

Exercice :

1)

On suppose admise la règle R donnée dans l'exercice :

Montrons que l'on peut en dériver le tiers exclu:

Soit P : Prop,

on a

$P \vdash P$ (assumption) $\sim P \vdash \sim P$ (assumption)

 $\vdash P \vee \sim P$ (règle R)

2)

Reciproquement, si l'on admet le tiers exclu, on peut obtenir la règle R

Soient A, B, C : Prop et Γ , on suppose qu'on a
 $\Gamma, A \vdash B$ et $\Gamma, \sim A \vdash C$

----- (hypothese) ----- (hypothese)
 $\Gamma, A \vdash B$ $\Gamma, \sim A \vdash C$ $\Gamma \vdash A \vee \sim A$

 $\Gamma \vdash C$ (elimination du ou)

Problème

1ere question

Definition $\text{arc}(i j : \text{Nat}) :=$

$i=0 \wedge j=1 \vee$
 $i=1 \wedge j=2 \vee$
 $i=2 \wedge j=0 \vee$
 $i=3 \wedge j=0 \vee$
 $3 \leq i \wedge j = \text{succ } i.$

2eme question

a)

Montrer "arc 1 2" revient a montrer

$$\begin{aligned} &1=0 \wedge 2=1 \vee \\ &1=1 \wedge 2=2 \vee \\ &1=2 \wedge 2=0 \vee \\ &1=3 \wedge 2=0 \vee \\ &3 \leq 1 \wedge 2 = \text{succ } 1. \end{aligned}$$

(se montre en utilisant 2 fois la regle d'introduction du "ou",
une fois la regle d'introduction du "et", et la reflexivité de l'égalité.

b)

On doit montrer

$i : \text{Nat}$
 $H : 3 \leq i$

$$\begin{aligned} &i=0 \wedge j=1 \vee \\ &i=1 \wedge j=2 \vee \\ &i=2 \wedge j=0 \vee \\ &i=3 \wedge j=0 \vee \\ &3 \leq i \wedge \text{succ } i = \text{succ } i. \end{aligned}$$

(facile : regles d'introduction du ou, du et , et de l'egalite)

c)

Supposons $H : \text{arc } 2 \ 1$ et montrons False :

L' \vee nonc \vee de H devient

$$\begin{aligned} &2=0 \wedge 1=1 \vee \\ &2=1 \wedge 1=2 \vee \\ &2=2 \wedge 1=0 \vee \\ &2=3 \wedge 1=0 \vee \\ &3 \leq 2 \wedge 1 = \text{succ } 2 \end{aligned}$$

Par \vee -elimination du "ou" du "et" on obtient des sequents ayant toujours au moins une hypothese fausse:

par exemple:

$2=0$
 $1=1$

 False

d) On doit prouver :

$i : \text{Nat}$
 $H : 0=0 \wedge i=1 \vee$
 $0=1 \wedge i=2 \vee$
 $0=2 \wedge i=0 \vee$
 $0=3 \wedge i=0 \vee$
 $3 \leq 0 \wedge i=\text{succ } 0.$

 $i=1$

En eliminant les ou, puis les et dans l'hypothese H, on trouve un but trivial :

$0=0$
 $i=1$

 $i=1$

et les autres cas sont triviaux :

$0=1$
 $i=2$

 $i=1$

(car on peut prouver $\sim(0=1)$)

Question 3

La proposition "Connected i j" est definie de facon imprudicative :

"i est connecté à j si tout ensemble X de sommets
(qui contient i et tel que
pour tout sommet k, si k appartient à X, alors X contient aussi tout
sommet l relié à k par un arc) contient aussi le sommet j".

question 4.

Preuve de "Connected 0 2"

Soit X un ensemble contenant le sommet 0 et tel que
pour tout sommet k, si k appartient à X, alors X contient aussi tout
sommet l relié à k par un arc.

alors X contient aussi 1 (car il y a un arc de 0 vers 1)
X contient aussi 2 (car il y a un arc de 1 vers 2).

On a donc montré la proposition "Connected 0 2"

Preuve de forall i, Connected 0 i -> i=0 \vee i=1 \vee i=2.

Soit i, supposons "Connected 0 i"

On considère le prédicat $X(i) = i=0 \vee i=1 \vee i=2$.

On a bien sûr $X(0)$

de plus soit k tel que $X(k)$, c'est à dire $k=0 \vee k=1 \vee k=2$

soit l tel que arc k l

si $k=0$, alors $l=1$ et on a bien $X(l)$ (C'est à dire $1=0 \vee 1=1 \vee 1=2$)

si $k=1$ alors $l=2$ et on a bien $X(2)$

si $k=2$ alors $l=0$ et on a bien $X(0)$

On a donc $X(l)$

D'après la définition de Connected

D'après la définition de Connected, on a bien $X(i)$ c'est à dire

$$i=0 \vee i=1 \vee i=2.$$