

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"> – il existe x, x est glissante – il existe une route glissante

\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"> – il existe x, x est glissante – il existe une route glissante

\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"> – il existe x, x est glissante – il existe une route glissante

\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"> – il existe x, x est glissante – il existe une route glissante

\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**

▶ $\exists xG(x)$ = **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

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.

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

Exemple

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

Hypothèse : il existe une route verglassée

Conclusion : il existe une route glissante

Donc : il existe une route glissante

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

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

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.

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

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.

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

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.

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