

# UNE INVOLUTION EST UNE BIJECTION

leçons 918

+ LOIS DE MORGAN

Références

## Théorème

On va montrer deux choses

I - Lois de Morgan: pour A et B deux formules du premier ordre:  
 $\neg A \wedge \neg B \leftrightarrow \neg(A \vee B)$ .

II - Une involution est une bijection

I • Cherchons à démontrer le résultat dans le formalisme du calcul des séquents LK, par double implication.

$$\begin{array}{c}
 \frac{A \vdash A \quad \alpha}{A \vdash A, B} \text{ affd} \quad \frac{B \vdash B \quad \alpha}{B \vdash A, B} \text{ affd} \\
 \frac{A \vdash A, B}{A \vdash A \vee B} \vee d \quad \frac{B \vdash A, B}{B \vdash A \vee B} \vee d \\
 \frac{A \vdash A \vee B}{\neg(A \vee B), A \vdash} \neg g \quad \frac{B \vdash A \vee B}{\neg(A \vee B), B \vdash} \neg g \\
 \frac{\neg(A \vee B), A \vdash}{\neg(A \vee B) \vdash \neg A} \neg d \quad \frac{\neg(A \vee B), B \vdash}{\neg(A \vee B) \vdash \neg B} \neg d \\
 \frac{\neg(A \vee B) \vdash \neg A \quad \neg(A \vee B) \vdash \neg B}{\neg(A \vee B) \vdash \neg A \wedge \neg B} \wedge d \\
 \frac{\neg(A \vee B) \vdash \neg A \wedge \neg B}{\vdash \neg(A \vee B) \rightarrow \neg A \wedge \neg B} \rightarrow d
 \end{array}$$

$$\begin{array}{c}
 \frac{A \vdash A \quad \alpha}{\neg A, A \vdash} \neg g \quad \frac{B \vdash B \quad \alpha}{\neg B, B \vdash} \neg g \\
 \frac{\neg A, A \vdash}{\neg A, \neg B, A \vdash} \text{ affg} \quad \frac{\neg B, B \vdash}{\neg A, \neg B, B \vdash} \text{ affg} \\
 \frac{\neg A, \neg B, A \vdash}{\neg A, \neg B, A \vee B \vdash} \wedge g \quad \frac{\neg A, \neg B, B \vdash}{\neg A, \neg B, A \vee B \vdash} \wedge g \\
 \frac{\neg A, \neg B, A \vee B \vdash}{\neg A \wedge \neg B, A \vee B \vdash} \wedge g \quad \frac{\neg A, \neg B, A \vee B \vdash}{\neg A \wedge \neg B \vdash \neg(A \vee B)} \neg d \\
 \frac{\neg A \wedge \neg B \vdash \neg(A \vee B)}{\vdash \neg A \wedge \neg B \rightarrow \neg(A \vee B)} \rightarrow d
 \end{array}$$

III • On a besoin de l'égalité, pour cela on doit rajouter  
 → l'élimination de l'égalité à gauche et à droite

$$\frac{\Gamma \vdash A[x:=t] \wedge (t=u), \Delta}{\Gamma \vdash A[x:=u], \Delta} = d \quad \frac{\Gamma, A[x:=t] \wedge (t=u) \vdash \Delta}{\Gamma, A[x:=u] \vdash \Delta} = g$$

→ l'introduction de l'égalité comme axiome:

$$\frac{}{\Gamma \vdash t = t} \text{ax}$$

où  $t$  et  $u$  sont des termes du langage.

• Soit  $f$  un symbole d'arité 1, on peut définir

→  $f$  est une involution :  $\text{Inv}(f) = \forall x \ f f x = x$

→  $f$  est injective :  $\text{Inj}(f) = \forall x \forall y \ f x = f y \rightarrow x = y$

→  $f$  est surjective :  $\text{S}(f) = \forall y \exists x \ f x = y$

→  $f$  est bijective :  $\text{B}(f) = \text{Inj}(f) \wedge \text{S}(f)$ .

• Si l'on trouve des dérivations pour  $\frac{\text{Inv}(f) \vdash}{\text{Inj}(f)}$  et  $\frac{\text{Inv}(f) \vdash}{\text{S}(f)}$ , on a montré le résultat car :

$$\frac{\frac{\text{Inv}(f) \vdash \text{Inj}(f) \quad \text{Inv}(f) \vdash \text{S}(f)}{\text{Inv}(f) \vdash \text{Inj}(f) \wedge \text{S}(f)} \wedge d}{\vdash \text{Inv}(f) \leftrightarrow \text{Inj}(f) \wedge \text{S}(f)} \rightarrow d$$

• Puis  $\text{Inv}(f) \leftrightarrow \text{S}(f)$

$$\frac{\frac{\frac{\frac{f f y = y \vdash f f y = y}{\text{Inv}(f) \vdash f f y = y} \text{ax}}{\text{Inv}(f) \vdash \exists x \ f x = y} \exists d}{\text{Inv}(f) \vdash \text{S}(f)} \forall d}{\vdash \text{Inv}(f) \rightarrow \text{S}(f)} \rightarrow d$$

• Enfin,  $\text{Inv}(f) \rightarrow \text{Inj}(f)$

$$\begin{array}{c}
 \frac{x=ffx \wedge z=ffx}{\text{Inv } f \vdash x=ffx} \text{ax} \quad \vee \text{g} \\
 \hline
 \text{Inv } f, fx=fy \vdash x=ffx \quad \text{offg} \\
 \hline
 \text{Inv } f, fx=fy \vdash x=ffx \wedge y=ffx \\
 \hline
 \text{Inv } f \vdash fx=fy \rightarrow (x=z) [z:=ffx] \wedge (y=ffx) \quad \rightarrow \text{d} \\
 \hline
 \text{Inv } f \vdash fx=fy \rightarrow x=y \quad \text{=d} \\
 \hline
 \text{Inv } f \vdash \text{Inj } f \quad \vee \text{d}, \vee \text{d}
 \end{array}$$

C'est encore un peu court comme ça, on peut montrer la commutativité de l'égalité après avoir introduite :

$$\begin{array}{c}
 \frac{\frac{\frac{}{\vdash y=y} \text{ax}}{x=y \vdash y=y} \text{ax}}{x=y \vdash (y=z) [z:=ffx] \wedge x=y} \text{Ad} \\
 \hline
 \frac{x=y \vdash y=x}{\vdash x=y \rightarrow y=x} \text{=d} \\
 \hline
 \vdash \forall x \forall y x=y \rightarrow y=x \quad \vee \text{d}, \vee \text{d}
 \end{array}$$