

4. បកតិសំខ្យាមានព្រំដែន (les cardinaux finis)

និយមន័យ-I

បកតិសំខ្យា a មួយ មានព្រំដែន (គឺមិនទៅដល់អនន្ត) កាលណា a បំពេញលក្ខណៈ $a + 1 \neq a$ ហើយ សំនុំ មួយ មានព្រំដែន ឬ មិនមានព្រំដែន¹ ទៅតាម បកតិសំខ្យា របស់សំនុំនោះ មានព្រំដែន ឬ មិនមានព្រំដែន ។ បកតិសំខ្យា មានព្រំដែន ហៅថា ចំនួនគត់ធម្មតា (nombres entiers naturels) ។

និយមន័យនេះ ជាដំបូង គួរឲ្យក្លាក់ ត្រូវនឹងគំនិតដែលថា វត្ថុតែមួយ គឺមើលមិន ឃើញទេ នៅចំពោះមុខវត្ថុដ៏ច្រើនឥតគណនា ។

ការស្នើ (III, 4, 1)

ទំនាក់ទំនង " a ជា បកតិសំខ្យាមួយ មានព្រំដែន " មានន័យស្មើនឹងថា

" $a + 1$ ជាបកតិសំខ្យាមួយ មានព្រំដែន " ។

ដោយយក ការស្នើ (III, 3, 5) មកប្រើ $a = b \Leftrightarrow a + 1 = b + 1$

ដោយ យក $b = a + 1$ យើងបាន $a = a + 1 \Leftrightarrow a + 1 = (a + 1) + 1$ ។

ឧទាហរណ៍ នៃ បកតិសំខ្យាមានព្រំដែន

ទំនាក់ទំនង $0 \neq 1$ ដែលបានពីមុននោះ បង្ហាញថា សូន្យ ជា បកតិសំខ្យាមានព្រំដែន

ក៏ដូច បកតិសំខ្យា $1, 2 = 1 + 1, 3 = 2 + 1, \dots$ ដូច្នេះ ចំពោះ បកតិសំខ្យាទាំងអស់ ដែល បានមក [អំពី 0 ឬក៏នឹង 1] ហើយ [ឬក៏នឹង 1 ម្តងទៀត] ដដែលៗ តមក ។

យើង ទទួលយក ជា ស្វ័យស័ក្ស (nous admettons comme axiome) ថា បកតិសំខ្យា មានព្រំដែន អាចបានដោយ របៀបនេះ ។ តែ ស្វ័យស័ក្សនេះ នឹងថ្លែង ឲ្យបានច្បាស់

¹ ដោយការសិក្សាតទៅនេះ គេថា សំនុំមួយមានព្រំដែន កាលណា សំនុំនោះ ពុំមាន បីសេចស្សង លើផ្នែកណាមួយ របស់ខ្លួន ក្រៅតែពីខ្លួនឯងតែម្តង ។

និង អាចប្រើប្រាស់បាន ដូចតទៅនេះ ៖

ស្វ័យស័ក្ត្រ នៃ អនន្ត (Axiome de l'INFINI).

បកតិសំខ្យាមានព្រំដែនទាំងអស់ ផ្សំបានជាសំនុំមួយ ។

ស្វ័យស័ក្ត្រថ្មីនេះ អាចឲ្យយើងយក ពាក្យក្នុងទ្រឹស្តីសំនុំ មកប្រើបានចំពោះ

ចំនួនគត់ធម្មតា ។ ជាពិសេស អាចឲ្យយើងថ្លែង គោលការណ៍ រេគាវ៉ង់ (principe de récurrence) ដោយច្បាស់លាស់ដូចខាងក្រោមនេះ² ៖

ការថ្លែងមួយទៀត របស់គោលការណ៍ រេគាវ៉ង់

បើ N ជាសំនុំនៃចំនួនគត់ធម្មតា ហើយបើ A ជាផ្នែកមួយនៃ N ។

បើ $0 \in A$ និង $a \in A \Rightarrow a + 1 \in A$ នៅពេលនោះ $A = N$ ។

ការកត់ត្រា (Notations)

នៅទីនេះ យើងសន្មត ថា សូន្យ នៅក្នុងសំនុំ នៃចំនួនគត់ធម្មតា ហើយយើង តាំងដោយ

$N = \{ 0, 1, 2 \dots \dots, n \dots \dots \}$ សំនុំនោះ ។ តែនៅក្នុងសំនួរខ្លះ គេត្រូវយកតែ

ចំនួនគត់ធម្មតា ខុសពី សូន្យ ហើយគេតាំងដោយ N^* សំនុំនោះ។ យើង នឹងតំកល់

នូវកម្មសិទ្ធិ ជាលក្ខណៈនៃ ចំនួននៅក្នុងសំនុំ N^* នេះ ដែលត្រូវការ ជាញយនៅខាងមុខ

(ជាពិសេស កាលណាយើងសិក្សា ពី វិទ្យាស្យង់លំដាប់ នៅលើ N) ។

ការស្នើ (III, 4, 2)

ដើម្បី a ជាបកតិសំខ្យា មានព្រំដែន មិនសូន្យ នោះត្រូវតែ (il faut) និងគ្រាន់តែ

(et il suffit) គេអាចរកបាននូវ បកតិសំខ្យាមានព្រំដែន x មួយដែលផ្ទៀងផ្ទាត់នឹង

$$a = x + 1$$

² គេចង់ ពី ការថ្លែងមួយ ទៅការថ្លែងមួយទៀត ដោយ តាំង A ជាសំនុំនៃបកតិសំខ្យាមានព្រំដែន ដែលបំពេញលក្ខណៈ របស់ទំនាក់ទំនង R ។

1/ លក្ខណៈត្រូវតែ (condition nécessaire)

$$\left. \begin{array}{l} x \text{ បកតិសំខ្យាមានព្រំដែន} \\ a = x + 1 \end{array} \right\} \rightarrow a \text{ ជាបកតិសំខ្យា មានព្រំដែន មិនសូន្យ}$$

$$a = x + 1 \Rightarrow a \neq 0 \text{ ដោយ ការស្នើ (III, 3, 3)}$$

2/ លក្ខណៈគ្រាន់តែ (condition suffisante)

a ជាបកតិសំខ្យា មានព្រំដែន មិនសូន្យ $\Rightarrow$ អាចរក x បកតិសំខ្យាមានព្រំដែន
ដែលផ្ទៀងផ្ទាត់ $a = x + 1$ ។

យើងតាំងដោយ A សំនុំមិនទទេ ($A \neq \emptyset$) ដូច្នេះ A យ៉ាងហោចណាស់ មានធាតុ α
មួយដែរ ។ ដូច្នេះ យើងតាង $A = \{\alpha\} \cup A'$ ។ សំនុំ A' អាចទទេ តែ A' មិនជាន់នឹង $\{\alpha\}$

ទេ ។ ដូច្នេះ $\text{card}(A) = \text{card}[\{\alpha\} \cup A'] = \text{card}(\{\alpha\}) + \text{card}(A')$

ឬ $\text{card}(A) = 1 + \text{card}(A') \Rightarrow$ ដូច្នេះ $a = \text{card}(A)$ ជាបកតិសំខ្យា មានព្រំដែន

មិនសូន្យ នោះគេមាន បកតិសំខ្យា $x = \text{card}(A')$ ដែលឲ្យ $a = 1 + x$ ។ ដូច្នេះ

x មានព្រំដែន ដោយ **ការស្នើ (III, 4, 1)** ។

យើងអាច ធ្វើការដេញរកហេតុផល ដោយ ការប្រកែកកន្លែង (raisonnement par
absurde) គឺថា ឧបមា ³ $\forall x \in N, a \neq x + 1$ ហើយដល់ទីបញ្ចប់ យើងត្រូវទៅដល់
ការប្រកែកនៃហេតុ តែដោយហេតុគេឲ្យ ដូច្នេះយើងមិនអាចប្រកែកហេតុនោះបានទេ ។

³ ចូរចាំថា នៅក្នុង គណិតសាស្ត្រ ការប្រកែក របស់ $\exists x \in N$ គឺ $\forall x \in N$ ។

ហើយការប្រកែក របស់ $=$ គឺ $\neq$ ។ $\exists x \in N$ មានន័យថា យ៉ាងហោចណាស់ មាន x មួយ នៅក្នុង N ។

ដូច្នេះ ចំពោះ $\exists x \in N$ ដែលឲ្យ $a = x + 1$ ដោយប្រកែកទៅជា

$\forall x \in N$, គេត្រូវបាន $a \neq x + 1$ ។

ដូច្នេះ បើយើងថា $\forall x \in N, a \neq x + 1$ តើវានឹងផ្តល់លទ្ធផលដូចម្តេច?

យើងតាងដោយ $A = N - \{a\}$ (1)

ដោយ a មិនសូន្យ ហើយ $0 \in N$ ដូច្នេះ ដោយ (1), $0 \in A$ ហើយ $\forall x \in N, x + 1 \in A$

(ពីព្រោះ $x + 1 \neq a$ ហើយ សំនុំ A និង N ខុសគ្នាតែជាតិ a មួយប៉ុណ្ណោះ) ។

ដូច្នេះ A ផ្ទៀងផ្ទាត់នឹង គោលការណ៍ រេគាវ៉ង $\Rightarrow A = N$ ដែលខុស ពីព្រោះ (1) ។

អនុសាស្ត្រ (Corollaire)

ការអនុវត្តន៍ $x \dashrightarrow x + 1$ ជា បីសេចក្តីពី N ទៅ N^* ។

មុននឹងពន្យល់អនុសាស្ត្រនេះ ខ្ញុំសូមប្រើការសង្កេតដូចតទៅនេះ ៖

ដើម្បី បញ្ជាក់ថា ការអនុវត្តន៍ បីសេចក្តី ត្រូវ អាំងសេចក្តីផង និង ស្យៀសេចក្តីផង ។

ចំពោះ ការស្នើ (III, 3, 5) $a + 1 = b + 1 \Rightarrow a = b$ មានន័យ ដូចជាថា

ការអនុវត្តន៍ $f : N \dashrightarrow N$

$x \dashrightarrow x + 1$ អាំងសេចក្តីដែរ ។

ពីព្រោះតាមនិយមន័យ អាំងសេចក្តី គេថា f អាំងសេចក្តីដែរ ពី X ទៅ Y

កាលណា $[x_1 \neq x_2 \Rightarrow f(x_1) \neq f(x_2)]$ នេះក៏ដូចជាថា ដោយការប្រកែក

$\{non[f(x_1) \neq f(x_2)] \Rightarrow non[x_1 \neq x_2]\} \Leftrightarrow \{[f(x_1) = f(x_2)] \Rightarrow [x_1 = x_2]\}$ ។

ដោយការសង្កេតនេះ ការអនុវត្តន៍ $x \dashrightarrow x + 1$ អាំងសេចក្តីពី N ទៅ N^*

ដោយប្រើ ការស្នើ (III, 3, 5) ។

ដោយប្រើ ការស្នើ (III, 4, 2) និងនិយមន័យ ស្យៀសេចក្តី នោះយើងឃើញថា

ការអនុវត្តន៍ $x \dashrightarrow x + 1$ ស្យៀសេចក្តីពី N ទៅ N^* ដែរ ។ ពីព្រោះថា

តាម ការស្នើ (III, 4, 2) មានន័យថា ៖ $\forall a \in N^*$ គេមាន $x \in N$ ដែលឲ្យ $a = x + 1$

$f : N \dashrightarrow N^*, f(x) = x + 1.$

$x - - - - - a$ ដែលឲ្យ $a = x + 1$ ។

ដូច្នេះ ការអនុវត្តន៍ $x - - - - - \rightarrow x + 1$ បីសេចក្តីពី N ទៅ N^* ។

គំនិតរបស់ខ្ញុំ

នេះជាគំនិតរបស់ខ្ញុំទេ លោកអ្នកអាចលោតផ្នែកនេះ ទៅមេរៀននៅផ្នែកបន្ទាប់បាន ។

យើងមើលតាមនិយមន័យ ឃើញថា N មាន ធាតុ 0 ហើយ N^* ឥតមានធាតុ 0 ទេ ។

តែ ស្រាប់ តែមាន បីសេចក្តីស្បង រវាង N និង N^* ។ នេះមកអំពី អ្វី?

ថ្វីបើ N និង N^* ខុសគ្នាតែ ធាតុ 0 មួយប៉ុណ្ណោះ ក្រៅពីនោះមានធាតុដូចគ្នាទាំងអស់ ។

តែ សំនុំទាំងពីរនេះមិនធម្មតាទេ គេមានធាតុដ៏ច្រើនអនេក ពីព្រោះគេសន្មតថា

បើ a នៅក្នុងសំនុំ N នោះ $a + 1$ ក៏នៅក្នុងសំនុំ N ដែរ ។

បើយើងបែរ រៀងក្នុងជីវិតវិញ a បូកនឹង 1 មិនច្រើនទេ 1 នោះ ។ តែដល់បូក បន្ត

1 ហើយ 1 ទៀត នោះអាចច្រើនរហូតដល់រាប់មិនអស់ ដូច សំនុំ N ដែលមានធាតុ

ច្រើនអនេកអញ្ចឹង ។ ដូច្នេះ កុំមើលងាយ ពាក្យចាស់លោកថា « តក់ៗ ពេញបំពង់ »

(ដូចទឹកឆ្នោត) ។ ម្យ៉ាងទៀត ចំពោះ N និង N^* ខុសគ្នាដោយធាតុ 0 មែនពិត តែដោយ

មានធាតុច្រើនអនេក នោះគេមើលមិនឃើញទេ ធាតុតែមួយនោះ ។ ដូចគេ ជាអ្នកមាន

ប្រាក់ច្រើនរាប់លានរាប់កោដិ ហើយយើងមានតែ មួយពាន់ នោះគេមើលយើងមិន

ឃើញទេ កុំតូចចិត្តអី ខំតទៅទៀតទៅ ។ តែបើប្រៀបធៀបនឹងការចេះដឹងវិញ យើងចេះ

មែនពិត តែអាចមានគេចេះច្រើនជាងយើង ដូច្នេះយើងគប្បីដាក់ខ្លួនប្រសើរជាង ។

ហើយក៏មានសុភាសិតខ្មែរយើងមួយថា « ងើយវាស្តក អានវាដាក់គ្រាប់ »

(នេះលោកប្រៀបធៀបទៅនឹងដើមស្រូវក្នុងស្រែ) ។

ខ្ញុំសូមជូន ឧទាហរណ៍ ចំពោះ ការអនុវត្តន៍ អាំងសេចក្តី និង ស្មើសេចក្តី ៖

ខ្ញុំតាំងដោយ A សំនុំនៃប្រជាជននៅក្នុងភូមិកំណើតខ្ញុំ ដែលមាន ក្មេងប្រុស ក្មេងស្រី

កម្លោះ ក្រមុំ មនុស្សមានប្តីប្រពន្ធ ស្រីមេមាយ ប្រុសពោះមាយ ជាដើម។

នៅក្នុង A (ភូមិខ្ញុំ) នោះ ខ្ញុំតាងដោយ x សំនុំនៃប្តី ហើយ y សំនុំនៃប្រពន្ធ

ហើយ f ការអនុវត្តន៍ ពី X ទៅ Y ។ ដូច្នេះ $x \subset A$ ហើយ $y \subset A$ ។

$$\begin{array}{ccc} X & \xrightarrow{\quad f \quad} & Y \\ x & \xrightarrow{\quad f \quad} & y \end{array}$$

យើងសន្មត ថា ប្រុសម្នាក់ មានប្រពន្ធតែមួយ ហើយ ស្រីម្នាក់មានប្តីតែមួយ

ហើយអ្នកទាំងពីរ រស់នៅជាមួយគ្នានៅក្នុងភូមិ A ។

1/ f អាំងសេចទីវ បានន័យថា ៖

$$[x_1 \neq x_2 \Rightarrow f(x_1) \neq f(x_2) \text{ ឬ } y_1 \neq y_2] \Leftrightarrow$$

[ប្តី ពីរ ផ្សេងគ្នា $\Rightarrow$ ស្រីជាប្រពន្ធ ក៏ ផ្សេងគ្នាដែរ]

2/ f សៀសេចទីវ បានន័យថា ៖

$\forall y \in Y, \exists x \in X$ ដែលឲ្យ $f(x) = y \Leftrightarrow$ បើគេយក ប្រពន្ធណាក់ដោយនៅក្នុង
សំនុំ Y នោះគេអាចរកប្តីរបស់អ្នកនោះ
នៅក្នុងសំនុំ X បានជានិច្ច ។ (ចប់)

=====

ឥឡូវនេះ ខ្ញុំ ត្រឡប់មក មេរៀនយើងវិញ

យើងឃើញថាមាន បីសេចស្បង ពី N ទៅ N^* ។

ដូច្នេះ យើងអាចទាញ លទ្ធផល បានជា : $\text{card}(N) = \text{card}(N^*)$

ហើយដោយម្យ៉ាងទៀត $\text{card}(N) = \text{card}(N^*) + 1$ នោះយើងអាចថ្លែងថា ៖

ការស្នើ (III, 4, 3)

N ជាសំនុំ អនន្ត (N est un ensemble infini.)

ពីព្រោះ ៖ $\text{card}(N) = \text{card}(N^*) + 1$ ហើយដោយ : $\text{card}(N^*) = \text{card}(N)$

ដូច្នេះ $\text{card}(N) = \text{card}(N) + 1$ ដែល មិនអាចមាន ចំពោះ $\text{card}(N)$ ជា

បកតិសំខ្យា មានព្រំដែន ។ ដូច្នេះ ត្រូវតែ N ជាសំនុំអនន្ត ។

ការថ្លែងម្យ៉ាងទៀត ចំពោះស្វ័យសត្យនៃអនន្ត (Autre énoncé de l'axiome de l'Infini)

យើងទើបនឹងឃើញថា ស្វ័យសត្យនៃអនន្ត សន្មតនូវផលវិបាក ថាមាន សំនុំអនន្ត (l'existence d'un ensemble infini) ។ ប្រាស់មកវិញ យើងអាចពន្យល់ថា ដោយមាន សំនុំអនន្ត នោះបណ្តាលឲ្យមាន ស្វ័យសត្យនៃអនន្ត ។ ដូច្នេះយើងអាចជំនួសការថ្លែង នូវ ស្វ័យសត្យនៃអនន្ត ដោយ ការថ្លែងសមមូលថា ៖ « **សំនុំអនន្តមាន** » (Il existe un ensemble infini) ។ ហើយមកពីនេះបានជាមានឈ្មោះដែលគេឲ្យថា ស្វ័យសត្យ « នៃអនន្ត » ។

បូក និង គុណ នៃបកតិសំខ្សាមានព្រំដែន

យើងមើលទៅដូចជាសំដែង ដោយថា បកតិសំខ្សាមានព្រំដែន បូក នឹងគ្នា ឬ គុណនឹងគ្នា នោះបានជា បកតិសំខ្សាមានព្រំដែន ។ ដោយគោលការណ៍ វេតារីង អាចឲ្យ យើងពន្យល់ការសំនេះ ដោយតឹងរ៉ឹងបាន ។

ការស្នើ (III, 4, 4)

ដើម្បីឲ្យ ផលបូក $a + b$ នៃ បកតិសំខ្សាពីរ a និង b មានព្រំដែន នោះ ត្រូវតែ និង គ្រាន់តែ a និង b ទាំងពីរ មានព្រំដែន ។

1/ លក្ខណៈត្រូវតែ (condition nécessaire)

a និង b បកតិសំខ្សា

a និង b ទាំងពីរ មានព្រំដែន $\Rightarrow (+b)$ មានព្រំដែន (1) ។

ហេតុអ្វី ៖ យើងនឹងបង្ហាញ ដោយ វេតារីង លើ (1) ។

$b \in N$ យើងទុកនៅដដែល ហើយយើង ឲ្យ a យកចំនួន តាំង ពី $0, 1, 2, \dots, a$

បំណងយើងគឺ បង្ហាញថា (1) ត្រូវ ចំពោះ គ្រប់ចំនួន a ទាំងអស់ ។

យើងតាងដោយ A សំនុំនៃធាតុ a ដែលឲ្យ (1) ត្រូវ គឺថា $(+b)$ មានព្រំដែន ។

-ចំពោះ $a = 0$, យើងបាន ៖ $0 + b = b$ (មានព្រំដែន ដោយសម្មតិកម្ម) ដូច្នេះ (1) ត្រូវ

$\Rightarrow 0 \in A$ ។ ហើយយើងសន្មតថា (1) ត្រូវ រហូតដល់ $a = a$ គឺថាយើងបាន

$a \in A$ និង $(a + b)$ មានព្រំដែន ។ ឥឡូវយើងត្រូវបង្ហាញថា ចំពោះ $a = a + 1$, (1) នៅតែត្រូវដដែល ។

-ចំពោះ $a = a + 1$, (1) ទៅជា ៖ $(a + 1) + b = (a + b) + 1$

ដោយយើងបានសន្មតថា $(a + b)$ មានព្រំដែន នោះតាម ការស្នើ (III, 4, 1)

$(a + b) + 1$ ក៏មានព្រំដែនដែរ ។ ដូច្នេះ $(a + 1) \in A$ ។ ដូច្នេះ យើងឃើញថា

$a \in A \Rightarrow (a + 1) \in A$ ដូច្នេះ $A = N$ ។

នៅទីបញ្ចប់ ៖ $a \in N$ និង $b \in N \Rightarrow (a + b) \in N$ ។

2/ លក្ខណៈគ្រាន់តែ (condition suffisante)

a និង b បកតិសំខ្យា

$(a + b)$ មានព្រំដែន $\Rightarrow [a \text{ និង } b \text{ មានព្រំដែន} \Leftrightarrow a \in N \text{ និង } b \in N]$

បង្ហាញ ក្នុងការបង្ហាញនេះ យើងប្រើ ការស្នើ (III, 4, 1)

$(a + b)$ មានព្រំដែន $\Rightarrow (a + b) + 1 = (a + b + 1)$ មានព្រំដែន $\Rightarrow$

$(a + b + 1) + 1 = (a + 1) + (b + 1)$ មានព្រំដែន ។

ដូច្នេះ $(a + b)$ មានព្រំដែន $\Rightarrow (a + 1) + (b + 1)$ មានព្រំដែន (2)

ក៏ដូចជាយើងថា បើយើងតាងដោយ A និងដោយ B សំនុំ ដែល $a \in A$ និង $b \in B$

នោះ គេបាន $(a + b)$ មានព្រំដែន ។ ទំនាក់ទំនង (2) មានន័យថា ៖

$a \in A$ និង $b \in B \Rightarrow (a + 1) \in A$ និង $(b + 1) \in B$ ដូច្នេះ $A = N$ និង $B = N$

នេះតាម ស្វ័យស័ត្យ នៃ អនន្ត (Axiome de l'INFINI) ។

នៅទីបញ្ចប់ $(a + b) \in N \Rightarrow a \in N$ និង $b \in N$ ។

ការស្នើ (III, 4, 5)

a និង b ជាបកតិសំខ្យា ។ ផលគុណ ab មានព្រំដែន កាលណា a និង b ទាំងពីរ មានព្រំដែន ។

ដោយយើងទុក ជាតុ $b \in N$ មិនឲ្យកំរើក ហើយយើងតាងដោយ A សំនុំ នៃបកតិសំខ្យា a ដែលមានព្រំដែន ហើយដែលឲ្យ ផលគុណ ab មានព្រំដែន ។

ដូច្នេះ $0 \in A$ ពីព្រោះ $0 \times b = 0$ (មានព្រំដែន តាមនិយមន័យរបស់ សូន្យ)

ដូច្នេះ បើ ab មានព្រំដែន ហើយដោយ $b \in N$ ក៏មានព្រំដែនដែរ ដូច្នេះ តាម

ការស្នើ (III, 4, 4) $ab + b = (a + 1)b$ ក៏មានព្រំដែន ដែរ ។

ដូច្នេះ $a \in A \Rightarrow (a + 1) \in A$ ដូច្នេះតាម គោលការណ៍ រេគាវ៉ង់ $A = N$ ។

ការស្នើ (III, 4, 6) (នេះជាការពង្រីក នៃការស្នើ (III, 4, 5))

បើ a ជាបកតិសំខ្យា មានព្រំដែន ហើយ b និង c ជាបកតិសំខ្យាទូទៅ ដែលបំពេញ

$a + b = a + c$ នោះ គេបាន $b = c$ ។

យើងធ្វើការបកស្រាយ ដោយប្រើ គោលការណ៍ រេគាវ៉ង់ លើ a ។ យើងតាងដោយ A

សំនុំ នៃបកតិសំខ្យា a មានព្រំដែន ដែលបំពេញ $a + b = a + c \Rightarrow b = c$ ។

ជាដំបូងយើងឃើញថា $0 \in A$ ពីព្រោះ $0 + b = 0 + c \Rightarrow b = c$

ឥឡូវយើងសន្មតថា យើងមាន a មានព្រំដែន ដែលបំពេញ

$$[a + b = a + c \Rightarrow b = c] \text{ (1)}$$

ហើយយើងត្រូវបង្ហាញថា (1) នេះ ក៏ត្រូវបំពេញ៖ $(a + 1)$ ដែរ គឺ ៖

$$(a + 1) + b = (a + 1) + c \Rightarrow b = c$$

ឥឡូវយើងចេញដំណើរពី

$$(a + 1) + b = (a + 1) + c \quad (2)$$

ដោយប្រើ លក្ខណៈផ្គុំ និង ត្រលប់ យើងអាចសរសេរ (2) ទៅជា ៖

$$(a + b) + 1 = (a + c) + 1 \quad \text{ហើយដោយប្រើ ការស្មើ (III, 3, 5) យើងបាន}$$

$$(a + b) = (a + c) \Rightarrow b = c \quad \text{ដោយសំអាងលើ (1) ។}$$

$$\text{ដូច្នេះ } (a + 1) + b = (a + 1) + c \Rightarrow b = c \text{ ។} \quad \text{ដូច្នេះ } A = N \text{ ។}$$