

TD 2: RAISONNEMENT MATHÉMATIQUE - RELATIONS CORRIGÉ DE QUELQUES EXERCICES

1. RAISONNEMENT MATHÉMATIQUE

Exercice 1. Soit E et F deux ensembles. Si $A \subset E$ et $B \subset F$ montrer que : $A \times B \subset E \times F$. Solution :

```
Soit A \subset E et B \subset F \forall (x,y) \in A \times B, x \in A et y \in B (x \in A et y \in B) et (A \subset E et B \subset F), alors x \in E et y \in F alors (x,y) \in E \times F Donc \forall (x,y) \in A \times B, (x,y) \in E \times F D'où A \times B \subset E \times F.
```

Exercice 2. Soit A et B deux sous-ensembles d'un ensemble E. Notons $A\Delta B = (A-B) \cup (B-A)$, la différence symétrique de A et B. Soit C un autre sous-ensemble de E.

1. Vérifier que : $A\Delta B = B\Delta A$

Indication : Utiliser la commutativité de \cup dans la formule donnée par l'énoncé.

2. Montrer que $A\Delta B = (A \cup B) - (A \cap B)$

On sait que/on admet (idée de la démonstration : mq c'est vrai pour tout élément concerné) $\forall C\,,D\,,G$ 3 ensembles, $(C\cup D)-G=(C-G)\cup(D-G)$.

Donc
$$(A \cup B) - (A \cap B) = (A - (A \cap B)) \cup (B - (A \cap B)) = (A - B) \cup (B - A)$$

3. Montrer que $A\Delta B = \overline{A}\Delta \overline{B}$

```
Soit x \in \overline{A}\Delta \overline{B}
```

- \iff $(x \in (\overline{A} \overline{B}))$ ou $(x \in (\overline{B} \overline{A}))$
- \iff $(x \in \overline{A} \text{ et } x \notin \overline{B}) \text{ ou } (x \in \overline{B} \text{ et } x \notin \overline{A})$
- \iff $(x \notin A \text{ et } x \in B) \text{ ou } (x \notin B \text{ et } x \notin A)$
- $\iff x \in ((B-A) \cup (A-B))$
- $\iff x \in B\Delta A = A\Delta B$
- 4. Démontrer que $A\Delta B = A\Delta C \rightarrow B = C$

Soit $x \in B$. Mq $x \in C$ (la réciproque se démontre de la même manière puisque B et C jouent le même rôle).

Par contradiction : supposons que $x \notin C$.

- Premier cas : $x \in A \implies x \in (A \cap B)$ $(x \in A \text{ et } x \notin C) \iff x \in (A - C) \implies x \in A\Delta C = A\Delta B$ $\implies x \notin (A \cap B \text{ :contradiction}$
- Deuxième cas $: x \notin A \implies x \in (B A)$

$$\implies x \in A\Delta B = A\Delta C$$

et
$$x \notin C$$
 donc $x \in (A\Delta C) \cap \overline{C}$
 $(A\Delta C) \cap \overline{C} = ((A \cup C) - (A \cap C)) \cap \overline{C}$
 $= ((A \cup C) \cap \overline{C}) - (A \cap C)$

 $= (A \cap \overline{C}) - (A \cap C)$ = $A \cap \overline{C}$: contradiction car $x \notin A$

Donc B = C

5. Calculer $A\Delta A$, $A\Delta \overline{A}$, $A\Delta E$, $A\Delta \varnothing$

 $A\Delta A = \varnothing$, $A\Delta \overline{A} = E$, $A\Delta E = \overline{A}$, $A\Delta \varnothing = A$

```
6. Démontrer que A\Delta B = A \cap B \implies A = B = \emptyset
    Idée : (A\Delta B) = (A \cup B) - (A \cap B) donc A\Delta B = A \cap B \implies A \cap B = \emptyset = A \cup B \implies A = B = \emptyset
```

Exercice 3. Soit E un ensemble, A et B des sous-ensembles de E. On suppose que : $A \cap B \neq \emptyset$, $A \cup B \neq E$,

```
A \not\subseteq B et B \not\subseteq A. Montrer que :
          1. A \cap B, A \cap \overline{B}, B \cap \overline{A}, \overline{A \cup B} sont non vides.
                      • A \cap B \neq \emptyset d'après l'énoncé.
                      • A \not\subseteq B \to \exists x \in E, x \in A \land x \notin B
                          A \not\subseteq B \to \exists x \in E, x \in A \land x \in \overline{B}
                          A \not\subseteq B \to \exists x \in E, x \in A \cap \overline{B}
                          Donc A \cap \overline{B} \neq \emptyset
                      • B \not\subseteq A \to \exists x \in E, x \in B \land x \notin A
                          B \not\subseteq A \to \exists x \in E, x \in B \land x \in A
                          B \not\subseteq A \to \exists x \in E, x \in B \cap \overline{A}
                          Donc B \cap \overline{A} \neq \emptyset
                      • A \cup B \neq E \rightarrow \exists x \in E, x \notin A \cup B
                          A \cup B \neq E \rightarrow \exists x \in E, x \in \overline{A \cup B}
                          Donc \overline{A \cup B} \neq \emptyset
          2. A \cap B, A \cap \overline{B}, B \cap \overline{A}, \overline{A \cup B} sont deux à deux disjoints.
                      • (A \cap B) \cap (A \cap \overline{B}) = A \cap B \cap \overline{B}
                          (A \cap B) \cap (A \cap \overline{B}) = A \cap \emptyset, car B \cap \overline{B} = \emptyset
                          (A \cap B) \cap (A \cap \overline{B}) = \emptyset, car A \cap \emptyset = \emptyset
                          Donc A \cap B et A \cap B sont disjoints.
                      \bullet \ (A \cap B) \cap (B \cap A) = A \cap B \cap A
                          (A \cap B) \cap (B \cap \overline{A}) = B \cap \emptyset, car \cap est commutatif et A \cap \overline{A} = \emptyset
                          (A \cap B) \cap (B \cap \overline{A}) = \emptyset, car B \cap \emptyset = \emptyset
                          Donc A \cap B et B \cap \overline{A} sont disjoints.
                      \bullet \ (A \cap B) \cap (A \cup B) = A \cap B \cap A \cap B
                          (A\cap B)\cap (\overline{A\cup B})=\varnothing,\, \mathrm{car}\cap \mathrm{est\ commutatif\ et\ }A\cap \overline{A}=\varnothing\,, B\cap \overline{B}=\varnothing
                          Donc A \cap B et \overline{A \cup B} sont disjoints.
                      • (A \cap \overline{B}) \cap (B \cap \overline{A}) = A \cap \overline{B} \cap B \cap \overline{A}
                           (A \cap \overline{B}) \cap (B \cap \overline{A}) = \emptyset, car \cap est commutatif et A \cap \overline{A} = \emptyset, B \cap \overline{B} = \emptyset
                          Donc A \cap \overline{B} et B \cap \overline{A} sont disjoints.
                      • (A \cap \overline{B}) \cap (\overline{A \cup B}) = A \cap \overline{B} \cap \overline{A} \cap \overline{B}
                          (A \cap \overline{B}) \cap (\overline{A \cup B}) = \emptyset \cap \overline{B}, car \cap est commutatif et A \cap \overline{A} = \emptyset
                          (A \cap \overline{B}) \cap (\overline{A \cup B}) = \emptyset
                          Donc A \cap \overline{B} et \overline{A \cup B} sont disjoints.
                      • (B \cap \overline{A}) \cap (\overline{A \cup B}) = B \cap \overline{A} \cap \overline{A} \cap \overline{B}
                           (B \cap \overline{A}) \cap (\overline{A \cup B}) = \emptyset \cap \overline{A}, car \cap est commutatif et B \cap \overline{B} = \emptyset
                          (B \cap \overline{A}) \cap (\overline{A \cup B}) = \emptyset
                          Donc B \cap \overline{A} et \overline{A \cup B} sont disjoints.
          3. (A \cap B) \bigcup (A \cap \overline{B}) \bigcup (B \cap \overline{A}) \bigcup (\overline{A \cup B}) = E
                 (A\cap B)\ \bigcup\ (A\cap \overline{B})\ \bigcup\ (B\cap \overline{A})\ \bigcup\ (\overline{A\cup B}) = (A\cap B)\ \bigcup\ (A\cap \overline{B})\ \bigcup\ (B\cap \overline{A})\ \bigcup\ (\overline{A}\cap \overline{B})
                 = \left[ (A \cap B) \cup (A \cap \overline{B}) \right] \bigcup \left[ (B \cap \overline{A}) \cup (\overline{A} \cap \overline{B}) \right]
                 = \left[ (A \cup (A \cap \overline{B})) \cap (B \cup (A \cap \overline{B})) \right] \bigcup \left[ (B \cup (\overline{A} \cap \overline{B})) \cap (\overline{A} \cup (\overline{A} \cap \overline{B})) \right]
                 = \left[ A \cap (A \cup \overline{B}) \ \cap \ (B \cup A) \ \cap \ (B \cup \overline{B}) \right] \ \bigcup \ \left[ (B \cup \overline{A}) \ \cap \ (B \cup \overline{B}) \ \cap \ (\overline{A} \cup \overline{A}) \ \cap \ (\overline{A} \cup \overline{B}) \right]
                 = [A \cap (A \cup \overline{B}) \cap (B \cup A) \cap E] \cup [(B \cup \overline{A}) \cap E \cap \overline{A} \cap (\overline{A} \cup \overline{B})]
                 = \left[ A \cap (A \cup \overline{B}) \cap (B \cup A) \right] \bigcup \left[ (B \cup \overline{A}) \cap \overline{A} \cap (\overline{A} \cup \overline{B}) \right]
                 = [A \cap (B \cup A)] \cup [\overline{A} \cap (\overline{A} \cup \overline{B})]
```

 $=A \cup \overline{A}$ =E

- a. Si les Belges aiment le fromage ou si les Équatoriens font de l'équitation, alors le président du Ghana boit des smoothies aux bananes.
- b. Si le président du Ghana boit des smoothies aux bananes ou que son chat est en surpoids, alors les Indonésiens fabriquent des chaises berçantes.
- c. Soit il n'est pas vrai que si le chat du président du Ghana est en surpoids, alors les Belges aiment le fromage, soit il est vrai que si les Équatoriens font de l'équitation, alors les Indonésiens fabriquent des chaises berçantes.
- d. Les Indonésiens ne fabriquent pas de chaises berçantes.
- e. Conclusion.

Traduire ce raisonnement dans la logique des propositions. Parmi les conclusions suivantes, lesquelles sont valides?

- a. Les Belges n'aiment pas le fromage.
- b. Les Belges n'aiment pas le fromage ou les Équatoriens ne font pas d'équitation.

Résolution

```
Considérons les prédicats suivants :
```

- b: Les Belges aiment le fromage.
- e: Les Équatoriens font de l'équitation.
- g: Le président du Ghana boit des smoothies aux bananes.
- c: Le chat du président du Ghana est en surpoids.
- i: Les Indonésiens fabriquent des chaises berçantes.

La traduction de l'énoncé donne :

```
h_1: (b \lor e) \to g
h_2: (g \lor c) \to i
h_3: \neg (c \to b) \oplus (e \to i)
h_4: \neg i
```

Conclusion.

```
On a:
  1
                                                           h_4
  2
                                           h<sub>2</sub> et h<sub>4</sub>, Modus Tollens
           \neg (q \lor c)
 3a
           \neg (b \lor e)
                                            h_1 et \neg g et \neg c vu en 2
                            h_3, Syllogisme disjonctif et \neg g et \neg c vu en 2
 3b
            (e \rightarrow i)
 3b'
              \neg e
                              h_4, Modus Tollens et (e \rightarrow i) vu en 4
  4
       \neg e \lor \neg (b \lor e)
                                            Selon les 2 possibilits.
```

La seule conclusion qu'on peut tirer de ce raisonnement est donc que les Équatoriens ne font pas d'équitation. La seconde conclusion b est valide par addition.

Exercice 5. On considère le raisonnement suivant.

- a. L'ankylosaure est un animal herbivore.
- b. Le tyrannosaure est un animal féroce.
- c. Un animal féroce est carnivore.
- d. Un carnivore peut manger un herbivore.
- e. Un animal chasse ce qu'il mange.
- f. Le tyrannosaure chasse l'ankylosaure.

Le raisonnement est-il valide?

Résolution

```
Considérons les prédicats suivants :
```

```
H(x): x est un herbivore.

F(x): x est un animal féroce.

C(x): x est un carnivore.

M(x,y): x mange y.

Ch(x,y): x chasse y.
```

4 5

6

Soient les constantes l : tyrannosaure et a : ankylosaure. On a La traduction de l'énoncé donne :

```
\begin{array}{c} h_1: H(a) \\ h_2: F(t) \\ h_3: F(x) \to C(x) \\ h_4: C(x) \land H(y) \to M(x,y) \\ h_5: M(x,y) \to Ch(x,y) \\ \hline \\ \hline Ch(t,a) \\ \text{On a:} \\ 1 & F(x) \to C(x) \\ 2 & F(t) \to C(t) \\ 3 & F(t) \end{array}
```

 h_3 et instanciation universelle h_2 h_2 et tape 2 et rgle du modus ponens

 h_3

C(t) h_2 et tape 2 et rgle du modus pone H(a) h_1 $C(t) \wedge H(a)$ Conjonction des tapes 4 et 5

7 $C(x) \land H(y) \rightarrow M(x,y)$ h_4 8 $C(t) \land H(a) \rightarrow M(t,a)$ Instanciation universelle sur la base de h_4 (tape 7)

9 M(t,a) tapes 6 et 8 et rgle du modus ponens 10 $M(x,y) \rightarrow Ch(x,y)$ h_5

11 $M(t,a) \rightarrow Ch(t,a)$ Instanciation universelle sur la base de h_5 (tape 10) 12 Ch(t,a) tapes 9 et 11 et rgle du modus ponens

Exercice 6. Utilisez une preuve cas par cas pour démontrer que :

a. Si x et y sont des nombres réels, alors $|x| + |y| \ge |x + y|$.

Solution

Raisonnons par cas. Trois cas sont facilement identifiables, le premier étant lorsque $x \ge 0$ et $y \ge 0$, le second lorsque $x \le 0$ et $y \le 0$ et le dernier lorsque les deux variables sont de signe différent.

- Dans le premier cas, $x \ge 0 \to |x| = x$, $y \ge 0 \to |y| = y$ et $x \ge 0 \land y \ge 0 \to |x+y| = x+y$. On se retrouve donc en présence d'un égalité.
- De façon similaire, dans le second cas, $x \le 0 \to |x| = -x$, $y \le 0 \to |y| = -y$ et $x \le 0 \land y \le 0 \to |x+y| = -(x+y) = -x y$. On se retrouve donc en présence d'un égalité.
- Dans le dernier cas, on a que $x \ge 0 \to |x| = x$ et $y \le 0 \to |y| = -y$. Lemme $1: \forall a \in \mathbb{R}, |a|^2 = a^2$ (preuve :examiner les deux cas) Lemme $2: \forall a \in \mathbb{R}, a \le |a|$ (preuve : examiner les deux cas) Lemme $3: \forall a, b \in \mathbb{R}^+/a^2 \le b^2, a \le b$ (preuve $:b^2 - a^2 \ge 0 \iff (b-a)(b+a) \ge 0 \iff b \ge a$) On a :

$$|x+y|^2 - (|x|+|y|)^2 = (x+y)^2 - (|x|^2 + 2|x||y| + |y|^2) \text{ par } L_1$$
$$= (x^2 + 2xy + y^2) - (x^2 + 2|xy| + y^2)$$
$$= 2(xy - |xy|) \le 0 \text{ par } L_2$$

Donc $|x+y|^2 \le (|x|+|y|)^2$. Par L_3 , on a ce qu'on voulait démontrer.

b. Si n est un entier, alors n(n+1) est pair.

Solution

Raisonnons par cas. Deux cas sont identifiables, lorsque n est pair et lorsque n est impair. Si n est pair, alors on a un produit entre un nombre pair et un nombre impair (n+1), ce qui donne toujours un résultat pair. Il en est de même si n est impair, ce qui veut dire que n(n+1) est toujours pair $\forall n \in \mathbb{Z}$.

c. Si n est un entier naturel, alors $n^2 + 3n$ est un entier pair.

Solution

Raisonnons par cas. Deux cas sont identifiables, lorsque n est pair et lorsque n est impair. Si n est pair, alors on a un produit entre un nombre pair (n^2) et un nombre impair (3n), ce qui donne toujours un résultat pair. Il en est de même si n est impair, ce qui veut dire que $n^2 + 3n$ est toujours pair $\forall n \in \mathbb{N}$.

Exercice 7. Utilisez le raisonnement par l'absurde pour démontrer que :

a. $\forall n \in \mathbb{N}^*, \sqrt{n^2 + 1}$ n'est pas entier.

Solution

Nous avons à montrer que $\forall n \in \mathbb{N}^* \to \sqrt{n^2 + 1}$ n'est pas entier. Raisonnons par l'absurde.

Supposons qu'il existe $n \in \mathbb{N}^* | \sqrt{n^2 + 1}$ est entier.

On note $m = \sqrt{n^2 + 1}$.

On a donc:

$$m^2 = n^2 + 1 \iff m^2 - n^2 = 1 \iff (m - n)(m + n) = 1$$

m-n et m+n sont des entiers. Donc :

$$(m-n=m+n=1) \wedge (m-n=m+n=-1) (m=1 \wedge n=0) \wedge (m=-1 \wedge n=0)$$

Les deux cas présentent une contradiction puisque $n \neq 0$. Donc $\forall n \in \mathbb{N}^* \to \sqrt{n^2 + 1}$ n'est pas entier.

b. si a_1, a_2, \ldots, a_n sont des nombres réels, alors au moins un de ces nombres est supérieur ou égal à la moyenne de ces nombres.

Solution:

Posons qu'il existe un $a_j \in \{a_1, a_2, \ldots, a_n\}$ tel que la moyenne des a_1, a_2, \ldots, a_n est plus petite ou égale à a_j . Si on raisonne par l'absurde, on poserait plutôt que $\forall a_j \in \{a_1, a_2, \ldots, a_n\}$, la moyenne des a_1, a_2, \ldots, a_n est plus grande que a_j . Or, dans le cas où on choisit le a_j comme étant plus grand ou égal à tous les autres a_1, a_2, \ldots, a_n :

$$a_1 + a_2 + \ldots + a_n > a_j * n$$

 $(a_1 - a_j) + (a_2 - a_j) + \ldots + (a_n - a_j) > 0$

est absurde car tous les a_x sont inférieurs ou égaux à a_j , donc toutes les soustractions additionnées devraient donner 0 ou une valeur inférieure à 0. On peut donc affirmer que si a_1, a_2, \ldots, a_n sont des nombres réels, alors au moins un de ces nombres est supérieur ou égal à la moyenne de ces nombres.

c. aucun entier (6n+m)(n+6m), avec $n, m \in \mathbb{N}$, n'est une puissance de 2.

Solution:

Supposons qu'il existe $n, m \in \mathbb{N}$ tel que e = (6n + m)(n + 6m) soit une puissance de 2. e étant une puissance de 2, alors (6n + m) et (n + 6m) sont aussi des puissances de 2 et par conséquent ils sont pairs. Il s'en suit que n et m sont aussi pairs (de plus ils sont non nuls). Posons n = 2k et m = 2t. On a $e = (12k + 2t)(2k + 12t) = 4(6k + t)(k + 6t) = 2^2(6k + t)(k + 6t)$. En menant le même raisonnement que précédemment, on obtient que (6k + t) et (k + 6t) sont des puissances de 2 et que k et t sont pairs. Le procédé pourrait donc continuer à l'infini. Ce qui prouve que e ne peut être une puissance de 2 (sinon le développement serait fini, on devrait s'arrêter à un moment donné).

d. $\sqrt{3}$ est irrationnel.

Solution:

Lemme : Si 3 divise n^2 , alors 3 divise n.

Preuve : Si n n'est pas multiple de 3, n = 3k + 1 ou n = 3k + 2. Dans les deux cas, n^2 n'est pas multiple de 3. n est donc multiple de 3.

Supposons que $\sqrt{3}$ soit rationnel.

Il existe donc p et q entiers tels que $\sqrt{3} = \frac{p}{q}$ avec fracpq irréductible. On a :

$$3 = \frac{p^2}{q^2} \implies p^2 = 3q^2$$

 p^2 est multiple de 3 donc p aussi, donc p = 3p'. Donc on a :

$$9p'^2 = 3q^2 \implies 3p'^2 = q^2$$

Donc q est aussi divisible par 3, donc $\frac{p}{q}$ n'est pas irréductible, ce qui contredit notre hypothèse initiale.

Donc sqrt3 est irrationnel.

a. soit a un réel, si a^2 n'est pas un multiple entier de 16, alors a/2 n'est pas un entier pair.

Solution

La contraposée s'écrit : si a/2 est un entier pair, alors a^2 est un multiple entier de 16. Prouvons-le par la méthode de la preuve directe. Nous supposons donc que a/2 est un entier pair. Alors, $\exists k \in \mathbb{N}$, a/2 = 2k. Nous avons a = 4k et $a^2 = 16k$. D'où a^2 est un multiple entier de 16.

b. pour un entier n quelconque, si l'entier $(n^2 - 1)$ n'est pas divisible par 8, alors n est pair.

Solution

La contraposée s'écrit : si n est un entier impair quelconque, alors $(n^2 - 1)$ est divisible par 8. Prouvons-le par la méthode de la preuve directe. Nous supposons donc que n peut s'écrire (2x+1), où $x \in \mathbb{Z}$ est un entier. Alors, $(n^2 - 1) = 4(x^2 + x)$. Nous avons que $\forall x, x^2 + x$ est pair et peut donc s'écrire sous la forme $x^2 + x = 2t$ D'où $n^2 - 1 = 4 * 2t = 8t$ est divisible par 8.

Exercice 9. Démontrer que pour tout $n \in \mathbb{N}$,

1. $n^3 - n$ est divisible par 6

Solution

Première méthode

$$n^3 - n = n(n+1)(n-1)$$

 $n^3 - n$ est le produit de 3 entiers consécutifs. Donc au moins un de ces entiers est pair, ce qui implique que $n^3 - n$ est pair. De plus, au moins un de ces entiers est multiple de 3, ce qui implique que $n^3 - n$ est divisible par 3.

 $n^3 - n$ est divisible à la fois par 2 et 3. Il est alors divisible par 6.

Deuxième méthode

On sait que $\forall n \in \mathbb{N}, n \ mod \ 6 \in \{0, 1, 2, 3, 4, 5\}$

- Si $n \mod 6 = 0$, alors $n^3 \mod 6 = 0$. On a donc $(n^3 n) \mod 6 = 0$
- Si $n \mod 6 = 1$, alors $n^3 \mod 6 = 1$. On a donc $(n^3 n) \mod 6 = 0$
- Si $n \mod 6 = 2$, alors $n^3 \mod 6 = 2$. On a donc $(n^3 n) \mod 6 = 0$
- Si $n \mod 6 = 3$, alors $n^3 \mod 6 = 3$. On a donc $(n^3 n) \mod 6 = 0$
- Si $n \mod 6 = 4$, alors $n^3 \mod 6 = 4$. On a donc $(n^3 n) \mod 6 = 0$
- Si $n \mod 6 = 5$, alors $n^3 \mod 6 = 5$. On a donc $(n^3 n) \mod 6 = 0$

En conclusion, $\forall n \in \mathbb{N}$, $n^3 - n$ est divisible par 6.

2. $n^5 - n$ est divisible par 30

Solution

$$n^5 - n = n(n+1)(n-1)(n^2+1)$$

On retrouve encore le produit de 3 entiers consécutifs. Il est alors divisible par 6. On sait que 6*5=30 donc il ne reste qu'à démontrer que n^5-n est aussi divisible par 5. Si parmi les 3 entiers consécutifs aucun n'est divisible par 5, alors on peut écrire les 3 nombres consécutifs comme un multiple de 5 additionné de 1, 2, 3 ou 4:

$$n^5 - n = (5m+1)(5m+2)(5m+3)((5m+2)^2 + 1)$$
 ou $n^5 - n = (5m+2)(5m+3)(5m+4)((5m+3)^2 + 1)$

Lorsqu'on développe le polynôme, on s'aperçoit que tous les coefficients sont divisibles par 5 dans les 2 cas. En conclusion, $\forall n \in \mathbb{N}$, $n^5 - n$ est divisible par 30.

3. $n^7 - n$ est divisible par 42

Solution

Même idée (mais c'est long) ou utilisation du petit théorème de Fermat qui donne $n^7 - n$ est divisible par 7. L'examen détaillé (plus court) pour 2 et 3 se fait comme pour la deuxième méthode de la première question. On a un nombre divisible par 2, 3 et 7 donc par leur ppcm, soit 42.

2. Exercices supplémentaires (livre de Rosen)

Exercices numéros: 10 (pages 10); 11 à 19 (pages 17); 28, 41, 44, 45, 46, 47 (pages 171).