

## Examen Blanc

Une feuille A4 recto-verso de notes est autorisée.  
Les points ne sont donnés que comme indication  
de longueur et/ou de difficulté de chaque exercice.  
Sauf indication contraire, toute réponse doit être justifiée.

Nom de famille :

Prénom :

Numéro SCIPER :

Points obtenus :

Note finale :

**Problème 1 :** (14 points)

On considère le langage **égalitaire** du premier ordre  $\mathcal{L}$  comprenant comme symboles non logiques le symbole d'égalité  $=$  et un symbole de relation binaire  $R$ . Nous représentons les  $\mathcal{L}$ -structures comme des graphes orientés: le domaine est l'ensemble des sommets et l'interprétation de  $R$  est représentée par les flèches entre sommets, i.e.  $R^{\mathcal{M}}(a,b)$  ssi il y a une flèche  $a \rightarrow b$ .

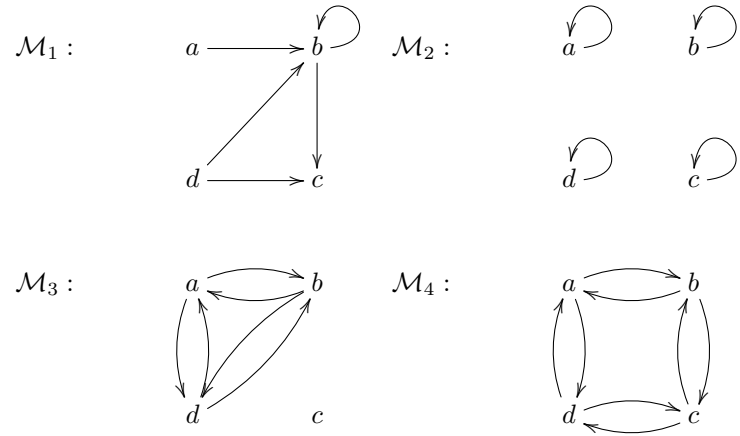
6 pt

**Question 1.1 :** Montrer dans chacun des trois cas suivants que les deux formules proposées ne sont pas sémantiquement équivalentes:

1.  $\exists x \forall y \neg R(y,x)$  et  $\forall x \neg \forall y R(y,x)$ ;
2.  $(\forall x \exists y R(x,y) \leftrightarrow \forall x \exists y R(y,x))$  et  $\forall x (\exists y R(x,y) \leftrightarrow \exists y R(y,x))$ ;
3.  $\exists x \forall y R(x,y)$  et  $\forall x \exists y R(x,y)$ ;

8 pt

**Question 1.2 :** Écrire des formules  $\varphi_1, \dots, \varphi_4$  de  $\mathcal{L}$  de sorte que pour tous  $i, j \in \{1, 2, 3, 4\}$ ,  $\mathcal{M}_j \models \varphi_i$  si et seulement si  $i = j$ .



/14 points

**Problème 2 :** (11 points)

On considère un langage égalitaire  $\mathcal{L}$  comportant deux symboles de fonction unaire  $f$  et  $g$ .

3 pt

**Question 2.1 :** Écrire des formules closes  $\varphi_1$ ,  $\varphi_2$  et  $\varphi_3$  telles que pour toute  $\mathcal{L}$ -structure  $\langle \mathcal{M}, f^{\mathcal{M}}, g^{\mathcal{M}} \rangle$

1.  $\mathcal{M} \models \varphi_1$  ssi  $f^{\mathcal{M}} \circ f^{\mathcal{M}} = g^{\mathcal{M}}$  et  $g^{\mathcal{M}}$  est une application constante;
2.  $\mathcal{M} \models \varphi_2$  ssi  $\text{Im}(f^{\mathcal{M}}) \subseteq \text{Im}(g^{\mathcal{M}})$ ;
3.  $\mathcal{M} \models \varphi_3$  ssi  $f^{\mathcal{M}}$  est injective et  $g^{\mathcal{M}}$  est surjective.

Considérons également la formule

$$\varphi_4 : \exists x(\exists y \ g(y) = x \wedge f(x) = x)$$

4 pt

**Question 2.2 :** Est-ce que  $\varphi_2 \vdash_c \varphi_4$ ?

4 pt

**Question 2.3 :** Est-ce que  $\varphi_1 \vdash_c \varphi_2$ ?

/11 points

**Problème 3** : (12 points)

2 pt

**Question 3.1** : Définir un bon ordre  $\sqsubset$  sur  $\mathbb{N}$  de sorte que  $(\mathbb{N}, \sqsubset)$  soit isomorphe à l'ordinal  $\omega \cdot 2$ .

2 pt

**Question 3.2** : Quels sont les ordinaux  $\alpha$  vérifiant l'équation  $\alpha = \alpha + 1$ ?

2 pt

**Question 3.3** : Quels sont les ordinaux  $\alpha$  vérifiant l'équation  $\alpha = 1 + \alpha$ ? Justifier.

2 pt

**Question 3.4** : Donner trois ordinaux  $\alpha, \beta$  et  $\gamma$  vérifiant  $(\alpha + \beta) \cdot \gamma \neq \alpha \cdot \gamma + \beta \cdot \gamma$ .

4 pt

**Question 3.5** : Classer les ordinaux suivants par ordre croissant.

$\omega^{\omega_1}$ ,  $(\omega+3) \cdot 3$ ,  $\omega+1$ ,  $(\omega \cdot 3) \cdot (\omega \cdot 5)$ ,  $1+\omega$ ,  $2 \cdot (\omega+3)$ ,  $\omega_1^\omega$ ,  $10 \cdot (\omega \cdot (7 \cdot (3 \cdot \omega)))$ .

/12 points

**Problème 4 :** (12 points)

4 pt

**Question 4.1 :** Classer par cardinalité croissante les ensembles suivants.<sup>1</sup>

$\bigcup_{n \in \mathbb{N}} \mathbb{R}^n$ ,  $\mathbb{R}$ ,  $\mathcal{P}(\mathbb{N})$ ,  $\{f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \mid f \text{ est une application affine}\}$ ,  $\mathbb{Q}$ ,  $\mathcal{P}(\mathbb{R}^2)$ ,  $\{0, 1, 2, \dots, 10^5\}$ .

4 pt

**Question 4.2 :** On note respectivement  $\oplus$  et  $\odot$  l'addition et la multiplication cardinale pour les distinguer des opérations ordinales  $+$  et  $\cdot$ . Classer par ordre croissant les expressions cardinales suivantes.

$\aleph_3 \odot \aleph_2$ ,  $\text{Card}(\omega \cdot \omega + 1)$ ,  $\aleph_{\omega^\omega}$ ,  $\text{Card}(\sup\{\omega_2 + \alpha \mid \alpha < \omega^3\})$ ,  $\aleph_2 \oplus \aleph_4$ ,  $\aleph_\omega \odot \aleph_{\omega^2}$ .

4 pt

**Question 4.3 :** Montrer que l'ensemble  $\mathcal{P}_{\text{fin}}(\mathbb{Z})$  des ensembles finis d'entiers relatifs est équipotent à l'ensemble des entiers  $\mathbb{N}$ .

/12 points

---

<sup>1</sup>On rappelle qu'une application  $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  est dite *affine* s'il existe  $a, b \in \mathbb{R}$  tels que  $f(x) = ax + b$  pour tout  $x \in \mathbb{R}$ .

**Problème 5 :** (36 points)

Soit  $\mathcal{L} = \{=\}$  le langage du premier ordre ne comportant que le symbole d'égalité. Dans cet exercice, on ne considère que des  $\mathcal{L}$ -structures et des  $\mathcal{L}$ -théories.

1 pt

**Question 5.1 :** Quelles sont les  $\mathcal{L}$ -structures qui sont isomorphes à la  $\mathcal{L}$ -structure  $\mathcal{M}$  dont le domaine contient pour seuls éléments les trois éléments distincts  $a, b$  et  $c$ ?

2 pt

**Question 5.2 :** Écrire une formule  $F$  qui axiomatise la classe des  $\mathcal{L}$ -structures dont le domaine est de cardinalité  $n$  où  $n = 1, 2$  ou  $7$ .

3 pt

**Question 5.3 :** Écrire une formule  $G$  dont les modèles **finis** sont exactement les  $\mathcal{L}$ -structures dont le domaine est de cardinalité  $n$  avec  $n \neq 1, 2, 7$ .

3 pt

**Question 5.4 :** Donner une théorie  $T_{\text{Pairs}}$  dont les modèles **finis** sont exactement les  $\mathcal{L}$ -structures de cardinalité paire.

3 pt

**Question 5.5 :** La théorie  $T_{\text{Pairs}}$  est-elle complète?

2 pt

**Question 5.6 :** Donner une théorie  $T_{\text{Inf}}$  dont les modèles sont exactement les  $\mathcal{L}$ -structures dont le domaine est infini.

5 pt

**Question 5.7 :** Existe-t-il une formule  $\Phi_{\text{Inf}}$  dont les modèles sont exactement

les  $\mathcal{L}$ -structures dont le domaine est infini?

*Hint: On pourra raisonner par l'absurde et appliquer le théorème de complétude.*

On considère maintenant une théorie quelconque  $T$  sur le langage  $\mathcal{L}$  dont les modèles **finis** sont exactement les structures de cardinalité paire.

3 pt

**Question 5.8 :** Montrer que la théorie  $T \cup T_{\text{Inf}}$  est consistante.

*Hint: Utiliser le théorème de compacité.*

3 pt

**Question 5.9 :** Quelles sont les cardinalités des domaines des modèles de la théorie  $T \cup T_{\text{Inf}}$ ?

*Hint: Utiliser le théorème de Löwenheim-Skolem.*

4 pt

**Question 5.10 :** Montrer que toute  $\mathcal{L}$ -structure infinie est modèle de  $T \cup T_{\text{Inf}}$ . En déduire que toute  $\mathcal{L}$ -structure infinie est modèle de  $T$ .

*Hint: On pourra utiliser à profit les notions de  $\mathcal{L}$ -structures isomorphes et de  $\mathcal{L}$ -structures élémentairement équivalentes.*



2 pt

**Question 5.11 :** Dédurre de ce qui précède que  $T$  et  $T_{\text{Pairs}}$  ont exactement les mêmes modèles.

5 pt

**Question 5.12 :** Existe-t-il une formule  $H$  dont les modèles **finis** sont exactement les structures de cardinalité paire?

*Hint: On pourra utiliser les points précédents, le théorème de complétude et/ou le théorème de compacité.*

/36 points

**Problème 6 :** (16 points)

Nous rappelons qu'un *ordre total* est un couple  $\langle E, < \rangle$  où  $E$  est un ensemble et  $<$  est une relation binaire sur  $E$  telle que pour tous  $x, y, z$  appartenant à  $E$ :

1.  $(x < y \wedge y < z) \rightarrow (x < z)$ ;
2.  $\neg(x < x)$ ;
3.  $x \neq y \rightarrow (x < y \vee y < x)$ .

Un bon ordre est un ordre total  $\langle E, < \rangle$  tel que pour tout sous-ensemble non vide  $S$  de  $E$  il existe un élément  $m \in S$  qui est  $<$ -minimal, i.e. pour tout  $s \in S$  on a  $s \nless m$ .

2 pt

**Question 6.1 :** Montrer que si  $\langle E, < \rangle$  est un bon ordre alors il n'existe pas de *chaîne infinie descendante*, i.e. une suite  $(e_i)_{i \in \mathbb{N}}$  dans  $E$  avec  $e_0 > e_1 > e_2 > \dots$ .

4 pt

**Question 6.2 :** Soit  $\langle E, < \rangle$  un ordre total. Montrer en utilisant explicitement l'axiome du choix, ou l'une des ses formes équivalentes, que s'il n'existe pas de chaîne infinie descendante, alors  $\langle E, < \rangle$  est un bon ordre.

10 pt

**Question 6.3 :** Soit  $\mathcal{L}$  un langage égalitaire du premier ordre contenant le symbole de relation binaire  $<$ . La classe des bons ordres, i.e. des  $\mathcal{L}$ -structures  $\mathcal{M} = \langle M, <, \dots \rangle$  telle que  $\langle M, < \rangle$  est un bon ordre, est-elle axiomatisable? Est-elle finiment axiomatisable?

*Hint: Utiliser le théorème de compacité.*

/16 points

**Problème 7** : (24 points)

Soit  $\varphi$  une formule close et soient  $\psi(x)$  et  $\theta(x)$  deux formules dont  $x$  est la seule variable libre. Déterminer si les séquents suivants sont prouvables en logique classique, intuitionniste, ou minimale.

6 pt

**Question 7.1 :**  $\vdash \neg\varphi \vee \neg\neg\varphi$ .

6 pt

**Question 7.2 :**  $\vdash \varphi \rightarrow \neg\neg\varphi$ .

6 pt

**Question 7.3 :**  $\vdash \neg\neg\varphi \rightarrow \varphi$ .

6 pt

**Question 7.4 :**  $(\exists x\psi(x) \rightarrow \forall x\theta(x)) \vdash \forall x(\psi(x) \rightarrow \theta(x))$ .

/24 points

**Problème 8 :** (15 points)

Soit  $\mathcal{L} = \{R\}$  un langage **égalitaire** du premier ordre avec un symbole de relation binaire  $R$ , et soit  $\mathcal{G} = \langle G, R^{\mathcal{G}} \rangle$  une  $\mathcal{L}$ -structure. On dit que  $\mathcal{G}$  est un *graphe (non dirigé)* si  $R^{\mathcal{G}}$  est symétrique et irréflexive. On dit de plus que ce graphe est *connexe* si pour tous  $a, b \in \mathcal{G}$  il existe une "chaîne" reliant  $a$  à  $b$ , c'est à dire s'il existe un entier  $n \in \mathbb{N}$  et des sommets  $s_0, \dots, s_n$  tels que :

- $s_0 = a, s_n = b$ , et
- pour tout  $i < n$ , on a  $(s_i, s_{i+1}) \in R^{\mathcal{G}}$ .

2 pt

**Question 8.1 :** Donner une axiomatique des graphes non dirigés dans le langage  $\mathcal{L}$ .

2 pt

**Question 8.2 :** Montrer que la structure  $\mathcal{Z} := \langle \mathbb{Z}, R^{\mathcal{Z}} \rangle$ , où  $\mathbb{Z}$  est l'ensemble des entiers relatifs et  $R^{\mathcal{Z}} := \{(a, b) : |a - b| = 1\}$ , est un graphe connexe.

6 pt

**Question 8.3 :** Utiliser un argument de compacité pour montrer qu'il existe un graphe dénombrable non connexe élémentairement équivalent à  $\mathcal{Z}$ .

5 pt

**Question 8.4 :** La classe des graphes connexes est-elle axiomatisable? La classe des graphes non connexes est-elle axiomatisable?

/15 points