

Présentation du projet Papiée

Emmanuel Beffara, Martin Bodin, Nathan Coquerel

LIG, Inria

14 Avril 2026

- Un TP qui s'insère dans un cours déjà existant en maths.
- Première utilisation d'un assistant à la preuve.

Objectif

- Aider à comprendre ce qu'est une preuve.
- Améliorer les productions écrites des élèves.

Non-objectifs

Apprendre à utiliser un assistant à la preuve.

- Notations mathématiques usuelles
 - Varier les registres.
 - Possibilité d'ajouter des diagrammes, des tableaux, etc.
- ⇒ Un « Jupyter notebook » qui alterne Markdown et démonstrations interactives.
-
- Utilisation de langage naturel au lieu de tactiques.
 - Besoin d'autocomplétion.
 - Implicites de structure de preuve.

Structure de preuve

On pose $A_n = n(2n + 1)(7n + 1)$.

Montrons que $\forall n \in \mathbb{N}, \exists k \in \mathbb{N}, A_n = 3k$.

Soit $n \in \mathbb{N}$.

On distingue les cas suivants.

- Si $n \bmod 3 = 0$.

Il existe alors k tel que $n = 3k$.

Alors $A_n = 3(k(2n + 1)(7n + 1))$.

- Si $n \bmod 3 = 1$.

Il existe alors k tel que $n = 3k + 1$.

Alors $2n + 1 = 3(2k + 1)$.

Alors $A_n = 3(n(2k + 1)(7n + 1))$.

- Si $n \bmod 3 = 2$.

Il existe alors k tel que $n = 3k + 2$.

Alors $7n + 1 = 3(7k + 5)$.

Alors $A_n = 3(n(2n + 1)(7k + 5))$.

Structure de preuve

On pose $A_n = n(2n + 1)(7n + 1)$.

Montrons que $\forall n \in \mathbb{N}, \exists k \in \mathbb{N}, A_n = 3k$.

Soit $n \in \mathbb{N}$.

On distingue les cas suivants.

- Si $n \bmod 3 = 0$.

Il existe alors k tel que $n = 3k$.

Alors $A_n = 3(k(2n + 1)(7n + 1))$.

- Si $n \bmod 3 = 1$.

Il existe alors k tel que $n = 3k + 1$.

Alors $2n + 1 = 3(2k + 1)$.

Alors $A_n = 3(n(2k + 1)(7n + 1))$.

- Si $n \bmod 3 = 2$.

Il existe alors k tel que $n = 3k + 2$.

Alors $7n + 1 = 3(7k + 5)$.

Alors $A_n = 3(n(2n + 1)(7k + 5))$.

- Possibilité de réordonner les cas.
- Pouvoir continuer en cas d'erreur.
- Faire des vérifications en fin de cas.

Structure de preuve

On pose $A_n = n(2n + 1)(7n + 1)$.

Montrons que $\forall n \in \mathbb{N}, \exists k \in \mathbb{N}, A_n = 3k$.

Soit $n \in \mathbb{N}$.

On distingue les cas suivants.

- Si $n \bmod 3 = 0$.

Il existe alors k tel que $n = 3k$.

Alors $A_n = 3(k(2n + 1)(7n + 1))$.

- Si $n \bmod 3 = 1$.

Il existe alors k tel que $n = 3k + 1$.

Alors $2n + 1 = 3(2k + 1)$.

Alors $A_n = 3(n(2k + 1)(7n + 1))$.

- Si $n \bmod 3 = 2$.

Il existe alors k tel que $n = 3k + 2$.

Alors $7n + 1 = 3(7k + 5)$.

Alors $A_n = 3(n(2n + 1)(7k + 5))$.

```
1 \toBeProven{forall n, ...}
2 \letIn{n}{\mathbb{N}}.
3 \caseBegin{}.
4   \caseItem{n mod 3 = 0}.
5     \introExists{k}{n = 3 * k}.
6     \therefore{A_n = 3 * ...}.
7     \caseItemEnd{}.
8   \caseItem{n mod 3 = 1}.
9     \introExists{k}{n = 3 * k + 1}.
10    \therefore{2 * n + 1 = ...}.
11    \therefore{A_n = 3 * ...}.
12    \caseItemEnd{}.
13   \caseItem{n mod 3 = 2}.
14     \introExists{k}{n = 3 * k + 2}.
15     \therefore{7 * n + 1 = ...}.
16     \therefore{A_n = 3 * ...}.
17     \caseItemEnd{}.
18 \caseEnd{}.
```

Structure de preuve

```
1  n : nat
2  __prop : n \in \mathbb{N}
3  __prop0 : n mod 3 = 2
4  __private1 : n mod 3 = 0 -> exists a ...
5  __private0 : n mod 3 = 1 -> exists a ...
6  __private : case_item_prop_lists
7  [[n mod 3 = 1; n mod 3 = 0]]

10  \therefore{2 * n + 1 = ...}.
11  \therefore{A_ n = 3 * ...}.
12  \caseItemEnd{}.
13  \caseItem{n mod 3 = 2}.
14  \introExists{k}{n = 3 * k + 2}
15  \therefore{7 * n + 1 = ...}.
16  \therefore{A_ n = 3 * ...}.
17  \caseItemEnd{}.
18  \caseEnd{}.
```

Variables :

$n \in \mathbb{N}$

Hypothèses :

$n \bmod 3 = 2$

On pose $A_n = n(2n + 1)(7n + 1)$.

Montrons que $\forall n \in \mathbb{N}, \exists k \in \mathbb{N}, A_n = 3k$.

Soit $n \in \mathbb{N}$.

On distingue les cas suivants.

- Si $n \bmod 3 = 0$.

$$\underline{A_n = 3(k(2n + 1)(7n + 1))}.$$

- Si $n \bmod 3 = 1$.

$$\underline{\text{Il faut montrer que } A_n = 3(k(2n + 1)(7n + 1))}.$$

Raisonnement (in)équationnel

$$\begin{aligned}A_n &= n(2n + 1)(7n + 1) \\ &= 3(k(2n + 1)(7n + 1))\end{aligned}$$

Analyse/synthèse

On cherche x tel que $P(x)$.

Nécessairement $Q(x)$.

Nécessairement $x = \dots$

Vérifions que $P(\dots)$.

- Une pile d'états de preuve
 - Raisonnement linéaire,
 - Raisonnement équationnel,
 - Analyse,
 - Synthèse.
- Chaque tactique indique un préfixe de pile et comment elle la modifie.

```
1  const LET_IN = createTactic(  
2    "reasoning", "reasoning",  
3    "Soit $|identifiant| \\in |inset|$.",  
4    ({ value }) =>  
5      `\\letIn{${value.identifiant}}{${value.inset}}.`  
6  );  
7  
8  const QED = createTactic(  
9    "reasoning", "end",  
10   "Ce qu'il fallait démontrer.",  
11   ({ value }) => `\\closeGoal{}`.  
12 );
```

Grammaire contextuelle

```
1  const CASE_ANALYSIS = createTactic(  
2    "reasoning", "reasoning case>",  
3    "On distingue les cas suivants.",  
4    ({ value }) => `\\caseBegin{}`.  
5  );  
6  
7  const CASE_ITEM = createTactic(  
8    "case", "case reasoning",  
9    "- Si $|property|$.",  
10   ({ value }) => `\\caseItem{(${value.property})}`.  
11 );  
12  
13 const CASE_ITEM_END = createTactic(  
14   "case end", "case",  
15   "",  
16   ({ value }) => `\\caseItemEnd{}`.  
17 );
```

Démo

<https://github.com/Wyrdix/Papiee>

