

Maths discrètes

12 mars 2024 10:25

$p = n$ est pair
 $q = n^2$ est pair

$p \Rightarrow q$ n est pair $\Rightarrow n^2$ est pair

- Reste de la session: sur papier
pas de logiciel
langage Latex \rightarrow rédaction
de preuves
 \rightarrow overleaf

• Techniques de preuve

- \hookrightarrow preuve directe
- \hookrightarrow preuve par contradiction
- \hookrightarrow preuve par contraposée
- \hookrightarrow preuve par induction

• Preuve formelle

- \hookrightarrow ce qu'on a vu
- \hookrightarrow chaînes de \Rightarrow et \Leftrightarrow
- \hookrightarrow arbres de preuve

• Preuve en langue naturelle

- \hookrightarrow raisonnement logique exprimé en phrases et symbole lorsque nécessaire.
- \hookrightarrow destiné aux humains.
- \hookrightarrow rester rigoureux et prouver les énoncés hors de tout doute.
- \hookrightarrow ne pas s'en remettre à des exemples (sauf si ça prouve ce qu'il faut)

• Preuve directe

Séquence de déductions qui démontrent l'énoncé.

Souvent utile pour des \Rightarrow

Pour prouver $A \Rightarrow B$

$$A \Rightarrow A_1 \Rightarrow A_2 \Rightarrow A_3 \Rightarrow B$$

Théorème: la somme de deux entiers pairs est paire.

$$\left(\forall a, b \cdot (a \in \mathbb{Z} \wedge b \in \mathbb{Z} \wedge a \% 2 = 0 \wedge b \% 2 = 0) \Rightarrow \right)$$

$$\begin{aligned} a \% 2 &= 0 \wedge \\ b \% 2 &= 0 \\ \Rightarrow (a+b) \% 2 &= 0 \end{aligned}$$

Soit $a, b \in \mathbb{Z}$ tels que a et b sont pairs.
Puisque a est pair, il existe un entier $k \in \mathbb{Z}$
tel que

$$a = 2k$$

De la même façon, il existe $h \in \mathbb{Z}$ tel que

$$b = 2h$$

La somme $a+b$ donne

$$a+b = 2k+2h = 2(k+h)$$

qui est un multiple de 2.

Donc la somme de 2 nombres pairs
quelconques donne un nombre pair. ■

g.e.d.
fin
de la
preuve

Soit S un ensemble. On définit

$\mathcal{P}(S)$ comme l'ensemble des sous-ensembles
de S . // power set

$$\mathcal{P}(S) = \{ T \mid T \subseteq S \}$$

$$S = \{1, 2, 3\} \quad \mathcal{P}(S) = \{ \emptyset, \{1\}, \{2\}, \{3\}, \{1, 2\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}, \{1, 2, 3\} \}$$

éléments

Théorème: si S est un ensemble avec n élts
alors $|\mathcal{P}(S)| = 2^n$.

Preuve: Pour construire un sous-ensemble $T \subseteq S$,
on choisit pour chaque $s \in S$ si s est
présent dans T ou non.

Soit s_1, s_2, \dots, s_n les élts de S .

Pour construire $T \subseteq S$, on a

- 2 choix pour s_1 : on met s_1 dans T , ou pas;
- 2 choix pour s_2 : " " s_2 dans T , ou pas;
- ..
- 2 choix pour s_n : on met s_n dans T , ou pas.

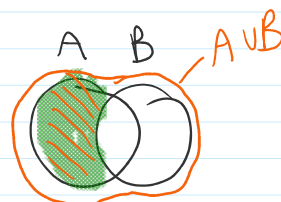
Chaque combinaison de choix donne un
sous-ens. différent, et tout sous-ens. sera
obtenu par une combinaison de choix.

Le nombre de combinaisons de choix est

$$\underbrace{2 \cdot 2 \cdot 2 \cdot \dots \cdot 2}_{n \text{ fois}} = 2^n, \text{ ce qui correspond au \# de sous-ensembles. } \blacksquare$$

Théorème : soit A et B deux ensembles.

$$\text{Alors } A \setminus B = (A \cup B) \setminus B.$$



Pour montrer que 2 ens. S et T sont égaux, on peut utiliser

$$S = T \Leftrightarrow S \subseteq T \wedge T \subseteq S$$

$$\Leftrightarrow \underbrace{(\forall x \cdot (x \in S \Rightarrow x \in T))}_{(1)} \wedge \underbrace{(\forall x \cdot (x \in T \Rightarrow x \in S))}_{(2)}$$

Preuve:

Pour montrer $A \setminus B = (A \cup B) \setminus B$, on fera 2 preuves.

$$\textcircled{1} [x \in A \setminus B \Rightarrow x \in (A \cup B) \setminus B] \quad A \setminus B \subseteq (A \cup B) \setminus B$$

Soit $x \in A \setminus B$. Alors $x \in A$ mais $x \notin B$.

Puisque $x \in A$, alors $x \in A \cup B$.

Donc $x \in A \cup B$ et $x \notin B$, ce qui implique $x \in (A \cup B) \setminus B$.

$$\textcircled{2} [x \in (A \cup B) \setminus B \Rightarrow x \in A \setminus B]$$

Soit $x \in (A \cup B) \setminus B$. Alors $x \in A \cup B$ et $x \notin B$.

On a $x \in A \cup B$ et $x \notin B$ seulement si $x \in A$,

et sachant que $x \in A$ et $x \notin B$, on a $x \in A \setminus B$. ■

• Preuve par contraposée

$A \Rightarrow B$ est équivalent à $\neg B \Rightarrow \neg A$ (contraposée)

Quand on doit prouver $A \Rightarrow B$, on peut plutôt prouver $\neg B \Rightarrow \neg A$.

Théorème : Soit $n \in \mathbb{Z}$. Si n^2 est pair, alors n est pair.

$$(\forall n \in \mathbb{Z} \cdot \underline{(n^2 \text{ pair} \Rightarrow n \text{ est pair})})$$

$$(\forall n \in \mathbb{Z} \cdot (\neg(n \text{ est pair}) \Rightarrow \neg(n^2 \text{ est pair})))$$

$$(\forall n \in \mathbb{Z} \cdot (n \text{ est impair} \Rightarrow n^2 \text{ est impair}))$$

Preuve: on prouve par contraposée que si n est impair, alors n^2 est impair.

Sachant que n est impair, il existe $k \in \mathbb{Z}$ tel que

$$n \text{ pair} \Rightarrow n^2 \text{ pair}$$

$$n = 2k$$

$$n^2 = (2k)^2$$

$$= 4k^2$$

$$= 2(2k^2)$$

$$\underline{n^2 \text{ pair} \Rightarrow n \text{ pair}}$$

Sachant que n est impair, il existe $k \in \mathbb{Z}$ tel que

$$n = 2k + 1$$

On a ensuite

$$\begin{aligned} n^2 &= (2k+1)^2 = (2k+1)(2k+1) \\ &= 4k^2 + 4k + 1 \\ &= 2(2k^2 + 2k) + 1 \end{aligned}$$

Donc, n^2 est un multiple de deux plus 1, et est donc impair.

n pair $\rightarrow n$ pair

• Preuve par contradiction

On veut prouver p . On suppose $\neg p$, et on dérive une contradiction

↳ qq de faux
↳ un non-sens

$\neg p \Rightarrow$ faux contraposée vrai $\Rightarrow p$

Théorème: soit $n \in \mathbb{N}$ et $x, y \in \mathbb{N}$ tels que
 $n = x \cdot y$.
Alors $x \leq \sqrt{n}$ ou $y \leq \sqrt{n}$.

$$p = (\forall n, x, y \in \mathbb{N} \cdot (n = x \cdot y \Rightarrow x \leq \sqrt{n} \vee y \leq \sqrt{n}))$$

$$\neg p = \neg (\forall n, x, y \in \mathbb{N} \cdot (\dots))$$

De façon générale, $\neg (\forall x \cdot P) \Leftrightarrow \exists x \cdot (\neg P)$

$$\neg p = \exists n, x, y \in \mathbb{N} \cdot (\neg (\dots))$$

$$\neg p = \exists n, x, y \in \mathbb{N} \cdot (\neg (n = xy \Rightarrow x \leq \sqrt{n} \vee y \leq \sqrt{n}))$$

$$\neg (\underbrace{\neg(n=xy)}_A \vee \underbrace{x \leq \sqrt{n}}_B \vee \underbrace{y \leq \sqrt{n}}_C)$$

$$\Leftrightarrow n = xy \wedge \neg(x \leq \sqrt{n}) \wedge \neg(y \leq \sqrt{n})$$

$$n = xy \wedge x > \sqrt{n} \wedge y > \sqrt{n}$$

$$\neg p = \exists n, x, y \in \mathbb{N} \cdot (n = xy \wedge x > \sqrt{n} \wedge y > \sqrt{n})$$

$$\neg(A \vee B)$$

$$\neg A \wedge \neg B$$

$$\neg(A \vee B \vee C)$$

$$\neg A \wedge \neg B \wedge \neg C$$

Preuve: Supposons pour fin de contradiction qu'il existe $n, x, y \in \mathbb{N}$
avec $n = x \cdot y$ mais $x > \sqrt{n}$ et $y > \sqrt{n}$,

On a

$$n = x \cdot y > \sqrt{n} \cdot \sqrt{n} = n$$

On aurait alors $n > n$, ce qui est impossible.

L'énoncé est donc vrai. \square

Théorème: Soit $n \in \mathbb{Z}$. Si n^2 est pair, alors n est pair.

Preuve: supposons pour fin de contradiction qu'il
existe $n \in \mathbb{Z}$ tel que

n^2 est pair mais n est impair.

On a donc $k, h \in \mathbb{Z}$ avec

$$\begin{cases} n^2 = 2k & \text{et} & n = 2h+1, \\ \rightarrow (2h+1)^2 = 2k \end{cases}$$

$$4h^2 + 4h + 1 = 2k$$

$$(*) \quad \underline{2h^2 + 2h + \frac{1}{2}} = \underline{k}$$

$$\begin{aligned} 2(2h^2 + 2h) + 1 &= 2k \\ \text{Impair} &= \text{pair} \end{aligned}$$

Ceci est une contradiction:

$2h^2 + 2h$ est un entier, car $h \in \mathbb{Z}$

donc $2h^2 + 2h + \frac{1}{2}$ n'est pas entier, alors

que k est censé être un entier.

L'égalité (*) est donc fautive, contradiction. \square