

$$\begin{array}{c}
 \frac{}{\phi} (\text{Ax}) \\
 \\
 \frac{\begin{array}{c} \vdots \\ \phi \end{array} \quad \begin{array}{c} \vdots \\ \psi \end{array}}{\phi \wedge \psi} (\wedge \text{Intro}) \quad \frac{\begin{array}{c} \vdots \\ \phi \wedge \psi \end{array}}{\phi} (\wedge \text{Elim1}) \quad \frac{\begin{array}{c} \vdots \\ \phi \wedge \psi \end{array}}{\psi} (\wedge \text{Elim2}) \\
 \\
 \frac{\begin{array}{c} [\phi] \\ \vdots \\ \psi \end{array}}{\phi \rightarrow \psi} (\rightarrow \text{Intro}) \quad \frac{\begin{array}{c} \vdots \\ \phi \end{array} \quad \begin{array}{c} \vdots \\ \phi \rightarrow \psi \end{array}}{\psi} (\rightarrow \text{Elim}) \\
 \\
 \frac{\begin{array}{c} \vdots \\ \phi \end{array}}{\phi \vee \psi} (\vee \text{Intro1}) \quad \frac{\begin{array}{c} \vdots \\ \psi \end{array}}{\phi \vee \psi} (\vee \text{Intro2}) \quad \frac{\begin{array}{c} [\phi] \quad [\psi] \\ \vdots \quad \vdots \\ \phi \vee \psi \quad \chi \quad \chi \end{array}}{\chi} (\vee \text{Elim}) \\
 \\
 \frac{\begin{array}{c} [\phi] \quad [\phi] \\ \vdots \quad \vdots \\ \psi \quad \neg \psi \end{array}}{\neg \phi} (\neg \text{Intro}) \quad \frac{\begin{array}{c} [\neg \phi] \quad [\neg \phi] \\ \vdots \quad \vdots \\ \psi \quad \neg \psi \end{array}}{\phi} (\neg \text{Elim})
 \end{array}$$

Под *выводом* здесь мы понимаем пару, которая состоит из конечного дерева $\langle V, E \rangle$ и функции f с областью определения V , обладающих следующими свойствами.

1. f отображает каждую $x \in V$ в тройку (x_F, x_S, x_R) , где $x_F \in \text{Form}$, $x_S \in \{0, 1\}$, а x_R — название одного из правил вывода нашей системы.
2. Для каждой $x \in V$ выполнено $\text{arity}(x) \in \{0, 1, 2, 3\}$.[†]
3. Допустим, что $x \in V$ и $\text{arity}(x) = 0$. Тогда $x_R = \text{Ax}$.
4. Допустим, что $x \in V$ и $\text{arity}(x) = 1$, и обозначим за y единственного ребёнка x . Тогда выполнено одно из следующих условий:

(а) $x_R = \rightarrow \text{Intro}$, причём существуют $\{\phi, \psi\} \subseteq \text{Form}$ такие, что

$$y_F = \psi \quad \text{и} \quad x_F = (\phi \rightarrow \psi)$$

(т.е., неформально говоря, x_F получается из y_F по $\rightarrow \text{Intro}$);

[†]Через $\text{arity}(x)$ мы будем обозначать число детей x .

- (b) аналогично в случае $x_R = \wedge\text{Elim1}$;
- (c) аналогично в случае $x_R = \wedge\text{Elim2}$;
- (d) аналогично в случае $x_R = \vee\text{Intro1}$;
- (e) аналогично в случае $x_R = \vee\text{Intro2}$.

5. Допустим, что $x \in V$ и $\text{arity}(x) = 2$, и обозначим за y^1 и y^2 двух детей x . Тогда выполнено одно из следующих условий:

- (a) $x_R = \rightarrow\text{Elim}$, причём существуют $\{\phi, \psi\} \subseteq \text{Form}$ такие, что

$$y_F^1 = \phi, \quad y_F^2 = (\phi \rightarrow \psi) \quad \text{и} \quad x_F = \psi$$

(иными словами, x_F получается из y_F^1 и y_F^2 по $\rightarrow\text{Elim}$);

- (b) аналогично в случае $x_R = \wedge\text{Intro}$;
- (c) аналогично в случае $x_R = \neg\text{Intro}$;
- (d) аналогично в случае $x_R = \neg\text{Elim}$.

6. Допустим, что $x \in V$ и $\text{arity}(x) = 3$, и обозначим через y^1 , y^2 и y^3 трёх детей x . Тогда $x_R = \vee\text{Elim}$, причём существуют $\{\phi, \psi\} \subseteq \text{Form}$ такие, что

$$y_F^1 = \phi \vee \psi \quad \text{и} \quad y_F^2 = y_F^3 = x_F$$

(иными словами, x_F получается из y_F^1 , y_F^2 и y_F^3 по $\vee\text{Elim}$).

7. Допустим, что $z \in V$ и $z_S = 0$. Тогда $\text{arity}(z) = 0$, причём на пути от корня к z существует $x \in V$ такая, что выполнено одно из следующих условий:

- имеет место случай (4a), где $\phi = z_F$;
- имеет место случай (5c), где $\phi = z_F$;
- имеет место случай (5d), где $\neg\phi = z_F$;
- имеет место случай (6), где либо $\phi = z_F$ и y^2 лежит на пути от x к z , либо $\psi = z_F$ и y^3 лежит на пути от x к z .

Заключением этого вывода будет называться первая компонента образа корня $\langle V, E \rangle$ относительно f , а (*активными*) *предположениями* — первые компоненты всех таких $x \in V$, что $\text{arity}(x) = 0$ и $x_S = 1$.

Пусть $\Gamma \cup \{\phi\} \subseteq \text{Form}$. Пишем $\Gamma \triangleright \phi$, если существует вывод (в системе естественного вывода) с заключением ϕ и предположениями из Γ .