg(\neg A)$

A	$\neg A$
0	1
1	0

- ▶ $A \rightarrow (B \rightarrow A)$

Вывод таблиц истинности

- ▶ $X \rightarrow X \Rightarrow \neg A \rightarrow \neg A \Rightarrow \neg(A) \rightarrow (\neg A)$
- ▶ $X \rightarrow \neg\neg X \Rightarrow A \rightarrow \neg\neg A \Rightarrow A \rightarrow \neg(\neg A)$

A	$\neg A$
0	1
1	0

- ▶ $A \rightarrow (B \rightarrow A)$
- ▶ $\neg X \rightarrow (X \rightarrow Y) \Rightarrow \neg A \rightarrow (A \rightarrow B)$

Вывод таблиц истинности

- ▶ $X \rightarrow X \Rightarrow \neg A \rightarrow \neg A \Rightarrow \neg(A) \rightarrow (\neg A)$
- ▶ $X \rightarrow \neg\neg X \Rightarrow A \rightarrow \neg\neg A \Rightarrow A \rightarrow \neg(\neg A)$

A	$\neg A$
0	1
1	0

- ▶ $A \rightarrow (B \rightarrow A)$
- ▶ $\neg X \rightarrow (X \rightarrow Y) \Rightarrow \neg A \rightarrow (A \rightarrow B)$
- ▶ $A \rightarrow (\neg B \rightarrow \neg(A \rightarrow B))$

Вывод таблиц истинности

- ▶ $X \rightarrow X \Rightarrow \neg A \rightarrow \neg A \Rightarrow \neg(A) \rightarrow (\neg A)$
- ▶ $X \rightarrow \neg\neg X \Rightarrow A \rightarrow \neg\neg A \Rightarrow A \rightarrow \neg(\neg A)$

A	$\neg A$
0	1
1	0

- ▶ $A \rightarrow (B \rightarrow A)$
- ▶ $\neg X \rightarrow (X \rightarrow Y) \Rightarrow \neg A \rightarrow (A \rightarrow B)$
- ▶ $A \rightarrow (\neg B \rightarrow \neg(A \rightarrow B))$

A	B	$A \rightarrow B$
-----	-----	-------------------

Вывод таблиц истинности

- ▶ $X \rightarrow X \Rightarrow \neg A \rightarrow \neg A \Rightarrow \neg(A) \rightarrow (\neg A)$
- ▶ $X \rightarrow \neg\neg X \Rightarrow A \rightarrow \neg\neg A \Rightarrow A \rightarrow \neg(\neg A)$

A	$\neg A$
0	1
1	0

- ▶ $A \rightarrow (B \rightarrow A)$
- ▶ $\neg X \rightarrow (X \rightarrow Y) \Rightarrow \neg A \rightarrow (A \rightarrow B)$
- ▶ $A \rightarrow (\neg B \rightarrow \neg(A \rightarrow B))$

A	B	$A \rightarrow B$
0	0	1

Вывод таблиц истинности

- ▶ $X \rightarrow X \Rightarrow \neg A \rightarrow \neg A \Rightarrow \neg(A) \rightarrow (\neg A)$
- ▶ $X \rightarrow \neg\neg X \Rightarrow A \rightarrow \neg\neg A \Rightarrow A \rightarrow \neg(\neg A)$

A	$\neg A$
0	1
1	0

- ▶ $A \rightarrow (B \rightarrow A)$
- ▶ $\neg X \rightarrow (X \rightarrow Y) \Rightarrow \neg A \rightarrow (A \rightarrow B)$
- ▶ $A \rightarrow (\neg B \rightarrow \neg(A \rightarrow B))$

A	B	$A \rightarrow B$
0	0	1
0	1	1

Вывод таблиц истинности

- ▶ $X \rightarrow X \Rightarrow \neg A \rightarrow \neg A \Rightarrow \neg(A) \rightarrow (\neg A)$
- ▶ $X \rightarrow \neg\neg X \Rightarrow A \rightarrow \neg\neg A \Rightarrow A \rightarrow \neg(\neg A)$

A	$\neg A$
0	1
1	0

- ▶ $A \rightarrow (B \rightarrow A)$
- ▶ $\neg X \rightarrow (X \rightarrow Y) \Rightarrow \neg A \rightarrow (A \rightarrow B)$
- ▶ $A \rightarrow (\neg B \rightarrow \neg(A \rightarrow B))$

A	B	$A \rightarrow B$
0	0	1
0	1	1
1	0	0

Вывод таблиц истинности

- ▶ $X \rightarrow X \Rightarrow \neg A \rightarrow \neg A \Rightarrow \neg(A) \rightarrow (\neg A)$
- ▶ $X \rightarrow \neg\neg X \Rightarrow A \rightarrow \neg\neg A \Rightarrow A \rightarrow \neg(\neg A)$

A	$\neg A$
0	1
1	0

- ▶ $A \rightarrow (B \rightarrow A)$
- ▶ $\neg X \rightarrow (X \rightarrow Y) \Rightarrow \neg A \rightarrow (A \rightarrow B)$
- ▶ $A \rightarrow (\neg B \rightarrow \neg(A \rightarrow B))$

A	B	$A \rightarrow B$
0	0	1
0	1	1
1	0	0
1	1	1

Вывод таблиц истинности

► $A \vee B := \neg A \rightarrow B$

Вывод таблиц истинности

► $A \vee B := \neg A \rightarrow B$

A	B	$\neg A$	$\neg A \rightarrow B = A \vee B$
0	0	1	0
0	1	1	1
1	0	0	1
1	1	0	1

Вывод таблиц истинности

► $A \vee B := \neg A \rightarrow B$

A	B	$\neg A$	$\neg A \rightarrow B = A \vee B$
0	0	1	0
0	1	1	1
1	0	0	1
1	1	0	1

► $A \wedge B := \neg(A \rightarrow \neg B)$

Вывод таблиц истинности

► $A \vee B := \neg A \rightarrow B$

A	B	$\neg A$	$\neg A \rightarrow B = A \vee B$
0	0	1	0
0	1	1	1
1	0	0	1
1	1	0	1

► $A \wedge B := \neg(A \rightarrow \neg B)$

A	B	$\neg B$	$A \rightarrow \neg B$	$\neg(A \rightarrow \neg B) = A \wedge B$
0	0	1	1	0
0	1	0	1	0
1	0	1	1	0
1	1	0	0	1