

## Examen partiel du 29 octobre 2016

Durée : 3 heures

*Calculatrices, téléphones cellulaires et documents interdits*

### Questions de cours

1. Énoncer le théorème de Cantor-Bernstein.
2. Qu'est-ce qu'une relation de bon ordre ?

**Exercice 1** Soit  $f : E \rightarrow F$  une application quelconque,  $A \in \mathcal{P}(E)$  et  $B \in \mathcal{P}(F)$ .

1. Montrer que  $f(A \cap f^{-1}(B)) = f(A) \cap B$ .
2. Établir l'inclusion  $f(A \cup f^{-1}(B)) \subseteq f(A) \cup B$ .
3. Montrer que si  $f$  est surjective, alors  $f(A \cup f^{-1}(B)) = f(A) \cup B$ .
4. Donner un exemple d'application  $f : E \rightarrow F$  et de parties  $A \in \mathcal{P}(E)$ ,  $B \in \mathcal{F}$ , telles que  $f(A \cup f^{-1}(B)) \neq f(A) \cup B$ .

### Exercice 2

1. Déterminer les ensembles  $\bigcup_{a \in ]0, +\infty[} [a, +\infty[$  et  $\bigcap_{a \in ]0, +\infty[} [a, +\infty[$ .
2. Justifier le fait que  $\prod_{a \in ]0, +\infty[} [a, +\infty[$  soit un ensemble de fonctions  $f : ]0, +\infty[ \rightarrow \mathbb{R}$ . Caractériser les fonctions  $f$  de cet ensemble à l'aide d'une inégalité qu'elles sont seules à vérifier.

**Exercice 3** On considère la relation  $|$  sur  $\mathbb{N}$  définie par  $a | b \stackrel{\text{déf}}{\iff} \exists n \in \mathbb{N} \quad an = b$  et pour tout  $k \in \mathbb{N}$ , on note  $P_k = \{n \in \mathbb{N} \mid n > k\}$ .

1. Rappeler brièvement pourquoi  $|$  est une relation d'ordre sur  $\mathbb{N}$ .
2. Montrer que l'ensemble  $\mathbb{N}$  a pour cet ordre  $|$  un plus petit élément et un plus grand élément que l'on précisera.
3. Déterminer les éléments minimaux de  $P_0$  pour l'ordre  $|$ , puis ceux de  $P_1$  et ceux de  $P_2$ .

**Exercice 4** On considère l'application  $\Phi : \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  définie par  $\Phi(m, n) = 2^m(2n + 1) - 1$ .

1. Montrer que  $\Phi$  est une bijection de  $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$  sur  $\mathbb{N}$ .
2. Soit  $f : E \rightarrow \mathbb{N}$  et  $g : F \rightarrow \mathbb{N}$  deux applications quelconques et  $\Psi_{f,g} : E \times F \rightarrow \mathbb{N}$  l'application définie par  $\Psi_{f,g}(x, y) = \Phi(f(x), g(y))$ . À quelle condition nécessaire et suffisante portant sur  $f$  et  $g$  l'application  $\Psi_{f,g}$  est-elle injective ? surjective ? (On justifiera soigneusement chaque réponse.)
3. En déduire le cardinal d'un produit cartésien  $E \times F$  d'ensembles dénombrables  $E, F$ .

### Exercice 5

1. Montrer que  $]-\pi/2, \pi/2[$  est équipotent à  $\mathbb{R}$ .
2. Montrer que deux intervalles ouverts bornés non vides  $]a, b[$  et  $]a', b'[,$  sont équipotents.
3. L'ensemble  $\mathcal{P}(]0, 1[)$  est-il équipotent à  $\mathbb{R}$  ? (On justifiera soigneusement la réponse.)

**Exercice 6** On considère ici le langage  $\mathcal{L}$  du premier ordre ayant un seul symbole de constante  $c$ , deux symboles de fonction  $f, g$  d'arités respectives 2 et 1, et deux symboles de prédicats  $P, Q$ , d'arités respectives 2 et 1. (Les variables sont notées  $x, y, z, x', y', z' \dots$ )

Déterminer pour chacune des suites de symboles suivantes, s'il s'agit d'un terme ou d'une formule du langage  $\mathcal{L}$ , et déterminer son arbre syntaxique lorsque c'est le cas.

- $f(x, g(c, y))$
- $f(x, g(c, y))$
- $\neg(\exists y P(f(x, c), y) \wedge Q(y))$
- $\forall x \exists y f(x, y)$
- $\forall x \exists y (Q(f(y, y)) \rightarrow P(f(x, x), c))$
- $\forall z \exists z (Q(f(y, y)) \rightarrow P(f(x, x), c))$
- $(\forall x \forall y = (x, y) \rightarrow = (f(x, y), f(y, x)))$
- $f(c, f(c, f(c, f(c, f(c, x))))))$
- $P(c, f(c, f(c, f(c, f(c, x))))))$
- $\neg \forall x \neg \exists x \neg \forall x \neg \exists x Q(x)$

**Exercice 7** Afin de parler des réels, d'une fonction  $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  et d'une partie  $P$  de  $\mathbb{R}$ , on se place dans le langage  $\mathcal{L}$  du premier ordre ayant un symbole de fonction unaire  $f$  exprimant la fonction  $f$ , un symbole de prédicat unaire  $P$  tel que  $P(t)$  exprime « le réel  $t$  appartient à la partie  $P$  » et le symbole de prédicat binaire  $\leq$  exprimant l'ordre naturel des réels. (On rappelle que  $\mathcal{L}$  dispose automatiquement du symbole de prédicat logique  $=$ . Les variables sont notées  $x, y, z, x', y', z' \dots$ )

Traduire par une formule de ce langage  $\mathcal{L}$  chacune des phrases suivantes.

- $x$  est le plus grand élément de  $P$ .
- La partie  $P$  a un plus grand élément.
- La partie  $P$  est bornée.
- $x$  est la borne supérieure de  $P$ .
- La fonction  $f$  est décroissante.
- La fonction  $f$  n'est pas croissante.
- La fonction  $f$  tend vers  $+\infty$  en  $+\infty$ .

## Examen partiel du 24 octobre 2016

Durée : 3 heures

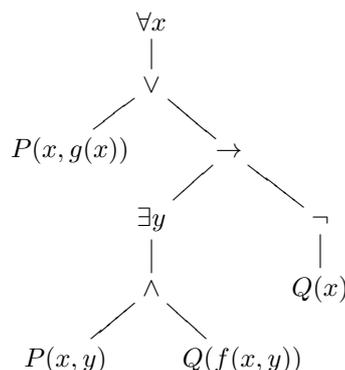
*Calculatrices, téléphones cellulaires et documents interdits*

### Questions de cours

1. Rappeler la définition de l'équivalence logique de formules closes  $F$  et  $G$  dans un langage  $\mathcal{L}$  quelconque (équivalence que l'on note  $F \equiv G$ ).
2. Rappeler la définition de l'ensemble quotient  $E/\sim$ , où  $E$  est un ensemble quelconque et  $\sim$  une relation d'équivalence sur  $E$ .

**Exercice 1** On considère le langage  $\mathcal{L} = (f, g, P, Q)$ , où  $f$  est un symbole de fonction binaire,  $g$  un symbole de fonction unaire,  $P$  un symbole de prédicat binaire et  $Q$  un symbole de prédicat unaire.

1. Écrire la formule du langage  $\mathcal{L}$  dont l'arbre syntaxique est :



2. Déterminer l'arbre syntaxique de la formule :  $(\forall x \exists y P(f(y, x)) \rightarrow \exists y (\neg P(g(x), y) \wedge \forall z Q(g(y))))$ . Préciser, en justifiant la réponse, si cette formule est close.

Soit  $t[x, y]$  le terme  $f(g(x), y)$ ,  $F[x, y]$  la formule  $(P(x, y) \rightarrow Q(t[x, y]))$ ,  $G[x]$  la formule  $\exists y F[x, y]$  et enfin  $H$  la formule close  $\forall x G[x]$ .  $H$  est donc la formule  $\forall x \exists y (P(x, y) \rightarrow Q(f(g(x), y)))$  du langage  $\mathcal{L}$ . On considère la  $\mathcal{L}$ -structure  $\mathfrak{M} = \langle M; f^{\mathfrak{M}}, g^{\mathfrak{M}}, P^{\mathfrak{M}}, Q^{\mathfrak{M}} \rangle$ , dont le domaine est  $M = \{0, 1\}$ , dont les interprétations des symboles de fonction  $f^{\mathfrak{M}} : M^2 \rightarrow M$  et  $g^{\mathfrak{M}} : M \rightarrow M$  sont respectivement définies par  $f(a, b) = ab$  et  $g(a) = 1 - a$ , et où  $P^{\mathfrak{M}} = \{(0, 1), (1, 0), (1, 1)\}$  et  $Q^{\mathfrak{M}} = \{1\}$ .

3. Donner, pour chacun des quatre couples  $(a, b)$  de  $M^2$ , l'interprétation  $t^{\mathfrak{M}}[a, b]$  du terme  $t[x, y]$ .
4. Déterminer l'ensemble des couples  $(a, b)$  de  $M^2$  tels que  $\mathfrak{M} \models F[a, b]$ .
5. En déduire l'ensemble des éléments  $a$  de  $M$  tels que  $\mathfrak{M} \models G[a]$ .
6. Déterminer si la formule close  $H$  du langage  $\mathcal{L}$  est vraie ou fausse dans la  $\mathcal{L}$ -structure  $\mathfrak{M}$ .

**Exercice 2** Donner, dans chacun des cas suivants, une formule close  $F_i$  du langage  $\mathcal{L}_i$  vraie dans la  $\mathcal{L}_i$ -structure  $\mathfrak{A}_i$  et fausse dans la  $\mathcal{L}_i$ -structure  $\mathfrak{B}_i$ .

- |                                |  |  |
|--------------------------------|--|--|
| 1. $\mathcal{L}_1 = (P)$       | $\mathfrak{A}_1 = \langle \mathbb{N}; \leq \rangle$                      | $\mathfrak{B}_1 = \langle \mathbb{N}^*;   \rangle$                       |
| 2. $\mathcal{L}_2 = (P)$       | $\mathfrak{A}_2 = \langle ]0, 1[; < \rangle$                             | $\mathfrak{B}_2 = \langle \mathbb{Z}; < \rangle$                         |
| 3. $\mathcal{L}_3 = (P)$       | $\mathfrak{A}_3 = \langle \mathcal{P}(\mathbb{N}); \in \rangle$          | $\mathfrak{B}_3 = \langle \mathcal{P}(\mathbb{N}); \subset \rangle$      |
| 4. $\mathcal{L}_4 = (g)$       | $\mathfrak{A}_4 = \langle [-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}]; \sin \rangle$ | $\mathfrak{B}_4 = \langle [-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}]; \cos \rangle$ |
| 5. $\mathcal{L}_5 = (*)$       | $\mathfrak{A}_5 = \langle \mathbb{Z}; + \rangle$                         | $\mathfrak{B}_5 = \langle \mathfrak{S}_8; \circ \rangle$                 |
| 6. $\mathcal{L}_6 = (c, g, *)$ | $\mathfrak{A}_6 = \langle \mathbb{R}; 0, x \mapsto x^2, + \rangle$       | $\mathfrak{B}_6 = \langle \mathbb{C}; 0, z \mapsto z^2, + \rangle$       |
| 7. $\mathcal{L}_7 = (g, *)$    | $\mathfrak{A}_7 = \langle \mathbb{R}; x \mapsto x^2, + \rangle$          | $\mathfrak{B}_7 = \langle \mathbb{Q}; x \mapsto x^2, + \rangle$ .        |

N.B. Dans tous ces langages  $\mathcal{L}_i$ ,  $P$  est un symbole de prédicat binaire,  $c$  un symbole de constante,  $g$  un symbole de fonction unaire et  $*$  un symbole de fonction binaire.

**Exercice 3** On se place ici dans le langage  $\mathcal{L} = (P)$  doté du seul symbole de prédicat binaire  $P$ . Définir, dans chacun des cas suivants, une  $\mathcal{L}$ -structure  $\mathfrak{M}_i$  qui satisfait la formule  $F_i$ , mais pas la formule  $G_i$ .

- |   |  |
|---|--|
| 1. $F_1 = \exists x \exists y P(x, y)$                          | $G_1 = \forall x \exists y P(x, y)$                          |
| 2. $F_2 = \forall x \exists y P(x, y)$                          | $G_2 = \exists y \forall x P(x, y)$                          |
| 3. $F_3 = \forall x \forall y \exists z (P(x, z) \vee P(z, y))$ | $G_3 = \forall x \exists z \forall y (P(x, z) \vee P(z, y))$ |
| 4. $F_4 = \forall x \exists y (P(x, y) \wedge P(y, y))$         | $G_4 = \exists x \forall y (P(x, y) \rightarrow P(y, y))$ .  |

**Exercice 4** Soit  $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  une fonction. Exprimer dans le langage  $\mathcal{L} = (0, f, |\cdot|, >)$  les assertions suivantes.

1. La fonction  $f$  ne s'annule jamais.
2.  $f$  ne prend jamais deux fois la même valeur.
3.  $f$  atteint un maximum sur  $\mathbb{R}$ .
4.  $f$  prend des valeurs strictement positives arbitrairement petites.
5.  $f$  tend vers 0 quand  $x \rightarrow +\infty$ .

**Exercice 5** On s'intéresse ici aux images directes et réciproques de parties par des fonctions.

1. Déterminer les images réciproques et les images directes suivantes :

• $f^{-1}(\{0\})$	• $f( -1, 2 )$
• $f^{-1}(]-\infty, 0])$	• $f([-3, 1])$
• $f^{-1}(]-\infty, 1])$	• $f( -1, 1])$

lorsque  $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  est l'application définie par  $x \mapsto x^2$ .

2. Exhiber une application  $f : E \rightarrow F$  et des parties  $A, B$  de  $E$  tels que  $f(A \cap B) \neq f(A) \cap f(B)$ .
3. Soit  $f : E \rightarrow F$  une application quelconque. Montrer que l'on a pour toutes parties  $A, B$  de  $E$   $f(A \cap B) = f(A) \cap f(B)$  si et seulement si  $f$  est injective.

**Exercice 6** Soit  $I = \{1, \dots, 6\}$ ,  $J = \{1, \dots, 8\}$  et  $(E_{i,j})_{(i,j) \in I \times J}$  une famille quelconque d'ensembles.

1. Exprimer les énoncés :

$$z \in \bigcap_{i \in I} \bigcup_{j \in J} E_{i,j}, \quad z \in \bigcup_{j \in J} \bigcap_{i \in I} E_{i,j}$$

uniquement à l'aide de l'énoncé  $z \in E_{i,j}$  et de quantifications relativisées à  $I$  et à  $J$ .

2. En déduire une comparaison des ensembles  $A = \bigcap_{i \in I} \bigcup_{j \in J} E_{i,j}$  et  $B = \bigcup_{j \in J} \bigcap_{i \in I} E_{i,j}$ .
3. Déterminer ces deux ensembles lorsque  $E_{i,j} = [i + j, i + j + 1] \subseteq \mathbb{R}$ .

**Exercice 7** Soit  $E$  un ensemble quelconque. Pour toute partie  $P$  de  $E$ , on considère la fonction caractéristique

$$1_P(x) = \begin{cases} 1 & \text{si } x \in P \\ 0 & \text{si } x \notin P. \end{cases}$$

Soit  $A, B \subseteq E$ . De quels ensembles les fonctions suivantes sont-elles les fonctions caractéristiques ?

1.  $\max(1_A, 1_B)$
2.  $1_A \cdot 1_B$
3.  $1_A + 1_B - 1_A \cdot 1_B$ .