

# *La Dédution naturelle*

Pierre Lescanne

29 novembre 2004 – 15 h 59

## Les séquents

En **déduction naturelle**, on raisonne avec des hypothèses.

Au lieu du séquent  $\vdash \varphi$ , on utilise le séquent  $\Gamma \vdash \varphi$  où

- ▶  $\Gamma$  est un **ensemble de propositions** appelés l'**antécédent**, qui sont les hypothèses
- ▶ On écrit  $\Gamma, \varphi \vdash \psi$  au lieu de  $\Gamma \cup \{\varphi\} \vdash \psi$   
et  $\vdash \varphi$  quand l'ensemble des hypothèses est vide.
- ▶  $\Gamma \vdash \varphi$  se lit
  - ▶ «**de**  $\Gamma$  **on déduit**  $\varphi$ »
  - ▶ ou « $\Gamma$  **infère**  $\varphi$ » ou « $\Gamma$  **induit**  $\varphi$ »
  - ▶ ou «**sous les hypothèses**  $\Gamma$  **on a**  $\varphi$ ».

## *Les théorèmes*

Les **théorèmes** sont les séquents de la forme  $\vdash \phi$   
qui peuvent être déduits des axiomes et des règles.  
On les trouve donc à la **racine** d'un **arbre de preuve**.

# *Plan*

*La déduction naturelle pour la logique propositionnelle minimale*

*La présentation à la Prawitz*

*Des preuves à la Hilbert aux preuves en déduction naturelle*

*La logique propositionnelle*

## *L'axiome*

Il n'y a qu'un seul axiome :

Axiome

$$\Gamma, \varphi \vdash \varphi$$

## Les règles

Il y a deux règles : **introduction** et **élimination** :

$$\frac{\Gamma, \varphi \vdash \psi}{\Gamma \vdash \varphi \Rightarrow \psi} \Rightarrow I$$

$$\frac{\Gamma \vdash \varphi \Rightarrow \psi \quad \Gamma \vdash \varphi}{\Gamma \vdash \psi} \Rightarrow E$$

## *Preuve de Hilbert\_K*

$$\frac{\varphi, \psi \vdash \varphi}{\varphi \vdash \psi \Rightarrow \varphi} \Rightarrow /$$
$$\frac{\varphi \vdash \psi \Rightarrow \varphi}{\vdash \varphi \Rightarrow \psi \Rightarrow \varphi} \Rightarrow /$$

# Preuve de Hilbert\_S

$(\varphi \Rightarrow \psi \Rightarrow \chi), (\varphi \Rightarrow \psi), \varphi \vdash \varphi \Rightarrow \psi \Rightarrow \chi$     $(\varphi \Rightarrow \psi \Rightarrow \chi), (\varphi \Rightarrow \psi), \varphi \vdash \varphi$     $(\varphi \Rightarrow \psi \Rightarrow \chi), (\varphi \Rightarrow \psi), \varphi \vdash \varphi \Rightarrow \psi$     $(\varphi \Rightarrow \psi \Rightarrow \chi), (\varphi \Rightarrow \psi), \varphi \vdash \varphi$

---

$(\varphi \Rightarrow \psi \Rightarrow \chi), (\varphi \Rightarrow \psi), \varphi \vdash \psi \Rightarrow \chi$

---

$(\varphi \Rightarrow \psi \Rightarrow \chi), (\varphi \Rightarrow \psi), \varphi \vdash \psi$

---

$(\varphi \Rightarrow \psi \Rightarrow \chi), (\varphi \Rightarrow \psi), \varphi \vdash \chi$

---

$(\varphi \Rightarrow \psi \Rightarrow \chi), (\varphi \Rightarrow \psi) \vdash \varphi \Rightarrow \chi$

---

$(\varphi \Rightarrow \psi \Rightarrow \chi) \vdash (\varphi \Rightarrow \psi) \Rightarrow \varphi \Rightarrow \chi$

---

$(\varphi \Rightarrow \psi \Rightarrow \chi) \Rightarrow (\varphi \Rightarrow \psi) \Rightarrow \varphi \Rightarrow \chi$



## Preuve de B

$$\frac{\frac{\frac{(\varphi \Rightarrow \psi), (\chi \Rightarrow \varphi), \chi \vdash \varphi \Rightarrow \psi \quad \mathcal{D}}{(\varphi \Rightarrow \psi), (\chi \Rightarrow \varphi), \chi \vdash \psi} \Rightarrow E}{(\varphi \Rightarrow \psi), (\chi \Rightarrow \varphi) \vdash \chi \Rightarrow \psi}}{(\varphi \Rightarrow \psi) \vdash (\chi \Rightarrow \varphi) \Rightarrow \chi \Rightarrow \psi}}{\vdash (\varphi \Rightarrow \psi) \Rightarrow (\chi \Rightarrow \varphi) \Rightarrow \chi \Rightarrow \psi}$$

où  $\mathcal{D}$  est

$$\frac{(\varphi \Rightarrow \psi), (\chi \Rightarrow \varphi), \chi \vdash \chi \Rightarrow \varphi \quad (\varphi \Rightarrow \psi), (\chi \Rightarrow \varphi), \chi \vdash \chi}{(\varphi \Rightarrow \psi), (\chi \Rightarrow \varphi), \chi \vdash \varphi} \Rightarrow E$$

# *Plan*

*La déduction naturelle pour la logique propositionnelle minimale*

*La présentation à la Prawitz*

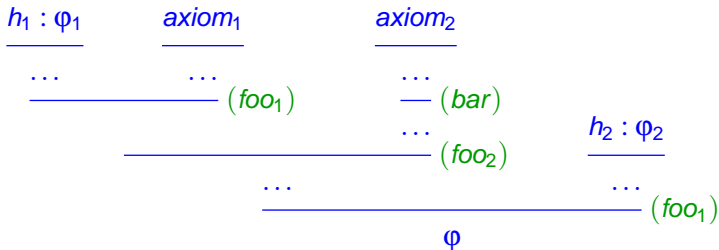
*Des preuves à la Hilbert aux preuves en déduction naturelle*

*La logique propositionnelle*

## La présentation à la Prawitz 1 / 3

**Prawitz** donne une autre vision de la déduction naturelle.

Dans son approche, on dispose les hypothèses aux feuilles en même temps que les axiomes.



## La présentation à la Prawitz 2 / 3

A certains moments dans une preuve, on supprime une ou des hypothèses au moment d'utiliser une règle.

Par exemple dans  $\Rightarrow I$  on remplace une proposition  $\psi$  par  $\phi \Rightarrow \psi$  et on coche l'hypothèse  $h : \phi$  comme ayant été utilisée.

On dit que l'on a **déchargé** l'hypothèse  $h$ .

Cela donne  $\cancel{h} : \phi$ .

## La présentation à la Prawitz 2 / 3

A certains moments dans une preuve, on supprime une ou des hypothèses au moment d'utiliser une règle.

Par exemple dans  $\Rightarrow I$  on remplace une proposition  $\psi$  par  $\phi \Rightarrow \psi$  et on coche l'hypothèse  $h : \phi$  comme ayant été utilisée.

On dit que l'on a **déchargé** l'hypothèse  $h$ .

Cela donne  $\cancel{h} : \phi$ .

Une preuve est complète quand toutes les hypothèses ont été déchargées.



## La preuve de $B$ dans la présentation à la Prawitz

$$\frac{\frac{\frac{h : \varphi \Rightarrow \psi}{\psi} \quad \frac{h' : \chi \Rightarrow \varphi \quad h'' : \chi}{\varphi}}{\chi \Rightarrow \psi} h'' \quad h'}{(\chi \Rightarrow \varphi) \Rightarrow \chi \Rightarrow \psi} h'}{(\varphi \Rightarrow \psi) \Rightarrow (\chi \Rightarrow \varphi) \Rightarrow \chi \Rightarrow \psi} h$$

J'ai noté **ainsi** les hypothèses quand elles sont créées et **ainsi** quand elles ont été déchargées.

## La preuve de B dans la présentation à la Prawitz

$$\frac{\frac{\frac{h': \varphi \Rightarrow \psi}{\psi} \quad \frac{h': \chi \Rightarrow \varphi \quad h'': \chi}{\varphi}}{\chi \Rightarrow \psi} h' \quad h}{(\chi \Rightarrow \varphi) \Rightarrow \chi \Rightarrow \psi} h \quad h$$

On coche les hypothèses pour s'assurer qu'elles ont bien toutes été déchargées.



# *Plan*

*La déduction naturelle pour la logique propositionnelle minimale*

*La présentation à la Prawitz*

*Des preuves à la Hilbert aux preuves en déduction naturelle*

*La logique propositionnelle*

Pour passer d'une preuve **à la Hilbert** à une preuve en **déduction naturelle**.

On remplace les invocations de *Hilbert\_K* et *Hilbert\_S* par leurs preuves.

Les preuves sont plus longues.

## Preuve de $\psi \Rightarrow \phi \Rightarrow \phi$ 1 / 3

La preuve en déduction naturelle de  $\psi \Rightarrow \phi \Rightarrow \phi$  est

$$\frac{\frac{\psi, \phi \vdash \phi}{\psi \vdash \phi \Rightarrow \phi}}{\vdash \psi \Rightarrow \phi \Rightarrow \phi}$$

## Preuve de $\psi \Rightarrow \varphi \Rightarrow \varphi$ 2 / 3

Alors que la preuve déduite de la preuve à la Hilbert est

$$\frac{\frac{\frac{(\varphi \Rightarrow \varphi), \psi, \varphi \vdash \varphi}{(\varphi \Rightarrow \varphi) \vdash \psi \Rightarrow \varphi \Rightarrow \varphi}}{\vdash (\varphi \Rightarrow \varphi) \Rightarrow \psi \Rightarrow \varphi \Rightarrow \varphi}}{\vdash \psi \Rightarrow \varphi \Rightarrow \varphi}
 \quad \mathcal{D} \quad \frac{\vdash \varphi \Rightarrow \varphi \Rightarrow \varphi}{\vdash \varphi \Rightarrow \varphi}$$

où  $\mathcal{D}$  est

$$\mathcal{D}' \quad \frac{\frac{\frac{\varphi, (\varphi \Rightarrow \varphi) \vdash \varphi}{\varphi \vdash (\varphi \Rightarrow \varphi) \Rightarrow \varphi}}{\vdash \varphi \Rightarrow (\varphi \Rightarrow \varphi) \Rightarrow \varphi}}{\vdash (\varphi \Rightarrow (\varphi \Rightarrow \varphi) \Rightarrow \varphi) \Rightarrow (\varphi \Rightarrow \varphi \Rightarrow \varphi) \Rightarrow \varphi \Rightarrow \varphi}}{\vdash (\varphi \Rightarrow \varphi \Rightarrow \varphi) \Rightarrow \varphi \Rightarrow \varphi}$$

## Preuve de $\psi \Rightarrow \phi \Rightarrow \phi$ 3 / 3

et  $\mathcal{D}'$  est l'arbre de la preuve de *Hilbert\_S* où l'on a substitué les variables de la façon suivante:

$$\phi := \phi$$

$$\psi := \phi \Rightarrow \phi$$

$$\chi := \phi$$

## Preuve de $\psi \Rightarrow \phi \Rightarrow \phi$ 3 / 3

et  $\mathcal{D}'$  est l'arbre de la preuve de *Hilbert\_S* où l'on a substitué les variables de la façon suivante:

$$\phi := \phi$$

$$\psi := \phi \Rightarrow \phi$$

$$\chi := \phi$$

### Exercice

1. Dessiner l'arbre complet en déduction naturelle de la démonstration de  $\psi \Rightarrow \phi \Rightarrow \phi$  déduite de la preuve à la Hilbert.
2. Comparer cette preuve avec la preuve «naturelle».

# *Plan*

*La déduction naturelle pour la logique propositionnelle minimale*

*La présentation à la Prawitz*

*Des preuves à la Hilbert aux preuves en déduction naturelle*

*La logique propositionnelle*

# Les règles

Les règles sont deux types :

- ▶ **règles d'introduction** : un connecteur qui n'était pas présent apparaît dans la proposition conséquente sous la barre d'inférence.
- ▶ **règles d'élimination** : la proposition conséquente sous la barre d'inférence est construite en enlevant le connecteur principal d'un des connecteurs conséquents d'un séquent au dessus de la barre.



## *La syntaxe*

Il y a trois nouveaux connecteurs  $\perp$ ,  $\wedge$  et  $\vee$ .

- ▶  $\perp$  est nullaire et représente l'absurde,
- ▶  $\wedge$  et  $\vee$  sont bien connus et représentent la conjonction et la disjonction.

## *L'axiome pour $\perp$*

Il n'y a qu'une règle et c'est **une règle d'élimination** :

$$\frac{\Gamma \vdash \perp}{\Gamma \vdash \varphi} \perp E$$

## *Les règles du $\wedge$*

Il y a une règle d'**introduction** et deux règles d'**élimination**.

## Les règles du $\wedge$

Il y a une règle d'**introduction** et deux règles d'**élimination**.

$$\frac{\Gamma \vdash \phi \quad \Gamma \vdash \psi}{\Gamma \vdash \phi \wedge \psi} \wedge I$$

$$\frac{\Gamma \vdash \phi \wedge \psi}{\Gamma \vdash \phi} \wedge E_g$$

$$\frac{\Gamma \vdash \phi \wedge \psi}{\Gamma \vdash \psi} \wedge E_d$$

## *Les règles du $\forall$*

Il y a deux règles d'**introduction** et une règle d'**élimination**.

## Les règles du $\vee$

Il y a deux règles d'**introduction** et une règle d'**élimination**.

$$\frac{\Gamma \vdash \phi}{\Gamma \vdash \phi \vee \psi} \vee I_g$$

$$\frac{\Gamma \vdash \psi}{\Gamma \vdash \phi \vee \psi} \vee I_d$$

$$\frac{\Gamma \vdash \phi \vee \psi \quad \Gamma, \phi \vdash \chi \quad \Gamma, \psi \vdash \chi}{\Gamma \vdash \chi} \vee E$$

## Un exemple

$$\frac{\begin{array}{c} \varphi \vee \psi \vdash \varphi \vee \psi \\ \frac{\varphi \vee \psi, \varphi \vdash \varphi}{\varphi \vee \psi, \varphi \vdash \psi \vee \varphi} \vee I_d \quad \frac{\varphi \vee \psi, \psi \vdash \psi}{\varphi \vee \psi, \psi \vdash \psi \vee \varphi} \vee I_g \\ \hline \varphi \vee \psi, \varphi \vdash \psi \vee \varphi \quad \varphi \vee \psi, \psi \vdash \psi \vee \varphi \\ \hline \varphi \vee \psi \vdash \psi \vee \varphi \end{array}}{\vdash \varphi \vee \psi \Rightarrow \psi \vee \varphi} \Rightarrow I \quad \vee E$$

## Les hypothèses déchargées dans $\forall E$

Dans la règle

$$\frac{\Gamma \vdash \varphi \vee \psi \quad \Gamma, h_1 : \varphi \vdash \chi \quad \Gamma, h_2 : \psi \vdash \chi}{\Gamma \vdash \chi} \forall E$$

Les hypothèses  $h_1 : \varphi$  et  $h_2 : \psi$  sont déchargées.



## $\vee$ à la Prawitz

L'utilisation de  $\vee E$  et des décharges apparaissent mieux sur un exemple.

$$\begin{array}{c}
 \begin{array}{c}
 h_4 : \psi \\
 \hline
 \psi \vee \chi \quad \vee I_g
 \end{array} \\
 \begin{array}{c}
 h_3 : \phi \\
 \hline
 \phi \vee (\psi \vee \chi) \quad \vee I_g
 \end{array} \\
 \begin{array}{c}
 h_2 : \phi \vee \psi \\
 \hline
 \phi \vee (\psi \vee \chi) \quad \vee E, h_3 \text{ et } h_4
 \end{array} \\
 \begin{array}{c}
 h_5 : \chi \\
 \hline
 \psi \vee \chi \quad \vee I_d
 \end{array} \\
 \begin{array}{c}
 h_1 : (\phi \vee \psi) \vee \chi \\
 \hline
 \phi \vee (\psi \vee \chi) \quad \vee E, h_2 \text{ et } h_5
 \end{array} \\
 \hline
 \begin{array}{c}
 \phi \vee (\psi \vee \chi) \\
 \hline
 (\phi \vee \psi) \vee \chi \Rightarrow \phi \vee (\psi \vee \chi) \quad \Rightarrow I \text{ et } h_1
 \end{array}
 \end{array}$$

## $\vee$ à la Prawitz

L'utilisation de  $\vee E$  et des décharges apparaissent mieux sur un exemple.

$$\begin{array}{c}
 \begin{array}{c}
 h_4 : \psi \\
 \hline
 \psi \vee \chi \quad \vee I_g
 \end{array} \\
 \begin{array}{c}
 h_3 : \phi \\
 \hline
 \phi \vee (\psi \vee \chi) \quad \vee I_g
 \end{array} \\
 \begin{array}{c}
 h_5 : \chi \\
 \hline
 \psi \vee \chi \quad \vee I_d
 \end{array} \\
 \begin{array}{c}
 h_2 : \phi \vee \psi \\
 \hline
 \phi \vee (\psi \vee \chi) \quad \vee E, h_3 \text{ et } h_4
 \end{array} \\
 \begin{array}{c}
 h_1 : (\phi \vee \psi) \vee \chi \\
 \hline
 \phi \vee (\psi \vee \chi) \quad \vee E, h_2 \text{ et } h_5
 \end{array} \\
 \hline
 \begin{array}{c}
 \phi \vee (\psi \vee \chi) \\
 \hline
 (\phi \vee \psi) \vee \chi \Rightarrow \phi \vee (\psi \vee \chi) \quad \Rightarrow I \text{ et } h_1
 \end{array}
 \end{array}$$

### Exercice

Faire la même démonstration en utilisant des séquents.