



**POLYTECHNIQUE
MONTREAL**

UNIVERSITÉ
D'INGÉNIERIE

LOG1810
STRUCTURES DISCRÈTES

TD 3 : INFÉRENCE ET TECHNIQUES DE PREUVES
A2023

SOLUTIONNAIRE

Exercice 1

Michel-Ange est un célèbre peintre italien qui a vécu au XVI^e siècle. Il est connu pour ses fresques à la chapelle Sixtine. En se préparant pour une nouvelle œuvre d'art, Michel-Ange essaie de se rappeler les couleurs de peinture qu'il a emportées. Il se souvient que :

- (I.) Il n'a pas de blanc
- (II.) Il a toujours du jaune lorsqu'il n'a pas de vert
- (III.) S'il a du rouge, alors il n'a ni marron ni noir
- (IV.) Des trois couleurs : vert, blanc et rouge, il en a au moins deux
- (V.) Des deux couleurs : noir et gris, il en a exactement une

On suppose qu'il n'a jamais d'autres couleurs que celles citées. Quelle(s) couleur(s) a-t-il emportée(s) avec **certitude** ? Qu'en est-il des autres couleurs ? Montrez toutes les étapes de votre réponse.

Solution :

Pour résoudre ce problème, nous allons définir les propositions suivantes :

- B : Michel-Ange a du blanc
- J : Michel-Ange a du jaune
- V : Michel-Ange a du vert
- R : Michel-Ange a du rouge
- M : Michel-Ange a du marron
- N : Michel-Ange a du noir
- G : Michel-Ange a du gris

Ensuite, nous pouvons traduire les énoncés en utilisant ces propositions.

$$\begin{aligned}
 H1 &: \neg B \\
 H2 &: \neg V \rightarrow J \\
 H3 &: R \rightarrow (\neg M \wedge \neg N) \\
 H4 &: (V \wedge B) \vee (V \wedge R) \vee (B \wedge R) \\
 H5 &: N \oplus G
 \end{aligned}$$

Maintenant, nous allons utiliser les règles d'inférence pour déduire les couleurs de peinture que Michel-Ange a emportées avec certitude. Le raisonnement est le suivant :

- | | |
|---|--|
| 1. $\neg B$ | H1 |
| 2. $(V \wedge B) \vee (V \wedge R) \vee (B \wedge R)$ | H4 |
| 3. $(V \wedge R)$ | Étapes 1 et 2 et résolution |
| 4. R | Étape 3 et règle de la simplification |
| 5. $R \rightarrow (\neg M \wedge \neg N)$ | H3 |
| 6. $(\neg M \wedge \neg N)$ | Étapes 4 et 5 et règle du modus ponens |
| 7. $\neg N$ | Étape 6 et règle de la simplification |
| 8. $\neg M$ | Étape 6 et règle de la simplification |

À partir des étapes 1, 7 et 8, nous pouvons affirmer avec certitude qu'il y n'y a pas de blanc, de noir ou de marron. Résumons à partir de l'étape 8 pour en déduire les informations sur les autres couleurs :

9. $N \oplus G$	$H5$
10. G	Étapes 7 et 9 et définition de \oplus
11. $(V \wedge R \wedge G)$	Étapes 3 et 10 et règle de la conjonction

Nous pouvons ainsi conclure que Michel-Ange a les couleurs de peinture suivantes avec certitude : vert, rouge et gris. Et enfin :

12. V	Étape 11 et règle de la simplification
13. $\neg J \rightarrow V$	Contraposée de $H2$

Cependant, nous ne pouvons pas déduire jaune, car avec les étapes 11 et 12, $([V \wedge (\neg J \rightarrow V)] \rightarrow \neg J)$ n'est pas une tautologie. Cela correspond à un sophisme et en particulier à l'affirmation du conséquent, ce qui n'est pas une règle d'inférence valide.

En somme, nous pouvons conclure avec certitude que Michel-Ange a les couleurs de peinture suivantes : vert, rouge et gris. De plus, nous pouvons affirmer avec certitude qu'il n'y a pas de blanc, de marron ou de noir. Cependant, nous ne pouvons pas conclure que Michel-Ange a emporté la couleur jaune.

Exercice 2

En utilisant la preuve par l'absurde (preuve par contradiction), démontrez que :

$$\forall x \in \mathbb{R}_+^*, \forall y \in \mathbb{R}_+^* \left[\left(\frac{\sqrt{2} + x}{y} = \frac{y + \sqrt{2}}{x} \right) \rightarrow (x = y) \right]$$

Solution :

Puisqu'on suggère une preuve par l'absurde, on doit supposer l'hypothèse vraie et la conclusion fausse pour arriver à une contradiction, donc :

$$\exists x \in \mathbb{R}_+^*, \exists y \in \mathbb{R}_+^* \left[\left(\frac{\sqrt{2} + x}{y} = \frac{y + \sqrt{2}}{x} \right) \wedge (x \neq y) \right]$$

x et y étant positifs, $y + \sqrt{2}$ et $\sqrt{2} + x$ sont non nuls.

$$\begin{aligned} \text{On a que : } x(\sqrt{2} + x) = y(y + \sqrt{2}) &\Leftrightarrow (\sqrt{2})x + x^2 = y^2 + (\sqrt{2})y \\ &\Leftrightarrow ((\sqrt{2})x - (\sqrt{2})y) + (x^2 - y^2) = 0 \\ &\Leftrightarrow \sqrt{2}(x - y) + (x - y)(x + y) = 0 \\ &\Leftrightarrow (x - y)(\sqrt{2} + x + y) = 0 \end{aligned}$$

Or, puisque $x \neq y$, on a donc $(\sqrt{2} + x + y) = 0$, soit $x + y = -\sqrt{2}$.

Leur somme est donc négative.

Cela contredit l'hypothèse comme quoi il existe des x et y positifs satisfaisant l'énoncé. Ce qui est absurde. Il faut donc,

$$\forall x \in \mathbb{R}_+^*, \forall y \in \mathbb{R}_+^* \left[\left(\frac{\sqrt{2} + x}{y} = \frac{y + \sqrt{2}}{x} \right) \rightarrow (x = y) \right]$$

CQFD

Exercice 3

Soit n un entier positif. En utilisant la preuve directe, démontrez que :

n est pair si et seulement si n^2 est pair si et seulement si $n - 1$ est impair

Solution :

Soit les propositions suivantes :

- $p_1 : n$ est pair
- $p_2 : n^2$ est pair
- $p_3 : n - 1$ est impair

En utilisant ces propositions, nous pouvons traduire l'énoncé par

$$p_1 \leftrightarrow p_2 \leftrightarrow p_3$$

Ceci est logiquement équivalent à

$$p_1 \leftrightarrow p_3 \leftrightarrow p_2$$

Ou encore à

$$(p_1 \rightarrow p_3) \wedge (p_3 \rightarrow p_2) \wedge (p_2 \rightarrow p_1)$$

Alors, il nous faut donc démontrer trois implications, soit :

- (I.) $(p_1 \rightarrow p_3)$: Si n est pair, alors $n - 1$ est impair
- (II.) $(p_3 \rightarrow p_2)$: Si $n - 1$ est impair, alors n^2 est pair
- (III.) $(p_2 \rightarrow p_1)$: Si n^2 est pair, alors n est pair

- (I.) Démontrons que si n est pair, alors $n - 1$ est impair, en utilisant la **preuve directe**.
Supposons par hypothèse que n est pair. Il existe donc un entier k tel que $n = 2k$.

$$\begin{aligned} \text{Donc, que } n - 1 &= (2k) - 1 \\ &= 2k - 1 + 1 - 1 \\ &= 2k - 2 + 1 \\ &= 2(k - 1) + 1 \end{aligned}$$

$$= \underbrace{2k' + 1}_{\text{impair}} \text{ où } k' = k - 1 \text{ est entier}$$

Il existe donc un entier k' tel que $n - 1 = 2k' + 1$.

L'implication $(p_1 \rightarrow p_3)$ est ainsi prouvé.

(II.) Démontrons que si $n - 1$ est impair, alors n^2 est pair, en utilisant la **preuve directe**.

Par hypothèse, supposons que $n - 1$ est impair.

Il existe donc un entier k tel que $n - 1 = 2k + 1$. On déduit que $n = 2k + 2$.

$$\begin{aligned} \text{Donc, } n^2 &= (2k + 2)^2 \\ &= (2k + 2)(2k + 2) \\ &= 4k^2 + 8k + 4 \\ &= 2(2k^2 + 4k + 2) \\ &= \underbrace{2k'}_{\text{pair}} \text{ où } k' = 2k^2 + 4k + 2 \text{ est entier} \end{aligned}$$

Il existe donc un entier k' tel que $n^2 = 2k'$.

L'implication $(p_3 \rightarrow p_2)$ est ainsi prouvé.

(III.) Démontrons que si n^2 est pair, alors n est pair, en utilisant la **preuve par contraposition (preuve indirecte)**.

On démontrera la contraposée : Si n est impair, alors n^2 est impair.

Supposons par hypothèse que n est impair. Il existe donc un entier k tel que $n = 2k + 1$.

$$\begin{aligned} \text{Alors, } n^2 &= (2k + 1)^2 \\ &= (2k + 1)(2k + 1) \\ &= 4k^2 + 4k + 1 \\ &= 2(2k^2 + 2k) + 1 \\ &= \underbrace{2k' + 1}_{\text{impair}} \text{ où } k' = 2k^2 + 2k \text{ est entier} \end{aligned}$$

Il existe ainsi un entier k' tel que $n^2 = 2k' + 1$. Et donc, n^2 est impair.

Ainsi par contraposition, l'implication $(p_2 \rightarrow p_1)$ est ainsi prouvé.

Les trois implications étant prouvées, nous pouvons conclure que n est pair si et seulement si n^2 est pair si et seulement si $n - 1$ est impair.

CQFD

Exercice 4

En utilisant la preuve par cas, démontrez que si $x \in \mathbb{R}$, alors $0 \leq \frac{x+|x|}{2} \leq |x|$.

Solution :

Les deux cas sont :

- **Cas (I.) $x \geq 0$**
- **Cas (II.) $x < 0$**

Cas (I.) $x \geq 0$

Procédons avec une preuve directe :

Supposons que $x \geq 0$. Dans ce cas, $|x| = x$.

$$\begin{aligned} \text{Donc, } \frac{x+|x|}{2} &= \frac{x+x}{2} \\ &= \frac{2x}{2} \\ &= x \end{aligned}$$

Par hypothèse, $0 \leq x$ donc $0 \leq \frac{x+|x|}{2}$.

De plus $\frac{x+|x|}{2} = x$, ce qui implique que $\frac{x+|x|}{2} \leq |x|$.

Ainsi dans ce cas, $0 \leq \frac{x+|x|}{2} \leq |x|$ est vraie.

Cas (II.) $x < 0$

Procédons avec une preuve directe :

Supposons que $x < 0$. Dans ce cas, $|x| = -x$.

$$\begin{aligned} \text{Donc, } \frac{x+|x|}{2} &= \frac{x+(-x)}{2} \\ &= \frac{x-x}{2} \\ &= 0 \end{aligned}$$

Comme $x < 0$, on a également $|x| = -x > 0$, donc $\frac{x+|x|}{2} \leq |x|$.

Ainsi dans ce cas, $0 \leq \frac{x+|x|}{2} \leq |x|$ est également vraie.

Dans les deux cas, nous avons montré que $0 \leq \frac{x+|x|}{2} \leq |x|$.

Par conséquent, nous avons démontré que si $x \in \mathbb{R}$, alors $0 \leq \frac{x+|x|}{2} \leq |x|$.

CQFD

Exercice 5

Soit a et b deux entiers. En utilisant la preuve par contraposition (preuve indirecte), démontrez que

Si le produit de a et b est pair, alors au moins l'un des entiers a ou b est pair.

Solution :

Puisqu'on suggère une preuve une preuve indirecte, on démontrera la contraposée :

Si a et b sont impairs tous les deux, alors le produit de a et b est impair.

Supposons donc par hypothèse que a et b sont impairs.

Il existe ainsi k_1 et k_2 entiers tels que $a = 2k_1 + 1$ et $b = 2k_2 + 1$.

$$\begin{aligned} \text{On a que } a \cdot b &= (2k_1 + 1)(2k_2 + 1) \\ &= 4k_1k_2 + 2k_1 + 2k_2 + 1 \\ &= 2 \underbrace{(2k_1k_2 + k_1 + k_2)}_{k'} + 1 \\ &= \underbrace{2k' + 1}_{\text{impair}} \text{ où } k' = 2k_1k_2 + k_1 + k_2 \text{ est entier} \end{aligned}$$

Alors, il existe un entier k' tel que $a \cdot b = 2k' + 1$.

Donc, le produit de a et b est impair.

Ainsi par contraposition, si le produit de a et b est pair, alors au moins l'un des entiers a ou b est pair.

CQFD

Indication pour les Exercice 6 et Exercice 7 :

Un nombre q est rationnel si et seulement s'il existe deux entiers $a \in \mathbb{Z}$ et $b \in \mathbb{Z}^*$ tels que $q = \frac{a}{b}$.

Exercice 6

En utilisant la preuve directe, démontrez que la moyenne de deux nombres rationnels q_1 et q_2 est aussi un nombre rationnel.

Solution :

Supposons par hypothèse que q_1 et q_2 sont des nombres rationnels.

Il existe des entiers a_1, a_2 et des entiers non nuls b_1, b_2 tels que $q_1 = \frac{a_1}{b_1}$ et $q_2 = \frac{a_2}{b_2}$.

Si on note m la moyenne des nombres q_1 et q_2 , on obtient :

$$\begin{aligned} m &= \frac{q_1 + q_2}{2} \\ &= \frac{\frac{a_1}{b_1} + \frac{a_2}{b_2}}{2} \\ &= \frac{a_1b_2 + a_2b_1}{2b_1b_2} \end{aligned}$$

$$= \frac{a'}{b'}, \text{ en posant } a' = a_1 b_2 + a_2 b_1 \text{ entier et } b' = 2b_1 b_2 \text{ entier non nul}$$

Donc, il existe des entiers a' et des entiers non nuls b' tels que $m = \frac{a'}{b'}$.

Ainsi, la moyenne de q_1 et q_2 est un nombre rationnel.

CQFD

Exercice 7

Soit $a < b$ des nombres rationnels. En utilisant la preuve par contradiction (preuve par l'absurde), démontrez qu'il existe une infinité de nombres rationnels x satisfaisant $a < x < b$.

Solution :

Puisqu'on suggère une preuve par l'absurde, on doit supposer l'hypothèse vraie et la conclusion fausse pour arriver à une contradiction, donc que :

$$a < b \text{ sont rationnels, mais il existe seulement un nombre fini de nombres rationnels } x \text{ satisfaisant } a < x < b$$

Supposons donc par hypothèse que $a < b$ sont rationnels et qu'il existe seulement un nombre fini de nombres rationnels x tels que $a < x < b$.

Notons n la quantité de tous ces nombres x , et notons ces x en ordre croissant :

$$a < x_1 < x_2 < \dots < x_n < b.$$

Donc, x_1 est le plus petit de tous les nombres rationnels x tels que $a < x < b$.

Soit $x' = \frac{a+x_1}{2}$ la moyenne des nombres rationnels a et x_1 .

On a donc que

- x' est rationnel, car il est la moyenne de deux nombres rationnels
- $a < x' < x_1$, car la moyenne de deux nombres réels distincts est strictement comprise entre ces nombres

Et donc $a < x' < x_1 < b$.

Cela contredit que x_1 est le plus petit des nombres rationnels x tels que $a < x < b$.

Il faut donc que, si $a < b$ rationnels, qu'il existe une infinité de nombres rationnels x tels que $a < x < b$.

CQFD