

# INF122, compléments théoriques

Jean-François Monin, Cristian Ene

Université Joseph Fourier,  
Grenoble I

2007

# INF122, compléments théoriques

Jean-François Monin, Cristian Ene

Université Joseph Fourier,  
Grenoble I

2007

## Cours 4

# Plan du chapitre

## Quantificateur existentiel

## Quantificateur existentiel

### Formule existentielle

Introduction

Anonymat

Élimination

Règles définitives

# Formule existentielle

## Définitions

L'énoncé	se lit indifféremment
$\exists x G(x)$	<ul style="list-style-type: none"> <li>– il existe <math>x</math>, <math>x</math> est glissante</li> <li>– il existe <b>une route</b> glissante</li> </ul>

$\exists$  est le **quantificateur existentiel**

Dans  $\exists x G(x)$ , la variable  $x$  est **quantifiée existentiellement**

Portée du quantificateur : le plus à droite possible

$\exists x G(x) \Rightarrow D(x)$	$\exists x [G(x) \Rightarrow D(x)]$
$(\exists x G(x)) \Rightarrow D(x)$	$[\exists x G(x)] \Rightarrow D(x)$
$\exists x G(x) \Rightarrow \exists x D(x)$	$\exists x [G(x) \Rightarrow [\exists x D(x)]]$

# Formule existentielle

## Définitions

L'énoncé	se lit indifféremment
$\exists x G(x)$	<ul style="list-style-type: none"> <li>– il existe <math>x</math>, <math>x</math> est glissante</li> <li>– il existe <b>une route</b> glissante</li> </ul>

$\exists$  est le **quantificateur existentiel**

Dans  $\exists x G(x)$ , la variable  $x$  est **quantifiée existentiellement**

Portée du quantificateur : le plus à droite possible

$\exists x G(x) \Rightarrow D(x)$	$\exists x [G(x) \Rightarrow D(x)]$
$(\exists x G(x)) \Rightarrow D(x)$	$[\exists x G(x)] \Rightarrow D(x)$
$\exists x G(x) \Rightarrow \exists x D(x)$	$\exists x [G(x) \Rightarrow [\exists x D(x)]]$

# Formule existentielle

## Définitions

L'énoncé	se lit indifféremment
$\exists x G(x)$	<ul style="list-style-type: none"> <li>– il existe <math>x</math>, <math>x</math> est glissante</li> <li>– il existe <b>une route</b> glissante</li> </ul>

$\exists$  est le **quantificateur existentiel**

Dans  $\exists x G(x)$ , la variable  $x$  est **quantifiée existentiellement**

Portée du quantificateur : le plus à droite possible

$\exists x G(x) \Rightarrow D(x)$	$\exists x [G(x) \Rightarrow D(x)]$
$(\exists x G(x)) \Rightarrow D(x)$	$[\exists x G(x)] \Rightarrow D(x)$
$\exists x G(x) \Rightarrow \exists x D(x)$	$\exists x [G(x) \Rightarrow [\exists x D(x)]]$

# Formule existentielle

## Définitions

L'énoncé	se lit indifféremment
$\exists x G(x)$	<ul style="list-style-type: none"> <li>– il existe <math>x</math>, <math>x</math> est glissante</li> <li>– il existe <b>une route</b> glissante</li> </ul>

$\exists$  est le **quantificateur existentiel**

Dans  $\exists x G(x)$ , la variable  $x$  est **quantifiée existentiellement**

Portée du quantificateur : le plus à droite possible

$\exists x G(x) \Rightarrow D(x)$	$\exists x [G(x) \Rightarrow D(x)]$
$(\exists x G(x)) \Rightarrow D(x)$	$[\exists x G(x)] \Rightarrow D(x)$
$\exists x G(x) \Rightarrow \exists x D(x)$	$\exists x [G(x) \Rightarrow [\exists x D(x)]]$



## Quantificateur existentiel

Formule existentielle

**Introduction**

Anonymat

Élimination

Règles définitives

## Introduction d'une formule existentielle

### Exemple

Nous sommes le 1er février à minuit : la N90 est verglassée.

On en déduit que la N90 est glissante, et donc que (dans l'univers du 1er février à minuit), il existe une route glissante.

$$\frac{\begin{array}{c} \vdots \\ G(N90) \end{array}}{\exists x G(x)}$$

Pour démontrer  $\exists x P(x)$

il suffit de trouver un  $x$  tel que

$P(x)$  est vraie.

## Introduction d'une formule existentielle

### Exemple

Nous sommes le 1er février à minuit : la N90 est verglassée.

On en déduit que la N90 est glissante, et donc (dans l'univers du 1er février à minuit), il existe une route glissante.

$$\frac{\begin{array}{c} \vdots \\ G(N90) \end{array}}{\exists x G(x)}$$

Pour démontrer  $\exists x P(x)$

## Introduction d'une formule existentielle

### Exemple

Nous sommes le 1er février à minuit : la N90 est verglassée.

On en déduit que la N90 est glissante, et donc (dans l'univers du 1er février à minuit), il existe une route glissante.

$$\frac{\begin{array}{c} \vdots \\ G(N90) \end{array}}{\exists x G(x)}$$

Pour démontrer  $\exists x P(x)$

## Introduction d'une formule existentielle

### Exemple

Nous sommes le 1er février à minuit : la N90 est verglassée.

On en déduit que la N90 est glissante, et donc (dans l'univers du 1er février à minuit), il existe une route glissante.

$$\frac{\begin{array}{c} \vdots \\ G(N90) \end{array}}{\exists x G(x)}$$

Pour démontrer  $\exists x P(x)$

- ▶ proposer un individu  $t$ , appelé un **témoin**
- ▶ démontrer  $P(t)$
- ▶ inférer  $\exists x P(x)$

## Introduction d'une formule existentielle

### Exemple

Nous sommes le 1er février à minuit : la N90 est verglassée.

On en déduit que la N90 est glissante, et donc (dans l'univers du 1er février à minuit), il existe une route glissante.

$$\frac{\begin{array}{c} \vdots \\ G(N90) \end{array}}{\exists x G(x)}$$

Pour démontrer  $\exists x P(x)$

- ▶ proposer un individu  $t$ , appelé un *témoin*
- ▶ démontrer  $P(t)$
- ▶ inférer  $\exists x P(x)$

## Introduction d'une formule existentielle

### Exemple

Nous sommes le 1er février à minuit : la N90 est verglassée.

On en déduit que la N90 est glissante, et donc (dans l'univers du 1er février à minuit), il existe une route glissante.

$$\frac{\begin{array}{c} \vdots \\ G(N90) \end{array}}{\exists x G(x)}$$

Pour démontrer  $\exists x P(x)$

- ▶ proposer un individu  $t$ , appelé un *témoin*
- ▶ démontrer  $P(t)$
- ▶ inférer  $\exists x P(x)$

## Introduction d'une formule existentielle

### Exemple

Nous sommes le 1er février à minuit : la N90 est verglassée.

On en déduit que la N90 est glissante, et donc (dans l'univers du 1er février à minuit), il existe une route glissante.

$$\frac{\begin{array}{c} \vdots \\ G(N90) \end{array}}{\exists x G(x)}$$

Pour démontrer  $\exists x P(x)$

- ▶ proposer un individu  $t$ , appelé un **témoin**
- ▶ démontrer  $P(t)$
- ▶ inférer  $\exists x P(x)$



## Quantificateur existentiel

Formule existentielle

Introduction

**Anonymat**

Élimination

Règles définitives

# Anonymat

Le **nom** d'une variable quantifiée **n'est pas significatif**

▶  $\exists xG(x)$  = **une** route est glissante

▶  $\exists yG(y)$  = **une** route est glissante

→  $\exists xG(x)$  et  $\exists yG(y)$  ont même interprétation

▶ De  $G(D35)$ ,  $G(N90)$ ,  $G(N7)$ , ... on peut conclure  $\exists xG(x)$   
en prenant comme témoin pour  $x$   $D35$ ,  $N90$ ,  $N7$ , ...

▶ De  $G(D35)$ ,  $G(N90)$ ,  $G(N7)$ , ... on peut conclure  $\exists yG(y)$   
en prenant comme témoin pour  $y$   $D35$ ,  $N90$ ,  $N7$ , ...

→ On peut conclure à  $\exists xG(x)$   
chaque fois que l'on peut conclure à  $\exists yG(y)$  et vice-versa

# Anonymat

Le **nom** d'une variable quantifiée **n'est pas significatif**

- ▶  $\exists x G(x)$  = **une** route est glissante
- ▶  $\exists y G(y)$  = **une** route est glissante

→  $\exists x G(x)$  et  $\exists y G(y)$  ont même interprétation

- ▶ De  $G(D35)$ ,  $G(N90)$ ,  $G(N7)$ , ... on peut conclure  $\exists x G(x)$  en prenant comme témoin pour  $x$   $D35$ ,  $N90$ ,  $N7$ , ...
- ▶ De  $G(D35)$ ,  $G(N90)$ ,  $G(N7)$ , ... on peut conclure  $\exists y G(y)$  en prenant comme témoin pour  $y$   $D35$ ,  $N90$ ,  $N7$ , ...

→ On peut conclure à  $\exists x G(x)$   
chaque fois que l'on peut conclure à  $\exists y G(y)$  et vice-versa

# Anonymat

Le **nom** d'une variable quantifiée **n'est pas significatif**

▶  $\exists x G(x)$  = **une route** est glissante

▶  $\exists y G(y)$  = **une route** est glissante

→  $\exists x G(x)$  et  $\exists y G(y)$  ont même interprétation

▶ De  $G(D35)$ ,  $G(N90)$ ,  $G(N7)$ , ... on peut conclure  $\exists x G(x)$   
en prenant comme témoin pour  $x$   $D35$ ,  $N90$ ,  $N7$ , ...

▶ De  $G(D35)$ ,  $G(N90)$ ,  $G(N7)$ , ... on peut conclure  $\exists y G(y)$   
en prenant comme témoin pour  $y$   $D35$ ,  $N90$ ,  $N7$ , ...

→ On peut conclure à  $\exists x G(x)$   
chaque fois que l'on peut conclure à  $\exists y G(y)$  et vice-versa

# Anonymat

Le **nom** d'une variable quantifiée **n'est pas significatif**

▶  $\exists x G(x)$  = **une route** est glissante

▶  $\exists y G(y)$  = **une route** est glissante

→  $\exists x G(x)$  et  $\exists y G(y)$  ont même interprétation

▶ De  $G(D35)$ ,  $G(N90)$ ,  $G(N7)$ , ... on peut conclure  $\exists x G(x)$   
en prenant comme témoin pour  $x$   $D35$ ,  $N90$ ,  $N7$ , ...

▶ De  $G(D35)$ ,  $G(N90)$ ,  $G(N7)$ , ... on peut conclure  $\exists y G(y)$   
en prenant comme témoin pour  $y$   $D35$ ,  $N90$ ,  $N7$ , ...

→ On peut conclure à  $\exists x G(x)$   
chaque fois que l'on peut conclure à  $\exists y G(y)$  et vice-versa

# Anonymat

Le **nom** d'une variable quantifiée n'est pas significatif

▶  $\exists x G(x)$  = **une route** est glissante

▶  $\exists y G(y)$  = **une route** est glissante

→  $\exists x G(x)$  et  $\exists y G(y)$  ont même interprétation

▶ De  $G(D35)$ ,  $G(N90)$ ,  $G(N7)$ , ... on peut conclure  $\exists x G(x)$   
en prenant comme témoin pour  $x$   $D35$ ,  $N90$ ,  $N7$ , ...

▶ De  $G(D35)$ ,  $G(N90)$ ,  $G(N7)$ , ... on peut conclure  $\exists y G(y)$   
en prenant comme témoin pour  $y$   $D35$ ,  $N90$ ,  $N7$ , ...

→ On peut conclure à  $\exists x G(x)$   
chaque fois que l'on peut conclure à  $\exists y G(y)$  et vice-versa

## Anonymat

Le **nom** d'une variable quantifiée **n'est pas significatif**

▶  $\exists x G(x)$  = **une route** est glissante

▶  $\exists y G(y)$  = **une route** est glissante

→  $\exists x G(x)$  et  $\exists y G(y)$  ont même interprétation

▶ De  $G(D35)$ ,  $G(N90)$ ,  $G(N7)$ , ... on peut conclure  $\exists x G(x)$   
en prenant comme témoin pour  $x$   $D35$ ,  $N90$ ,  $N7$ , ...

▶ De  $G(D35)$ ,  $G(N90)$ ,  $G(N7)$ , ... on peut conclure  $\exists y G(y)$   
en prenant comme témoin pour  $y$   $D35$ ,  $N90$ ,  $N7$ , ...

→ On peut conclure à  $\exists x G(x)$   
chaque fois que l'on peut conclure à  $\exists y G(y)$  et vice-versa

## Anonymat

Le **nom** d'une variable **quantifiée n'est pas significatif**

▶  $\exists x G(x)$  = **une** route est glissante

▶  $\exists y G(y)$  = **une** route est glissante

→  $\exists x G(x)$  et  $\exists y G(y)$  ont même interprétation

▶ De  $G(D35)$ ,  $G(N90)$ ,  $G(N7)$ , ... on peut conclure  $\exists x G(x)$   
en prenant comme témoin pour  $x$   $D35$ ,  $N90$ ,  $N7$ , ...

▶ De  $G(D35)$ ,  $G(N90)$ ,  $G(N7)$ , ... on peut conclure  $\exists y G(y)$   
en prenant comme témoin pour  $y$   $D35$ ,  $N90$ ,  $N7$ , ...

→ On peut conclure à  $\exists x G(x)$   
chaque fois que l'on peut conclure à  $\exists y G(y)$  et vice-versa



## Quantificateur existentiel

Formule existentielle

Introduction

Anonymat

**Élimination**

Règles définitives

## Élimination (utilisation) d'une formule existentielle

Informellement : pour utiliser l'information contenue dans  $\exists x P(x)$ , on se donne un tel individu – on le nomme  $y$  par exemple – et on travaille avec.

Plus formellement : que sait-on lorsque l'on a démontré  $\exists x P(x)$  ?

- ▶ qu'il existe un individu vérifiant le prédicat  $P$
- ▶ mais on ne sait pas lequel

Un peu comme pour  $A \vee B$  :

- ▶ on sait que l'un (au moins) parmi  $A$  et  $B$  est vérifié,
- ▶ mais on ne sait pas lequel

De même on considère tous les cas aboutissant à  $\exists x P(x)$

- ▶ on suppose  $P(x_0)$  pour un  $x_0$  arbitraire
- ▶ sous cette hypothèse on démontre  $C$

On peut alors inférer  $C$  à partir de  $\exists x P(x)$

## Élimination (utilisation) d'une formule existentielle

**Informellement** : pour utiliser l'information contenue dans  $\exists x P(x)$ , on se donne un tel individu – on le nomme  $y$  par exemple – et on travaille avec.

Plus formellement : que sait-on lorsque l'on a démontré  $\exists x P(x)$  ?

- ▶ qu'il existe un individu vérifiant le prédicat  $P$
- ▶ mais on ne sait pas lequel

Un peu comme pour  $A \vee B$  :

- ▶ on sait que l'un (au moins) parmi  $A$  et  $B$  est vérifié,
- ▶ mais on ne sait pas lequel

De même on considère tous les cas aboutissant à  $\exists x P(x)$

- ▶ on suppose  $P(x_0)$  pour un  $x_0$  arbitraire
- ▶ sous cette hypothèse on démontre  $C$

On peut alors inférer  $C$  à partir de  $\exists x P(x)$

## Élimination (utilisation) d'une formule existentielle

**Informellement** : pour utiliser l'information contenue dans  $\exists x P(x)$ , on se donne un tel individu – on le nomme  $y$  par exemple – et on travaille avec.

**Plus formellement** : que sait-on lorsque l'on a démontré  $\exists x P(x)$  ?

- ▶ qu'il existe un individu vérifiant le prédicat  $P$
- ▶ mais on ne sait pas lequel

Un peu comme pour  $A \vee B$  :

- ▶ on sait que l'un (au moins) parmi  $A$  et  $B$  est vérifié,
- ▶ mais on ne sait pas lequel

De même on considère tous les cas aboutissant à  $\exists x P(x)$

- ▶ on suppose  $P(x_0)$  pour un  $x_0$  arbitraire
- ▶ sous cette hypothèse on démontre  $C$

On peut alors inférer  $C$  à partir de  $\exists x P(x)$

## Élimination (utilisation) d'une formule existentielle

**Informellement** : pour utiliser l'information contenue dans  $\exists x P(x)$ , on se donne un tel individu – on le nomme  $y$  par exemple – et on travaille avec.

**Plus formellement** : que sait-on lorsque l'on a démontré  $\exists x P(x)$  ?

- ▶ qu'il existe un individu vérifiant le prédicat  $P$
- ▶ mais on ne sait pas lequel

Un peu comme pour  $A \vee B$  :

- ▶ on sait que l'un (au moins) parmi  $A$  et  $B$  est vérifié,
- ▶ mais on ne sait pas lequel

De même on considère tous les cas aboutissant à  $\exists x P(x)$

- ▶ on suppose  $P(x_0)$  pour un  $x_0$  arbitraire
- ▶ sous cette hypothèse on démontre  $C$

On peut alors inférer  $C$  à partir de  $\exists x P(x)$

## Élimination (utilisation) d'une formule existentielle

**Informellement** : pour utiliser l'information contenue dans  $\exists x P(x)$ , on se donne un tel individu – on le nomme  $y$  par exemple – et on travaille avec.

**Plus formellement** : que sait-on lorsque l'on a démontré  $\exists x P(x)$  ?

- ▶ qu'il existe un individu vérifiant le prédicat  $P$
- ▶ mais on ne sait pas lequel

Un peu comme pour  $A \vee B$  :

- ▶ on sait que l'un (au moins) parmi  $A$  et  $B$  est vérifié,
- ▶ mais on ne sait pas lequel

De même on considère tous les cas aboutissant à  $\exists x P(x)$

- ▶ on suppose  $P(x_0)$  pour un  $x_0$  arbitraire
- ▶ sous cette hypothèse on démontre  $C$

On peut alors inférer  $C$  à partir de  $\exists x P(x)$

## Quantificateur existentiel

Formule existentielle

Introduction

Anonymat

Élimination

Règles définitives

Introduction et élimination de  $\exists$ 

$$\frac{P(t)}{\exists x P(x)} \exists_I$$

$$\frac{\exists x P(x) \quad \begin{array}{c} [h] \\ \overbrace{P(x_0)} \\ \vdots \\ C \end{array}}{C} \exists_E[h]$$

Conditions d'application de  $\exists_E$



Introduction et élimination de  $\exists$ 

$$\frac{P(t)}{\exists x P(x)} \exists_I$$

$$\frac{\exists x P(x) \quad \begin{array}{c} [h] \\ \overbrace{P(x_0)} \\ \vdots \\ C \end{array}}{C} \exists_E[h]$$

Conditions d'application de  $\exists_E$

Introduction et élimination de  $\exists$ 

$$\frac{P(t)}{\exists x P(x)} \exists_I$$

$$\frac{\exists x P(x) \quad \begin{array}{c} [h] \\ \overbrace{P(x_0)} \\ \vdots \\ C \end{array}}{C} \exists_E[h]$$

Conditions d'application de  $\exists_E$ 

- ▶ Dans la preuve de  $C$  à partir de  $P(x_0)$ ,  $x_0$  ne doit être libre dans aucune hypothèse disponible exceptée  $h$ .
- ▶  $C$  ne doit pas dépendre de  $x_0$  (c-à-d. ne doit pas comporter d'occurrence libre de  $x_0$ )

Introduction et élimination de  $\exists$ 

$$\frac{P(t)}{\exists x P(x)} \exists_I$$

$$\frac{\exists x P(x) \quad \begin{array}{c} [h] \\ \overbrace{P(x_0)} \\ \vdots \\ C \end{array}}{C} \exists_E[h]$$

Conditions d'application de  $\exists_E$ 

- ▶ Dans la preuve de  $C$  à partir de  $P(x_0)$ ,  $x_0$  ne doit être libre dans aucune hypothèse disponible exceptée  $h$ .
- ▶  $C$  ne doit pas dépendre de  $x_0$  (c-à-d. ne doit pas comporter d'occurrence libre de  $x_0$ )

## Exemple

S'il existe une route verglassée, alors il existe une route glissante.

Preuve: une route quelconque

on suppose que  $r_0$  est verglassée

→ comme toute route verglassée est glissante,  $r_0$  est glissante

→ donc il existe une route glissante

Donc, sous l'hypothèse qu'il existe une route verglassée, il existe une route glissante.

$$\begin{array}{c}
 \frac{\overbrace{\forall x V(x) \Rightarrow G(x)}^1}{V(r_0) \Rightarrow G(r_0)} \quad \forall_E(\frac{x}{r_0}) \quad \overbrace{V(r_0)}^{[6]} \\
 \hline
 \frac{\overbrace{\exists r V(r)}^5 \quad \frac{G(r_0)}{\exists r G(r)} \exists_I}{\exists r G(r)} \exists_E[6] \quad \Rightarrow E
 \end{array}$$

## Exemple

S'il existe une route verglassée, alors il existe une route glissante.

Hypothèse : il existe une route verglassée

Prémisses : si une route est verglassée

alors elle est glissante (cette prémisses est vraie pour toute route)

Conclusion : il existe une route glissante

Donc, sous l'hypothèse qu'il existe une route verglassée, il existe une route glissante.

$$\begin{array}{c}
 \overbrace{\forall x V(x) \Rightarrow G(x)}^1 \quad \forall_E(\frac{x}{r_0}) \quad \overbrace{V(r_0)}^{[6]} \\
 \hline
 V(r_0) \Rightarrow G(r_0) \quad \Rightarrow E \\
 \hline
 \overbrace{\exists r V(r)}^5 \quad \frac{G(r_0)}{\exists r G(r)} \exists_I \\
 \hline
 \exists r G(r) \quad \exists E[6]
 \end{array}$$

## Exemple

S'il existe une route verglassée, alors il existe une route glissante.

- ▶ soit  $r_0$  une route quelconque
- ▶ supposons que  $r_0$  est verglassée
- ▶ comme toute route verglassée est glissante,  $r_0$  est glissante
- ▶ donc il existe une route glissante

Donc, sous l'hypothèse qu'il existe une route verglassée, il existe une route glissante.

$$\begin{array}{c}
 \overbrace{\forall x V(x) \Rightarrow G(x)}^1 \quad \forall_E(\frac{x}{r_0}) \quad \overbrace{V(r_0)}^{[6]} \\
 \hline
 V(r_0) \Rightarrow G(r_0) \quad \Rightarrow E \\
 \hline
 \overbrace{\exists r V(r)}^5 \quad \frac{G(r_0)}{\exists r G(r)} \exists_I \\
 \hline
 \exists r G(r) \quad \exists E[6]
 \end{array}$$

## Exemple

S'il existe une route verglassée, alors il existe une route glissante.

- ▶ soit  $r_0$  une route quelconque
- ▶ supposons que  $r_0$  est verglassée
  - ▶ comme toute route verglassée est glissante,  $r_0$  est glissante
  - ▶ donc il existe une route glissante

Donc, sous l'hypothèse qu'il existe une route verglassée, il existe une route glissante.

$$\begin{array}{c}
 \overbrace{\forall x V(x) \Rightarrow G(x)}^1 \quad \forall_E(\frac{x}{r_0}) \quad \overbrace{V(r_0)}^{[6]} \\
 \hline
 V(r_0) \Rightarrow G(r_0) \quad \Rightarrow E \\
 \hline
 \overbrace{\exists r V(r)}^5 \quad \frac{G(r_0)}{\exists r G(r)} \exists_I \\
 \hline
 \exists r G(r) \quad \exists E[6]
 \end{array}$$

## Exemple

S'il existe une route verglassée, alors il existe une route glissante.

- ▶ soit  $r_0$  une route quelconque
- ▶ supposons que  $r_0$  est verglassée
- ▶ comme toute route verglassée est glissante,  $r_0$  est glissante
- ▶ donc il existe une route glissante

Donc, sous l'hypothèse qu'il existe une route verglassée, il existe une route glissante.

$$\begin{array}{c}
 \overbrace{\forall x V(x) \Rightarrow G(x)}^1 \quad \forall_E(\frac{x}{r_0}) \quad \overbrace{V(r_0)}^{[6]} \\
 \hline
 V(r_0) \Rightarrow G(r_0) \quad \Rightarrow E \\
 \hline
 \overbrace{\exists r V(r)}^5 \quad \frac{G(r_0)}{\exists r G(r)} \exists_I \\
 \hline
 \exists r G(r) \quad \exists E[6]
 \end{array}$$



## Exemple

S'il existe une route verglassée, alors il existe une route glissante.

- ▶ soit  $r_0$  une route quelconque
- ▶ supposons que  $r_0$  est verglassée
- ▶ comme toute route verglassée est glissante,  $r_0$  est glissante
- ▶ donc il existe une route glissante

Donc, sous l'hypothèse qu'il existe une route verglassée, il existe une route glissante.

$$\begin{array}{c}
 \overbrace{\forall x V(x) \Rightarrow G(x)}^1 \\
 \hline
 V(r_0) \Rightarrow G(r_0) \quad \forall_E(\frac{x}{r_0}) \quad \overbrace{V(r_0)}^{[6]} \\
 \hline
 G(r_0) \quad \Rightarrow E \\
 \hline
 \overbrace{\exists r V(r)}^5 \quad \frac{G(r_0)}{\exists r G(r)} \exists_I \\
 \hline
 \exists r G(r) \quad \exists E[6]
 \end{array}$$

## Exemple

S'il existe une route verglassée, alors il existe une route glissante.

- ▶ soit  $r_0$  une route quelconque
- ▶ supposons que  $r_0$  est verglassée
- ▶ comme toute route verglassée est glissante,  $r_0$  est glissante
- ▶ donc il existe une route glissante

Donc, sous l'hypothèse qu'il existe une route verglassée, il existe une route glissante.

$$\begin{array}{c}
 \overbrace{\forall x V(x) \Rightarrow G(x)}^1 \\
 \hline
 V(r_0) \Rightarrow G(r_0) \quad \forall_E(\frac{x}{r_0}) \quad \overbrace{V(r_0)}^{[6]} \\
 \hline
 G(r_0) \quad \Rightarrow E \\
 \hline
 \overbrace{\exists r V(r)}^5 \quad \frac{G(r_0)}{\exists r G(r)} \exists_I \\
 \hline
 \exists r G(r) \quad \exists E[6]
 \end{array}$$

## Exemple

S'il existe une route verglassée, alors il existe une route glissante.

- ▶ soit  $r_0$  une route quelconque
- ▶ supposons que  $r_0$  est verglassée
- ▶ comme toute route verglassée est glissante,  $r_0$  est glissante
- ▶ donc il existe une route glissante

Donc, sous l'hypothèse qu'il existe une route verglassée, il existe une route glissante.

$$\begin{array}{c}
 \overbrace{\forall x V(x) \Rightarrow G(x)}^1 \quad \forall_E(\frac{x}{r_0}) \quad \overbrace{V(r_0)}^{[6]} \\
 \hline
 V(r_0) \Rightarrow G(r_0) \quad \Rightarrow E \\
 \hline
 \overbrace{\exists r V(r)}^5 \quad \frac{G(r_0)}{\exists r G(r)} \exists_I \\
 \hline
 \exists r G(r) \quad \exists_E [6]
 \end{array}$$