
Формулировка и доказательство теоремы дедукции. Следствия из теоремы дедукции. Производные правила вывода ИВ.

Дедуктивные умозаключения -- это умозаключения, в которых из общего правила делается вывод для частного случая.

Теорема дедукции (Ж. Эрбран):

- Пусть Γ – множество формул, A и B – формулы.
- Если $\Gamma, A \vdash_L B$, то $\Gamma \vdash_L A \rightarrow B$ и обратно.
- Доказательство достаточности
- Докажем, что если $\Gamma \vdash_L A \rightarrow B$, то $\Gamma, A \vdash_L B$
- Пусть имеется вывод $\Gamma \vdash_L A \rightarrow B$, состоящий из n формул.
- $n: A \rightarrow B$
- $n+1: A$ гипотеза
- $n+2: B$ MP $n, n+1$
- Достроив имеющийся вывод таким образом , получим вывод $\Gamma, A \vdash_L B$.
- Доказательство необходимости
- Пусть имеется вывод B_1, B_2, \dots, B_n из $\Gamma \cup \{A\}$, где $B_n = B$
- Индукцией по i ($1 \leq i \leq n$) покажем, что $\Gamma \vdash_L A \rightarrow B_i$
- Базис индукции $i=1$
- B_1 должно быть элементом Γ , либо быть аксиомой, либо совпадать с A .
- $B_1 \rightarrow (A \rightarrow B_1)$ – аксиома, поэтому
- $\Gamma \vdash_L A \rightarrow B_1$ по правилу отделения
- Если $B_1 = A$, то показано, что $\vdash_L A \rightarrow A$
- Индуктивный переход

- Допустим, что $\Gamma \vdash_L A \rightarrow B_k$ для любого $k < i$

Для B_i имеется четыре возможности

- Аксиома
- Гипотеза
- $B_i = A$
- B_i логическое следствие из некоторых B_s и B_m ,
при этом $s, m < i$ и $B_m = B_s \rightarrow B_i$

Первые три случая аналогичны

- Применим индуктивное предположение, что $\Gamma \vdash_L A \rightarrow B_s$ и $\Gamma \vdash_L A \rightarrow (B_s \rightarrow B_i)$
- Поскольку имеет место аксиома
 $\vdash_L (A \rightarrow (B_s \rightarrow B_i)) \rightarrow ((A \rightarrow B_s) \rightarrow (A \rightarrow B_i))$
то по правилу отделения

$$\checkmark \vdash_L (A \rightarrow B_s) \rightarrow (A \rightarrow B_i)$$



Еще раз применяя правило отделения

Следствие 1.

- Если $A \vdash_L B$, то $\vdash_L A \rightarrow B$ и обратно
- Доказательство. Положим в теореме дедукции $\Gamma = \emptyset$.

Следствие 2. (Правило транзитивности)

- $A \rightarrow B, B \rightarrow C \vdash_L A \rightarrow C$

Доказательство.

- 1 $A \rightarrow B$ гипотеза
- 2 $B \rightarrow C$ гипотеза
- 3 A гипотеза
- 4 B MP 3,1
- 5 C MP 4,2
- 6 $A \rightarrow B, B \rightarrow C, A \vdash_L C$ 1-5
- 7 $A \rightarrow B, B \rightarrow C \vdash_L A \rightarrow C$

Следствие 3. (Правило сечения)

- $A \rightarrow (B \rightarrow C), B \vdash_L A \rightarrow C$

Доказательство.

- 1 $A \rightarrow (B \rightarrow C)$ гипотеза
- 2 A гипотеза
- 3 $B \rightarrow C$ MP 2,1
- 4 B гипотеза
- 5 C MP 4,3
- 6 $A \rightarrow (B \rightarrow C), B, A \vdash_L C$ 1-5
- 7 $A \rightarrow (B \rightarrow C) \vdash_L A \rightarrow C$

Вывод $\vdash_L \neg \neg A \rightarrow A$

- 1. $(\neg A \rightarrow \neg \neg A) \rightarrow ((\neg A \rightarrow \neg A) \rightarrow A)$

Аксиома 3

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

с подстановкой

$$B \leftarrow A, A \leftarrow \neg A$$

Вывод $\vdash_L \neg\neg A \rightarrow A$

2. $(\neg A \rightarrow \neg \neg A)$

Ранее доказанная формула

3. $(\neg A \rightarrow \neg \neg A) \rightarrow A$

Правило сечения 1,2

4. $\neg\neg A \rightarrow (\neg A \rightarrow \neg\neg A)$

Аксиома 1 с подстановкой $B \leftarrow \neg A$, $A \leftarrow \neg\neg A$

5. $\neg\neg A \rightarrow A$

Вывод $\vdash_L A \rightarrow \neg\neg A$

■ 1. $(A \rightarrow \neg\neg A) \rightarrow ((\neg\neg A \rightarrow A) \rightarrow A)$

Аксиома 3

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

с подстановкой $B \leftarrow \neg\neg A$

Выход $\vdash_L A \rightarrow \neg \neg A$

2. ($\neg \neg (A \rightarrow \neg A)$)

Ранее доказанная формула

3. ($\neg \neg (A \rightarrow A) \rightarrow \neg \neg A$)

Правило отделения 1,2

4. $A \rightarrow (\neg \neg (A \rightarrow A) \rightarrow A)$

Аксиома 1 с подстановкой $B \leftarrow \neg \neg A$

5. $A \rightarrow \neg \neg A$

Выход $\neg A, A \vdash_L B$

1. $\neg A$ гипотеза

2. A гипотеза

3. $A \rightarrow (\neg B \rightarrow A)$ аксиома 1

4. ($\neg B \rightarrow A$) правило отделения 2,3

5. $\neg A \rightarrow (\neg B \rightarrow \neg A)$ аксиома 1

6. ($\neg B \rightarrow \neg A$) правило отделения 5, 1

7. $((\neg B \rightarrow \neg A) \rightarrow ((\neg B \rightarrow A) \rightarrow B))$ аксиома 3

8. $((\neg B \rightarrow A) \rightarrow B))$ правило отделения 6, 7

9. B правило отделения 8, 4