

# Démontrer une implication ou une équivalence



## Quand on ne sait pas !

Soit  $P$  et  $Q$  deux propositions.

- ▶ **(Implication)** On appelle implication de  $Q$  par  $P$ , et on note  $P \implies Q$ , la proposition  $(\text{NON } P)$  OU  $Q$ .

$P \implies Q$  se lit «  $P$  implique  $Q$  » ou encore « si  $P$ , alors  $Q$  ».

Le symbole  $\implies$  ne signifie pas « donc ».

- ▶ **(Équivalence)** On appelle équivalence de  $P$  et  $Q$ , et on note  $P \iff Q$ , la proposition  $[P \implies Q]$  ET  $[Q \implies P]$ .

- ▶ **(Disjonction)** Toute disjonction peut être reformulée sous la forme d'une implication :

$$[P \text{ OU } Q] = [( \text{NON } P ) \implies Q]$$

## Que faire !

Par la suite, les <sup>(\*)</sup> signifient que les points de suspension sont à compléter en fonction des données de l'énoncé.

- Pour montrer l'implication  $P \implies Q$ , on effectue un raisonnement direct qu'on rédige comme suit :

Supposons  $P$ , c'est-à-dire ... <sup>(\*)</sup>. Montrons  $Q$ , c'est-à-dire ... <sup>(\*)</sup>.

[  
Raisonnement qui  
aboutit à  $Q$   
]

Conclusion : on a bien montré l'implication  $P \implies Q$ .

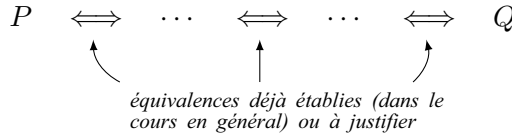
- Pour montrer l'équivalence  $P \iff Q$ , on peut :

- ▶ ou bien raisonner par double implication, c'est-à-dire montrer successivement les deux implications  $P \implies Q$  et  $Q \implies P$ ,

- ▶ ou bien raisonner par équivalences, c'est-à-dire modifier  $P$  de proche en proche jusqu'à obtenir  $Q$  en préservant les équivalences à chaque étape.

On rédige alors de la manière suivante :

On a les équivalences suivantes :



Conclusion : on a bien montré l'équivalence  $P \iff Q$ .

- Pour montrer la disjonction  $P$  OU  $Q$ , il suffit de montrer l'implication  $[(\text{NON } P) \implies Q]$ . On rédige alors de la manière suivante :

Supposons  $\text{NON } P$ , c'est-à-dire ... (\*). Montrons  $Q$ , c'est-à-dire ... (\*).

*Raisonnement qui aboutit à  $Q$*

Conclusion : on a bien montré la disjonction  $P$  OU  $Q$ .

**EXEMPLE 1** Montrer :  $\forall x \in \mathbb{R}, \max(x^2, (x-2)^2) \geq 1$ .

► **SOLUTION**

Soit  $x \in \mathbb{R}$ . Montrons que  $\max(x^2, (x-2)^2) \geq 1$ , c'est-à-dire  $\overbrace{x^2 \geq 1}^P$  OU  $\overbrace{(x-2)^2 \geq 1}^Q$ .  
Montrons alors  $(\text{NON } P) \implies Q$ .

Supposons  $\text{NON } P$ , c'est-à-dire  $x^2 < 1$ . Montrons  $Q$ , c'est-à-dire  $(x-2)^2 \geq 1$ .

Comme  $x^2 < 1$ , on en déduit alors :

$$\begin{array}{l} \text{d'où : } -1 < x < 1 \\ \text{d'où : } -3 < x-2 < -1 \\ \text{d'où : } 9 > (x-2)^2 > 1 \\ \text{d'où : } (x-2)^2 \geq 1 \end{array} \quad \left. \begin{array}{l} \\ \\ \\ \end{array} \right\} \begin{array}{l} \text{par stricte décroissance} \\ \text{de la fonction} \\ \text{carrée sur } \mathbb{R}^- \end{array}$$

Conclusion : on a bien montré que pour tout  $x \in \mathbb{R}, \max(x^2, (x-2)^2) \geq 1$ .

### Conseils

- Souvent les implications à montrer ne sont pas rédigées sous la forme «  $P \implies Q$  ». Il faut donc identifier l'implication à montrer en précisant les propositions  $P$  et  $Q$  en jeu.
- Pour montrer une équivalence en raisonnant par équivalences, il faut justifier si nécessaire les équivalences écrites à chaque étape. Si l'ombre d'un doute plane, il faut démontrer l'équivalence demandée en raisonnant par double implication.
- Il faut bien comprendre la différence fondamentale entre «  $\implies$  » et « donc » :

- ▶ l'implication  $P \implies Q$  signifie que « SI  $P$  est vraie, ALORS  $Q$  est vraie ». En fin de compte, on ne sait pas si les propositions  $P$  et  $Q$  sont vraies ou pas,
- ▶ la déduction «  $P$  est vraie, DONC  $Q$  est vraie » signifie :

$$[P \text{ est vraie ET } P \implies Q] \quad \text{DONC} \quad [Q \text{ est vraie}]$$

On sait que  $P$  est vraie, et on déduit que  $Q$  est vraie.

### Exemple traité

Montrer :  $\forall (x, y) \in \mathbb{R}^2, [x^2 + y^2 = 0] \iff [x = y = 0]$ .

#### ► SOLUTION

Soit  $(x, y) \in \mathbb{R}^2$ . Montrons l'équivalence suivante en raisonnant par double implication :

$$\overbrace{[x^2 + y^2 = 0]}^P \iff \overbrace{[x = y = 0]}^Q$$

- ▶ ( $Q \implies P$ ) Supposons  $Q$ , c'est-à-dire  $x = y = 0$ . Montrons  $P$ , c'est-à-dire  $x^2 + y^2 = 0$ .  
Calculons :  $x^2 + y^2 = 0^2 + 0^2 = 0$ .
- ▶ ( $P \implies Q$ ) Supposons  $P$ , c'est-à-dire  $x^2 + y^2 = 0$ . Montrons  $Q$ , c'est-à-dire  $x = y = 0$ .  
Comme  $x^2 + y^2 = 0$ , il vient :  $\underbrace{x^2}_{\geq 0} = \underbrace{-y^2}_{\leq 0}$ . Ainsi  $x^2 = -y^2 = 0$ , d'où  $x = y = 0$ .

Conclusion : on a bien montré que pour tout  $(x, y) \in \mathbb{R}^2, [x^2 + y^2 = 0] \iff [x = y = 0]$ .

### Exercices

#### EXERCICE 1.1

Soit  $n \in \mathbb{N}$ . Montrer que si  $n$  est impair, alors  $n^2$  est impair.

### Pour vous aider à démarrer

#### EXERCICE 1.1

On suppose  $n$  impair, i.e. il existe  $k \in \mathbb{N}$  tel que  $n = 2k + 1$ .  
Montrer que  $n^2$  est impair, i.e. il existe  $k' \in \mathbb{N}$  tel que  $n^2 = 2k' + 1$ .

### Solutions des exercices

#### EXERCICE 1.1

Montrons l'implication suivante :  $\overbrace{[n \text{ impair}]}^P \implies \overbrace{[n^2 \text{ impair}]}^Q$

Supposons  $P$ , c'est-à-dire  $n$  impair, c'est-à-dire qu'il existe  $k \in \mathbb{N}$  tel que  $n = 2k + 1$ .  
Montrons  $Q$ , c'est-à-dire  $n^2$  impair, c'est-à-dire qu'il existe  $k' \in \mathbb{N}$  tel que  $n^2 = 2k' + 1$ .

*Remarque :  $k$  est un entier supposé connu, tandis que  $k'$  est un entier qu'on souhaite trouver.*

Comme  $n = 2k + 1$ , il vient que  $n^2 = (2k + 1)^2 = 4k^2 + 4k + 1 = 2 \times (2k^2 + 2k) + 1$ .

Posons  $k' = 2k^2 + 2k \in \mathbb{N}$  et on en déduit alors que  $n^2 = 2k' + 1$ .

Conclusion : on a bien montré que si  $n$  est impair, alors  $n^2$  est impair.

# Raisonnement par contraposée ou par l'absurde



## Quand on ne sait pas !

Soit  $P$  et  $Q$  deux propositions.

- ▶ **(Implication)** On appelle implication de  $Q$  par  $P$ , et on note  $P \implies Q$ , la proposition  $(\text{NON } P)$  OU  $Q$ .  
 $P \implies Q$  se lit «  $P$  implique  $Q$  » ou encore « si  $P$ , alors  $Q$  ».  
Le symbole  $\implies$  ne signifie pas « donc ».

- ▶ **(Contraposée)** La contraposée de  $P \implies Q$  est l'implication  $\text{NON } Q \implies \text{NON } P$ .

- ▶ **(Équivalence entre une implication et sa contraposée)**

$$[P \implies Q] \iff [\text{NON } Q \implies \text{NON } P]$$

- ▶ **(Négation d'une implication)** La négation de l'implication  $P \implies Q$  est :

$$\text{NON } [P \implies Q] = \text{NON } [(\text{NON } P) \text{ OU } Q] = P \text{ ET } (\text{NON } Q)$$

## Que faire !

- Un raisonnement par contraposée permet de montrer une implication  $P \implies Q$  en montrant sa contraposée  $\text{NON } Q \implies \text{NON } P$ .  
Un raisonnement par l'absurde permet de montrer qu'une proposition  $R$  donnée (qui peut aussi bien être une implication que ne pas l'être !) est vraie en supposant  $\text{NON } R$  et en cherchant une contradiction.

- Pour montrer une implication  $P \implies Q$ , on peut effectuer :
  - ▶ ou bien un raisonnement direct (cf. fiche 1),
  - ▶ ou bien un raisonnement par contraposée,
  - ▶ ou bien un raisonnement par l'absurde.

Ces deux derniers raisonnements, même s'ils peuvent servir la même cause, sont distincts sur le plan logique et sont donc à différencier. On propose ci-après une rédaction systématique pour chacun de ces raisonnements lorsqu'on souhaite montrer une implication :

### Raisonnement par contraposée

Pour montrer  $P \implies Q$ , il suffit de montrer l'implication  $\text{NON } Q \implies \text{NON } P$ .

On rédige alors de la manière suivante :

Supposons  $\text{NON } Q$ , c'est-à-dire ... (\*)  
Montrons  $\text{NON } P$ , c'est-à-dire ... (\*)

[ Raisonnement qui aboutit  
à  $\text{NON } P$  ]

Conclusion : on a bien montré que  
 $\text{NON } Q \implies \text{NON } P$ , donc  $P \implies Q$ .

### Raisonnement par l'absurde

Pour montrer  $P \implies Q$ , on suppose que cette implication est fautive et on cherche une contradiction.

On rédige alors de la manière suivante :

Supposons  $\text{NON } [P \implies Q]$ , c'est-à-dire  $P$  ET  $(\text{NON } Q)$ , c'est-à-dire ... (\*)  
Cherchons une contradiction.

[ Raisonnement qui aboutit  
à une contradiction ]

Contradiction !

Conclusion : l'hypothèse de départ, à savoir  $\text{NON } [P \implies Q]$ , est fautive.  
Ainsi,  $P \implies Q$ .

(\*) À compléter en fonction des données de l'énoncé. Cette étape de traduction ne doit pas être négligée.

## Conseils

- Pour montrer une implication, il faut commencer par expliciter clairement les propositions  $P$  et  $Q$  en jeu.
- Pour montrer une implication, on privilégie un raisonnement direct. S'il ne permet pas d'aboutir, alors on envisage un raisonnement par contraposée ou par l'absurde.
- Pour montrer une existence (respectivement une non-existence), on peut raisonner par l'absurde : on suppose la non-existence (respectivement l'existence), puis on cherche une contradiction.

**EXEMPLE 1** Montrer qu'il n'existe pas de polynôme  $P$  à coefficients réels tel que :

$$\forall x \in \mathbb{R}, P(x) = e^x$$

### ► SOLUTION

Supposons qu'un tel polynôme  $P$  existe. Cherchons une contradiction.

Ce polynôme  $P$  vérifie nécessairement :  $\forall x \in \mathbb{R}, e^{-x}P(x) = 1$  (\*)

Or  $\lim_{x \rightarrow +\infty} e^{-x}P(x) = 0$  car, par croissances comparées, l'exponentielle l'« emporte » sur les puissances en  $+\infty$ , donc sur les polynômes en  $+\infty$ .

Par passage à la limite en  $+\infty$  dans (\*), on trouve alors que  $0 = 1$ . Contradiction !

Conclusion : l'hypothèse de départ, à savoir l'existence d'un tel polynôme  $P$ , est fautive.  
Ainsi, il n'existe pas de polynôme  $P$  à coefficients réels tel que :  $\forall x \in \mathbb{R}, P(x) = e^x$ .

## Exemple traité

Soit  $x \in \mathbb{R}$ . Montrer l'implication suivante :

$$[x \notin \mathbb{Q}] \implies [1 + x \notin \mathbb{Q}]$$

### ► SOLUTION

On commence par préciser les propositions  $P$  et  $Q$  suivantes :

$$\underbrace{[x \notin \mathbb{Q}]}_P \implies \underbrace{[1 + x \notin \mathbb{Q}]}_Q$$

#### ► (Méthode 1 : avec un raisonnement par contraposée)

Supposons NON  $Q$ , c'est-à-dire  $1 + x \in \mathbb{Q}$ . Montrons NON  $P$ , c'est-à-dire  $x \in \mathbb{Q}$ .

Comme  $1 + x \in \mathbb{Q}$ , il existe  $(a, b) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}^*$  tel que  $1 + x = \frac{a}{b}$ . On en déduit alors que :

$$x = (1 + x) - 1 = \frac{a}{b} - 1 = \frac{a - b}{b} \in \mathbb{Q}$$

Conclusion : on a bien montré que NON  $Q \implies$  NON  $P$ , donc  $P \implies Q$ .

#### ► (Méthode 2 : avec un raisonnement par l'absurde)

Supposons NON  $[P \implies Q]$ , c'est-à-dire  $P$  ET (NON  $Q$ ), c'est-à-dire  $x \notin \mathbb{Q}$  et  $1 + x \in \mathbb{Q}$ . Cherchons une contradiction.

Comme  $1 + x \in \mathbb{Q}$ , il existe  $(a, b) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}^*$  tel que  $1 + x = \frac{a}{b}$ . On en déduit alors que :

$$x = (1 + x) - 1 = \frac{a}{b} - 1 = \frac{a - b}{b} \in \mathbb{Q} \quad \text{Contradiction avec l'hypothèse } x \notin \mathbb{Q}!$$

Conclusion : l'hypothèse de départ, à savoir NON  $[P \implies Q]$ , est fautive. Ainsi,  $P \implies Q$ .

## Exercices

### EXERCICE 2.1

Soit  $a_1, a_2, \dots, a_9$  des nombres réels rangés par ordre croissant tels que :

$$a_1 + \dots + a_9 = 90$$

Montrer qu'il existe trois de ces nombres dont la somme est supérieure ou égale à 30.

### EXERCICE 2.2

Montrer que le nombre réel  $\frac{\ln(2)}{\ln(3)}$  est irrationnel.

Remarque : un nombre réel  $r$  est dit rationnel s'il existe  $(p, q) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}^*$  tel que  $r = \frac{p}{q}$ .

Il est dit irrationnel dans le cas contraire.

## Pour vous aider à démarrer

### EXERCICE 2.1

Justifier qu'il suffit de montrer l'implication suivante, puis montrer la :

$$[a_1 + \dots + a_9 = 90] \implies [a_7 + a_8 + a_9 \geq 30]$$

### EXERCICE 2.2

Raisonnement par l'absurde.

## Solutions des exercices

### EXERCICE 2.1

Si on montre que la somme des trois plus grands nombres parmi  $a_1, \dots, a_9$  est supérieure ou égale à 30, alors on aura montré qu'il existe bien trois nombres parmi  $a_1, \dots, a_9$  dont la somme est supérieure ou égale à 30. Comme  $a_1, \dots, a_9$  sont rangés par ordre croissant, il suffit alors de montrer l'implication suivante :

$$\underbrace{[a_1 + \dots + a_9 = 90]}_P \implies \underbrace{[a_7 + a_8 + a_9 \geq 30]}_Q$$

Montrons l'implication  $P \implies Q$  à l'aide d'un raisonnement par contraposée.

Supposons NON  $Q$ , c'est-à-dire  $a_7 + a_8 + a_9 < 30$ .

Montrons NON  $P$ , c'est-à-dire  $a_1 + \dots + a_9 \neq 90$ .

Comme  $a_1, \dots, a_9$  sont rangés par ordre croissant, on en déduit les inégalités suivantes :

$$a_1 + a_2 + a_3 \leq a_7 + a_8 + a_9 < 30 \quad \text{et aussi} \quad a_4 + a_5 + a_6 \leq a_7 + a_8 + a_9 < 30$$

$$\text{On en déduit alors : } \underbrace{a_1 + a_2 + a_3}_{< 30} + \underbrace{a_4 + a_5 + a_6}_{< 30} + \underbrace{a_7 + a_8 + a_9}_{< 30} < 90.$$

En particulier :  $a_1 + \dots + a_9 \neq 90$ .

Conclusion : on a bien montré que NON  $Q \implies$  NON  $P$ , donc  $P \implies Q$ .

### EXERCICE 2.2

Supposons que  $\frac{\ln(2)}{\ln(3)}$  est rationnel. Cherchons une contradiction.

Comme  $\frac{\ln(2)}{\ln(3)}$  est de plus positif, on peut trouver  $(p, q) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}^*$  tel que  $\frac{\ln(2)}{\ln(3)} = \frac{p}{q}$ .

On a les équivalences suivantes :

$$\frac{\ln(2)}{\ln(3)} = \frac{p}{q} \iff q \ln(2) = p \ln(3) \iff \ln(2^q) = \ln(3^p) \iff 2^q = 3^p \quad \text{Contradiction!}$$

entier pair  
car  $q \in \mathbb{N}^*$       entier impair  
car  $p \in \mathbb{N}$

Conclusion : l'hypothèse de départ, à savoir que  $\frac{\ln(2)}{\ln(3)}$  est rationnel, est fautive.

Ainsi, le nombre réel  $\frac{\ln(2)}{\ln(3)}$  est irrationnel.



## Quand on ne sait pas !

### Qu'est-ce qu'un raisonnement par analyse-synthèse ?

Considérons un problème dont on recherche les solutions qu'on ne connaît pas. On fait alors un raisonnement par analyse-synthèse qui consiste en deux étapes bien distinctes :

- *Analyse*. Lors de cette première étape d'analyse, on suppose l'existence d'une solution au problème posé, puis on recherche des conditions nécessaires sur cette solution.
  - ▶ À l'issue de l'analyse, on obtient une liste restreinte de candidats potentiels à être solution au problème posé. Autrement dit, **[SI]** une solution existe, **[ALORS]** elle est à chercher dans cette liste de ce qu'on appelle désormais les candidats solutions.
- *Synthèse*. Lors de cette seconde et dernière étape de synthèse, on vérifie un à un si les candidats solutions trouvés lors de l'analyse sont solution ou pas au problème posé.
  - ▶ À l'issue de la synthèse, on obtient un ensemble (qui peut être vide) contenant des solutions au problème posé.

À l'issue de l'analyse ET de la synthèse, on peut conclure que l'ensemble obtenu à l'issue de la synthèse est en fait l'ensemble de toutes les solutions au problème posé.

### Quand utilise-t-on un raisonnement par analyse-synthèse ?

Typiquement, le raisonnement par analyse-synthèse permet de :

- ▶ résoudre des équations (dont l'inconnue peut être un réel, une fonction, ...),
- ▶ montrer une existence OU une existence et unicité,
- ▶ déterminer une condition nécessaire et suffisante.

## Que faire !

- Voici un exemple commenté d'un raisonnement par analyse-synthèse pour résoudre une équation :

**EXEMPLE 1** Résoudre l'équation  $\sqrt{x+6} = x$  d'inconnue  $x \in \mathbb{R}$ .