

Chapter 1 Notations

Raisonnement et symbolisme mathématiques

1.1 Raisonnement logique

Solution 1.1

Il ne faut pas se laisser impressionner par l'allure de cette assertion. En effet $A \implies B$ est une écriture pour B ou $(\text{non } A)$; ici A (la proposition $(1 = 2)$) est fausse, donc $(\text{non } A)$ est vraie et B ou $(\text{non } A)$ l'est également. Donc l'assertion $A \implies B$ est vraie, quand A est fausse et quelque soit la proposition B .

Solution 1.2

1. P et non Q ;
2. «non P ou Q » ce qui la même chose que « $P \implies Q$ »;
3. $(\text{non } P)$ ou $((\text{non } Q) \text{ ou } (\text{non } R))$ (on peut supprimer les parenthèses);
4. non P et $(\text{non } Q \text{ ou non } R)$ (ici les parenthèses sont importantes);
5. P et Q et R et non S ;

Solution 1.3

- | | | |
|-------------------------|-------------------------|--------------|
| 1. il faut | 4. il suffit | 7. il faut |
| 2. il faut et il suffit | 5. il faut et il suffit | |
| 3. il faut et il suffit | 6. il faut et il suffit | 8. il suffit |

Solution 1.5

1. Vrai.
2. Vrai.
3. Vrai.
4. Faux. Par exemple avec $x = -11$. On a bien $x^2 > 4$ mais non $(x > 2)$.
5. Vrai.

Solution 1.6

1. Cette affirmation s'écrit $x \geq 1 \implies x > 2$. Celle-ci est signifié $\text{non}(x \geq 1)$ ou $(x > 2)$. Cette affirmation est donc vraie si, et seulement si $(x < 1 \text{ ou } x > 2)$.
2. Cette affirmation s'écrit $x > 2 \implies x \geq 1$. Celle-ci est vraie si, et seulement si $x \in \mathbb{R}$.
3. Cette affirmation s'écrit $x \geq 1 \implies x \neq 1$. Celle-ci est vraie si, et seulement si $x \neq 1$.

Solution 1.7

Solution 1.8

1. La proposition P équivaut à $(0 < x \text{ et } x \leq 1)$. La négation de P est donc $(x \leq 0 \text{ ou } x > 1)$.

2. La négation de Q est bien entendu $xy \neq 0$. On peut aussi remarquer que $xy = 0 \iff (x = 0 \text{ ou } y = 0)$, et que $xy \neq 0 \iff (x \neq 0 \text{ et } y \neq 0)$.
3. La négation de R est $(x^2 = 1 \text{ et } x \neq 1)$, c'est-à-dire $x = -1$. Nous retrouvons ainsi le fait que R est vraie si et seulement si $x \neq 1$.

1.2 Quantificateurs

Solution 1.10

Solution 1.11

1. $\forall x \in \mathbb{R}, x^2 \geq 0$. Cette assertion est vraie.
2. $\exists x \in \mathbb{R}, x > x^2$. L'exemple $x = \frac{1}{2}$ prouve que la proposition est vraie.
3. $\exists p \in \mathbb{N}, \forall n \in \mathbb{N}, p \geq n$. Cette assertion est évidemment fausse. En effet, si un tel p existait, on aurait $p \geq p + 1$ et donc $0 \geq 1$.
4. C'est la négation de la précédente: $\forall p \in \mathbb{N}, \exists n \in \mathbb{N}, p < n$. Cette assertion est donc vraie.

Solution 1.12

1. $\forall x \in [-1, 1], \exists \theta \in \mathbb{R}, x = \sin \theta$.
2. $\forall x \in [-10, 10], \exists \theta \in \mathbb{R}, x = \sin \theta$.

La première assertion est vraie, la seconde est fausse.

Solution 1.13

1. $\exists! x_0 \in \mathbb{R}, f(x_0) = 1$.
2. $\forall x \in \mathbb{R}, f(x) \neq 0$.
3. Voici trois possibilités parmi d'autres

$$\forall (x, y) \in \mathbb{R}^2, f(x) = f(y).$$

$$\forall x \in \mathbb{R}, f(x) = f(0).$$

$$\exists \lambda \in \mathbb{R}, \forall x \in \mathbb{R}, f(x) = \lambda.$$

4. Il existe $(a, b) \in \mathbb{R}^2$ tel que

$$(a \neq b) \text{ et } (\forall x \in \mathbb{R}, (f(x) = a \text{ ou } f(x) = b)).$$

5. L'ensemble de définition étant symétrique par rapport à 0, f impaire s'écrit : $\forall x \in \mathbb{R}, f(-x) = -f(x)$.

Solution 1.14

1. La proposition signifie que $x + y^2$ est toujours nul ; le contre-exemple $(x, y) = (1, 1)$ montre que cette proposition est fausse.
2. Le réel x étant donné, nous ne pouvons trouver $y \in \mathbb{R}$ tel que $x + y^2 = 0$ que si $x \leq 0$: par exemple, pour $x = 1$, il n'existe pas de réel y tel que $y^2 = -x = -1$. La proposition est donc fausse.

3. La proposition signifie que y^2 est constant quand y décrit \mathbb{R} ; elle est évidemment fausse (On peut montrer que négation « $\forall x \in \mathbb{R}, \exists y \in \mathbb{R}, x + y^2 \neq 0$ » est vraie).¹
4. Le réel y étant donné, en posant $x = -y^2$, nous avons bien $x \in \mathbb{R}$ et $x + y^2 = 0$; la proposition est donc vraie.
5. L'exemple $(x, y) = (-1, 1)$ prouve que la proposition est vraie.

Solution 1.15

1. Proposition : $\exists x \in]0, +\infty[, x^3 < 0$.
Négation : $\forall x \in]0, +\infty[, x^3 \geq 0$.
2. Proposition : $\exists (x, y) \in I^2, f(x)f(y) < 0$.
Négation : $\forall (x, y) \in I^2, f(x)f(y) \geq 0$.
3. Proposition : $\exists M \in \mathbb{R}, \forall x \in I, f(x) \leq M$.
Négation : $\forall M \in \mathbb{R}, \exists x \in I, f(x) > M$.
4. Proposition : $\forall x \in \mathbb{R}, x^3 = 2 \implies 1 < x < 2$.
Négation : $\exists x \in \mathbb{R}, x^3 = 2$ et $(x \leq 1 \text{ ou } x \geq 2)$.

Solution 1.16

Solution 1.18

Cette assertion est fausse. En effet, si l'on considère les fonctions

$$f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \quad \text{et} \quad g : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \\ x \mapsto \begin{cases} 0 & : x \geq 0 \\ 9 & : x < 0 \end{cases} \quad x \mapsto \begin{cases} 23 & : x \geq 0 \\ 0 & : x < 0 \end{cases}.$$

Alors

$$\forall x \in \mathbb{R}, f(x)g(x) = \begin{cases} 0 \cdot 9 & : x \geq 0 \\ 23 \cdot 0 & : x < 0 \end{cases} = 0.$$

L'assertion

$$\forall x \in \mathbb{R}, f(x)g(x) = 0$$

est donc vraie.

Néanmoins l'assertion $(\forall x \in \mathbb{R}, f(x) = 0)$ est fausse puisque $f(-3) = 9$. De même l'assertion $(\forall x \in \mathbb{R}, g(x) = 0)$ est fausse puisque $g(5) = 23$. Leur disjonction

$$(\forall x \in \mathbb{R}, f(x) = 0) \text{ ou } (\forall x \in \mathbb{R}, g(x) = 0).$$

est donc également fausse.

Ainsi l'implication de l'énoncé est fausse ($(vrai \implies faux)$ est fausse).

Remarquez qu'il est par contre exact d'écrire

$$(\forall x \in \mathbb{R}, f(x)g(x) = 0) \implies (\forall x \in \mathbb{R}, (f(x) = 0 \text{ ou } g(x) = 0)).$$

¹Les questions 3. et 4. prouvent qu'on change le sens de la proposition en échangeant les symboles \exists et \forall .

1.3 Ensembles

Solution 1.20

On a

$$X = \{ x \in \mathbb{R} \mid 0 < x < 1/100000000 \} \quad \text{et} \quad Y = \{ y \in \mathbb{R} \mid 0 \leq y \leq 100000000 \}.$$

Soit $x \in X$, alors $0 < x < 1/100000000$. Puisque $1/100000000 \leq 100000000$, on a

$$0 \leq x \leq 100000000,$$

c'est-à-dire $x \in Y$.

Conclusion

$\forall x \in X, x \in Y$ c'est-à-dire $X \subset Y$.

Solution 1.21

$$1. E = A. \quad | \quad 2. E \neq \emptyset.$$

Solution 1.22

1. $2 \in \mathbb{N}$ est vraie, 2 est un entier.
2. $\{2\} \in \mathbb{N}$ est fausse, $\{2\}$ n'est pas un entier.
3. $2 \subset \mathbb{N}$ est fausse. Elle signifie $\forall x \in 2, x \in \mathbb{N}$ qui ne signifie pas grand chose.
4. $\{2\} \subset \mathbb{N}$ est vraie. Elle signifie $\forall x \in \{2\}, x \in \mathbb{N}$ et on a bien $x \in \{2\} \implies x = 2 \implies x \in \mathbb{N}$.
5. $\{\{2\}\} \subset \mathbb{N}$ est fausse. Elle signifie $\forall x \in \{\{2\}\}, x \in \mathbb{N}$, c'est-à-dire $\{2\} \in \mathbb{N}$, ce qui est faux.
6. $2 \in \mathcal{P}(\mathbb{N})$ est fausse. Elle signifie $2 \subset \mathbb{N}$.
7. $\{2\} \in \mathcal{P}(\mathbb{N})$ est vraie. Elle signifie $\{2\} \subset \mathbb{N}$.
8. $2 \subset \mathcal{P}(\mathbb{N})$ est fausse. Elle signifie $\forall x \in 2, x \in \mathcal{P}(\mathbb{N})$ qui n'a pas beaucoup de sens.
9. $\{2\} \subset \mathcal{P}(\mathbb{N})$ est fausse. Elle signifie $\forall x \in \{2\}, x \in \mathcal{P}(\mathbb{N})$ et on a pas $2 \in \mathcal{P}(\mathbb{N})$.
10. $\{\{2\}\} \subset \mathcal{P}(\mathbb{N})$ est vraie. Elle signifie $\forall x \in \{\{2\}\}, x \in \mathcal{P}(\mathbb{N})$ et on a bien $\{2\} \in \mathcal{P}(\mathbb{N})$.

Solution 1.23

Solution 1.24

Soit $z \in E$. On a $z^3 = \bar{z}$, donc nécessairement $|z^3| = |\bar{z}|$, et puisque $z \neq 0$,

$$|z|^3 = |z| \text{ d'où } |z| = 1.$$

Puisque $|z| = 1$, on a $z \in \mathbb{U}$ et $\bar{z} = \frac{1}{z}$. D'où

$$z^3 = \bar{z} \implies z^4 = 1 \implies z \in \mathbb{U}_4.$$

Finalement $E \subset \mathbb{U}_4 = \{1, i, -1, -i\}$.

Réciproquement,

$$1^3 = 1 = \bar{1} \quad i^3 = -i = \bar{i} \quad (-1)^3 = -1 = \overline{-1} \quad (-i)^3 = i = \overline{-i}.$$

On a donc $\mathbb{U}_4 \subset E$.

Conclusion

$$E = \mathbb{U}_4 = \{ 1, i, -1, -i \}.$$

Solution 1.25

Si $a = b$, les deux ensembles sont égaux à $\{ a \}$.

On se place donc dans le cas où $a < b$ et on note $B = \{ (1 - \lambda)a + \lambda b \mid \lambda \in [0, 1] \}$.

Soit $x \in B$, alors il existe $\lambda \in [0, 1]$ tel que $x = (1 - \lambda)a + \lambda b = a + \lambda(b - a)$. Or $b - a > 0$, donc

$$0 \leq \lambda(b - a) \leq b - a \text{ puis } a \leq a + \lambda(b - a) \leq b,$$

c'est-à-dire $x \in [a, b]$. On a donc $B \subset [a, b]$.

Réciproquement, soit $x \in [a, b]$. On pose $\lambda = \frac{x-a}{b-a}$. Puisque $a \leq x \leq b$, on a $0 \leq x - a \leq b - a$, d'où

$$0 \leq \lambda = \frac{x-a}{b-a} \leq 1 \text{ et } (1 - \lambda)a + \lambda b = a + \lambda(b - a) = x.$$

Ainsi, $x \in B$. On a donc $[a, b] \subset B$.

Conclusion

Par double inclusion, on a $[a, b] = \{ (1 - \lambda)a + \lambda b \mid \lambda \in [0, 1] \}$.

Solution 1.26

On a

$$\mathcal{P}(E) = \{ \emptyset, \{0\}, \{1\}, \{0, 1\} \}.$$

On en déduit

$$\begin{aligned} \mathcal{P}(\mathcal{P}(E)) = & \left\{ \emptyset, \{ \emptyset \}, \{ \{0\} \}, \{ \{1\} \}, \{ \{0, 1\} \}, \{ \emptyset, \{0\} \}, \{ \emptyset, \{1\} \}, \{ \emptyset, \{0, 1\} \}, \right. \\ & \{ \{0\}, \{1\} \}, \{ \{0\}, \{0, 1\} \}, \{ \{1\}, \{0, 1\} \}, \{ \emptyset, \{0\}, \{1\} \}, \\ & \{ \emptyset, \{0\}, \{0, 1\} \}, \{ \emptyset, \{1\}, \{0, 1\} \}, \{ \{0\}, \{1\}, \{0, 1\} \}, \\ & \left. \{ \emptyset, \{0\}, \{1\}, \{0, 1\} \} \right\}. \end{aligned}$$

Solution 1.27

1. $E = \{ 5k \mid k \in \mathbb{Z} \text{ et } -7 \leq k \leq 7 \} = \{ n \in \mathbb{Z} \mid -35 \leq n \leq 35 \text{ et } 5 \text{ divise } n \}.$
2. $F = \{ k^2 \mid k \in \llbracket 1, 10 \rrbracket \} = \{ k^2 \mid k \in \mathbb{N} \text{ et } 1 \leq k \leq 10 \} = \{ y \in \mathbb{Z} \mid \exists x \in \mathbb{N}^*, x \leq 10 \text{ et } y = x^2 \}.$
3. $I = \{ 2k + 1 \mid k \in \mathbb{Z} \} = \{ n \in \mathbb{Z} \mid n \equiv 1 \pmod{2} \}.$

Solution 1.29

1.4 Constructeurs

Solution 1.30

1. $A \cap B = \{ -7, 8, 10 \}$ et $A \cup B = \{ -7, 0, 2, 4, 8, 10, 12 \}.$
2. $A \cap B = [-3, 5]$ et $A \cup B = [-5, 10].$

3. $A \cap B = \emptyset$ et $A \cup B = \mathbb{R}$.

4. $A \cap B = \{3\} \times [2, 4]$ et $A \cup B = [1, 7] \times [2, 4]$.

Solution 1.31

1. Pour tout x ,

$$x \in A \text{ et } x \in B \implies x \in A \implies x \in A \text{ ou } x \in B.$$

Ce qui montre $A \cap B \subset A \subset A \cup B$.

2. Supposons $A \subset C$ et $B \subset C$. Soit $x \in A \cup B$, c'est-à-dire $x \in A$ ou $x \in B$.

Si $x \in A$, alors $x \in C$ car $A \subset C$.

Si $x \in B$, alors $x \in C$ car $B \subset C$.

Dans tous les cas, $x \in C$. On a montré

$$\forall x \in A \cup B, x \in C,$$

c'est-à-dire $A \cup B \subset C$.

Réciproquement, si $A \cup B \subset C$, on a d'après (1.)

$$A \subset A \cup B \subset C \text{ et } B \subset A \cup B \subset C.$$

On a donc $A \subset C$ et $B \subset C$.

Conclusion

$$(A \subset C \text{ et } B \subset C) \iff (A \cup B \subset C).$$

3. Supposons $A \subset B$ et $A \subset C$. Alors, si $x \in A$, on a $x \in B$ et $x \in C$. D'où $A \subset B \cap C$.

Réciproquement, si $A \subset B \cap C$, on a $A \subset B$ car $B \cap C \subset B$ et $A \subset C$ car $B \cap C \subset C$.

Conclusion

$$(A \subset B \text{ et } A \subset C) \iff (A \subset B \cap C).$$

4. Supposons $A \subset B$ et montrons que $A \cap C \subset B \cap C$.

Soit $x \in A \cap C$, c'est-à-dire $x \in A$ et $x \in C$. Puisque $x \in A$ et $A \subset B$, on a $x \in B$. De plus, $x \in C$, d'où $x \in B \cap C$.

Conclusion

On a donc montré

$$\forall x \in A \cap C, x \in B \cap C,$$

c'est-à-dire $A \cap C \subset B \cap C$.

5. Supposons $A \subset B$ et montrons que $A \cup C \subset B \cup C$.

Soit $x \in A \cup C$, c'est-à-dire $x \in A$ ou $x \in C$.

Si $x \in A$, on a $x \in B$ puisque $A \subset B$, et donc *a fortiori* $x \in B \cup C$.

Si $x \in C$, on a $x \in B \cup C$ puisque $C \subset B \cup C$.

Dans tous les cas, $x \in B \cup C$.

Conclusion

On a montré

$$\forall x \in A \cup C, x \in B \cup C,$$

c'est-à-dire $A \cup C \subset B \cup C$.

6. Supposons $A \subset B$ et $C \subset D$ et montrons que $A \cup C \subset B \cup D$.

Soit $x \in A \cup C$, c'est-à-dire $x \in A$ ou $x \in C$.

Si $x \in A$, alors $x \in B$ car $A \subset B$.

Si $x \in C$, alors $x \in D$ car $C \subset D$.

Dans tous les cas, $x \in B$ ou $x \in D$, c'est-à-dire $x \in B \cup D$.

Conclusion

On a montré

$$\forall x \in A \cup C, x \in B \cup D,$$

c'est-à-dire $A \cup C \subset B \cup D$.

7. Supposons $A \subset B$ et $C \subset D$ et montrons que $A \cap C \subset B \cap D$.

Soit $x \in A \cap C$, c'est-à-dire $x \in A$ et $x \in C$.

Puisque $x \in A$ et $A \subset B$, on a $x \in B$. Puisque $x \in C$ et $C \subset D$, on a $x \in D$.

Finalement, $x \in B$ et $x \in D$, c'est-à-dire $x \in B \cap D$.

Conclusion

On a montré

$$\forall x \in A \cap C, x \in B \cap D,$$

c'est-à-dire $A \cap C \subset B \cap D$.

Solution 1.32

Supposons

$$(F \cup G) \subset (F \cup H) \text{ et } (F \cap G) \subset (F \cap H)$$

Montrons $G \subset H$. Soit $x \in G$, alors $x \in F \cup G$ et donc $x \in F \cup H$. On a donc $x \in F$ ou $x \in H$.

Or si $x \in F$, alors $x \in F \cap G$ et par hypothèse $x \in F \cap H$, d'où $x \in H$.

Dans les deux cas, $x \in H$.

Conclusion

$\forall x \in G, x \in H$, c'est-à-dire $G \subset H$.

Solution 1.33

$$\begin{aligned}
x \in A \setminus (E \setminus B) &\iff x \in A \text{ et } x \notin (E \setminus B) \\
&\iff x \in A \text{ et non}(x \in E \text{ et } x \notin B) \iff x \in A \text{ et } (x \notin E \text{ ou } x \in B). \\
&\iff \underbrace{(x \in A \text{ et } x \notin E)}_{\text{impossible}} \text{ ou } (x \in A \text{ et } x \in B) \iff x \in A \text{ et } x \in B.
\end{aligned}$$

Conclusion

$$A \setminus (E \setminus B) = A \cap B.$$

Solution 1.34

Solution 1.35

Un jeu de 32 cartes

$$A \times B = \{ (\text{as}, \text{cœur}), (\text{as}, \text{carreau}), \dots, (7, \text{trèfle}), (7, \text{pique}) \}.$$

Solution 1.36

Solution 1.37

1. Soit x un élément quelconque. On a

$x \in A$	$x \in B$	$x \in C$	$x \in B \cup C$	$x \in A \Delta (B \cup C)$	$x \in A \Delta B$	$x \in A \Delta C$	$x \in (A \Delta B) \cup (A \Delta C)$
<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>
<i>F</i>	<i>F</i>	<i>V</i>	<i>V</i>	<i>V</i>	<i>F</i>	<i>V</i>	<i>V</i>
<i>F</i>	<i>V</i>	<i>F</i>	<i>V</i>	<i>V</i>	<i>V</i>	<i>F</i>	<i>V</i>
<i>F</i>	<i>V</i>	<i>V</i>	<i>V</i>	<i>V</i>	<i>V</i>	<i>V</i>	<i>V</i>
<i>V</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>V</i>	<i>V</i>	<i>V</i>	<i>V</i>
<i>V</i>	<i>F</i>	<i>V</i>	<i>V</i>	<i>F</i>	<i>V</i>	<i>F</i>	<i>V</i>
<i>V</i>	<i>V</i>	<i>F</i>	<i>V</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>V</i>	<i>V</i>
<i>V</i>	<i>V</i>	<i>V</i>	<i>V</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>

À finir...

1.5 Famille d'ensembles

Solution 1.39

Notons

$$I = \bigcap_{n=1}^{+\infty} \left[3, 3 + \frac{1}{n^2} \right[= \{ 3 \}.$$

Montrons que $I = \{ 3 \}$ par double inclusion.

Pour tout $n \geq 1$, on a $3 \in \left[3, 3 + \frac{1}{n^2} \right[$, donc $\{ 3 \} \subset I$.

Réciproquement, soit $x \in I$. Alors,

$$\forall n \geq 1, 3 \leq x \leq 3 + \frac{1}{n^2}.$$

Par compatibilité de la relation d'ordre avec la limite, on a $3 \leq x \leq 3$, c'est-à-dire $x = 3$. On a donc $I \subset \{ 3 \}$.

Solution 1.40

Notons

$$I = \bigcap_{n=1}^{+\infty} \left] -2 - \frac{1}{n}, 4 + n^2 \right].$$

Montrons que $I = [-2, 5]$ par double inclusion.

Soit $x \in I$, alors

$$\forall n \geq 1, -2 - \frac{1}{n} \leq x \leq 4 + n^2.$$

Par compatibilité de la relation d'ordre avec la limite, on a $-2 \leq x$. De plus, en spécifiant la relation précédente pour $n = 1$, on obtient $x \leq 5$.

Finalement $x \in [-2, 5]$. On a donc $I \subset [-2, 5]$.

Réciproquement, soit $x \in [-2, 5]$. Alors pour tout $n \geq 1$, on a

$$-2 - \frac{1}{n^2} < -2 \leq x \leq 5 \leq 4 + n^2.$$

On a donc,

$$\forall n \geq 1, x \in \left] -2 - \frac{1}{n^2}, 4 + n^2 \right].$$

c'est-à-dire $x \in I$.

Solution 1.41

Solution 1.42

Solution 1.43

Montrons que $J =]1, +\infty[$ par double inclusion.

Soit $x \in J$. Alors, il existe $n \geq 2$ tel que

$$1 + \frac{1}{n} \leq x \leq n.$$

Et puisque $1 < 1 + \frac{1}{n}$, on a bien $x > 1$, c'est-à-dire $x \in]1, +\infty[$.

Réciproquement, soit $x \in]1, +\infty[$. On a donc $x > 1$ et donc, pour $n \geq 2$,

$$x \geq 1 + \frac{1}{n} \iff x - 1 \geq \frac{1}{n} \iff n \geq \frac{1}{x - 1}.$$

Posons $n_1 = \left\lceil \frac{1}{x-1} \right\rceil + 1$ et $n_2 = \lfloor x \rfloor + 1$. Alors, pour $n = \max 2, n_1, n_2$, on a

$$1 + \frac{1}{n} \leq 1 + \frac{1}{n_1} \leq x \leq n_2 \leq n.$$

On a donc montrer l'existence d'un entier $n \geq 2$, tel que $x \in \left[1 + \frac{1}{n}, n \right]$, donc $x \in J$.

1.6 Rédaction

Solution 1.44

- *Raisonnement direct.* «Supposons P , alors... donc Q .»
 - *Raisonnement par contraposée.* «Supposons non Q , alors... donc non P .»
 - *Raisonnement par l'absurde.* «Sachant que P est vraie. Supposons que Q soit fausse, c'est-à-dire ..., alors ..., ce qui est absurde donc Q est vraie.»

2. En général par double implication $P \implies Q$ et $Q \implies P$, par l'un des trois types de raisonnement ci-dessus). Parfois, on peut raisonner directement par équivalences, par exemple lors de la résolution d'une équation ; pour une démonstration assez longue, c'est assez rare (et plutôt dangereux...).
3. «Soit $x \in A$, alors... donc $x \in B$.»
4. Souvent par double inclusion. «Soit $x \in A$, alors... donc $x \in B$.» Puis : «Soit $x \in B$, alors... donc $x \in A$.»
5. Par double inclusion. «On a bien $0 \in A$ et $0 \in B$, donc $\{0\} \subset A \cap B$. Soit $x \in A \cap B$, alors $x \in A$ et $x \in B$, c'est-à-dire... donc $x = 0$. On a donc $A \cap B \subset \{0\}$ et par double inclusion $A \cap B = \{0\}$.»
6. «Soit $x \in A$, montrons que $P(x)$ », ... «d'où $P(x)$ ».
7. «On cherche $x \in A$ tel que $P(x)$ », ... «On pose $x = \dots$, on a donc $x \in A$ et $P(x)$ ».
8.
 - On commence par construire un tel x , ou montrer qu'un tel x existe : «On pose $x = \dots$, alors $x \in A$ et $P(x)$ ». Puis : «Soit $x, x' \in A$ tels que $P(x)$ et $P(x')$, alors... , donc $x = x'$.»
 - On effectue un raisonnement par condition nécessaire et condition suffisante.
 - CN. On cherche le(s) candidat(s) pour x . «Supposons qu'il existe x tel que $P(x)$. Alors... donc $x = \dots$ »
 - CS. On vérifie que le candidat (ou un seul des candidats) vérifie $P(x)$. «Posons $x = \dots$, alors $x \in A$ et $P(x)$ est vraie.
9. On part d'une expression pour arriver à l'autre « $\text{expr}_1 = \dots = \text{expr}_2$ ». Parfois on trouve une expression intermédiaire commune : « $\text{expr}_1 = \dots = \text{expr}_3$ et $\text{expr}_2 = \dots = \text{expr}_3$, d'où $\text{expr}_1 = \text{expr}_2$ ».
10. «Montrons $(i) \implies (ii) \implies (iii) \implies (i)$.» En choisissant le cycle le plus facile.