

$$A^B = \text{Fonc}(B, A)$$

Nom de famille (MAJUSCULES) _____

Prénom (MAJUSCULES) _____

Signature _____

Numéro d'étudiant _____

Mat 2762

Examen final

Professeur: D. Daigle

décembre 2008

Durée: 3 heures

- Calculatrices, notes de cours et manuels non permis.
- Si A, B sont des ensembles alors " $A \preceq B$ " signifie qu'il existe au moins une injection de A vers B .
- Si A, B sont des ensembles alors B^A désigne l'ensemble des fonctions de A vers B .
- ω est l'ensemble des nombres naturels et n^+ est le successeur de n .

Espace réservé au correcteur.

(1) (4 pts) Prouvez les équivalences suivantes par manipulations algébriques.

(a) $((X \Rightarrow Y) \Rightarrow Y) \equiv (X \vee Y)$

(b) $(X \wedge (X \vee Y)) \equiv X$

La liste des équivalences permises est au bas de la page. Chaque étape de votre preuve doit être justifiée en donnant le numéro de l'équivalence que vous utilisez.

$$\begin{aligned}
 \text{(a)} \quad (X \Rightarrow Y) \Rightarrow Y &\stackrel{(1)}{\equiv} \neg(X \Rightarrow Y) \vee Y \\
 &\stackrel{(2)}{\equiv} \neg(\neg X \vee Y) \vee Y \\
 &\stackrel{(3)}{\equiv} (\neg\neg X \wedge \neg Y) \vee Y \\
 &\stackrel{(4)}{\equiv} (X \wedge \neg Y) \vee Y \\
 &\stackrel{(5)}{\equiv} Y \vee (X \wedge \neg Y) \stackrel{(7)}{\equiv} (Y \wedge X) \vee (Y \wedge \neg Y) \stackrel{(4)}{\equiv} (Y \vee X) \wedge Y \\
 &\stackrel{(7)}{\equiv} Y \vee X \stackrel{(3)}{\equiv} X \vee Y
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 \text{(b)} \quad X \wedge (X \vee Y) &\stackrel{(6)}{\equiv} (X \vee F) \wedge (X \vee Y) \stackrel{(5)}{\equiv} [X \vee (Y \wedge \neg Y)] \wedge (X \vee Y) \\
 &\stackrel{(7)}{\equiv} [(X \vee Y) \wedge (X \vee \neg Y)] \wedge (X \vee Y) \\
 &\stackrel{(3)}{\equiv} [(X \vee \neg Y) \wedge (X \vee Y)] \wedge (X \vee Y) \\
 &\stackrel{(6)}{\equiv} (X \vee \neg Y) \wedge [(X \vee Y) \wedge (X \vee Y)] \stackrel{(11)}{\equiv} (X \vee \neg Y) \wedge (X \vee Y) \\
 &\stackrel{(7)}{\equiv} X \vee (\neg Y \wedge Y) \stackrel{(4)}{\equiv} X \vee (F) \stackrel{(5)}{\equiv} X \vee F \stackrel{(6)}{\equiv} X
 \end{aligned}$$

	Équivalence		Équivalence
(1)	$P \Rightarrow Q \equiv \neg P \vee Q$	(10)	$P \vee P \equiv P$
(2)	$P \Leftrightarrow Q \equiv (P \wedge Q) \vee (\neg P \wedge \neg Q)$	(11)	$P \wedge P \equiv P$
(3)	$P \Leftrightarrow Q \equiv (P \Rightarrow Q) \wedge (Q \Rightarrow P)$	(12)	$\neg\neg P \equiv P$
(4)	$P \vee \neg P \equiv \mathbf{V}$	(13)	$P \vee Q \equiv Q \vee P$
(5)	$P \wedge \neg P \equiv \mathbf{F}$	(14)	$P \wedge Q \equiv Q \wedge P$
(6)	$P \vee \mathbf{F} \equiv P$	(15)	$(P \vee Q) \vee R \equiv P \vee (Q \vee R)$
(7)	$P \wedge \mathbf{V} \equiv P$	(16)	$(P \wedge Q) \wedge R \equiv P \wedge (Q \wedge R)$
(8)	$P \vee \mathbf{V} \equiv \mathbf{V}$	(17)	$P \vee (Q \wedge R) \equiv (P \vee Q) \wedge (P \vee R)$
(9)	$P \wedge \mathbf{F} \equiv \mathbf{F}$	(18)	$P \wedge (Q \vee R) \equiv (P \wedge Q) \vee (P \wedge R)$
		(19)	$\neg(P \wedge Q) \equiv \neg P \vee \neg Q$
		(20)	$\neg(P \vee Q) \equiv \neg P \wedge \neg Q$

(2) (8 pts) Considérez l'ensemble $A = \{(x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid y = x^2\}$ et les assertions :

$$P : \forall x, y, z \in \mathbb{R} \left([(x, y) \in A \wedge (x, z) \in A] \implies y = z \right)$$

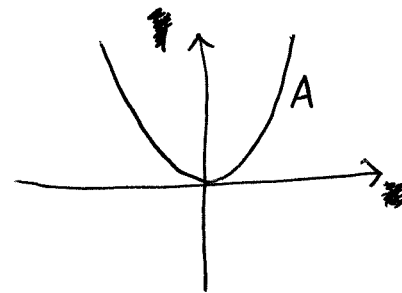
$$Q : \forall x, y, z \in \mathbb{R} \left([(x, z) \in A \wedge (y, z) \in A] \implies x = y \right)$$

$$R : \forall x \in \mathbb{R} \exists y \in \mathbb{R} [(x, y) \in A]$$

$$R' : \exists y \in \mathbb{R} \forall x \in \mathbb{R} [(x, y) \in A]$$

$$S : \forall y \in \mathbb{R} \exists x \in \mathbb{R} [(x, y) \in A]$$

$$S' : \exists y \in \mathbb{R} \forall x \in \mathbb{R} [(x, y) \notin A]$$



(a) (6 pts) Donnez la valeur de vérité de chacune des six assertions ci-dessus (répondez par **V** ou **F**, sans expliquer).

Réponses :

P	Q	R	R'	S	S'
V	F	V	F	F	V

(b) (2 pts) Écrivez la négation des assertions P et R ci-dessus. Simplifiez vos réponses jusqu'à ce que le symbole " \neg " ait disparu (vos réponses peuvent contenir les symboles \in , \notin , $=$, \neq mais ne peuvent pas contenir \neg).

Réponses :

$$\neg P:$$

$$\neg R:$$

$$\begin{aligned} \neg P &\equiv \exists x, y, z \in \mathbb{R} \neg \left([(x, y) \in A \wedge (y, z) \in A] \implies y = z \right) \\ &\equiv \exists x, y, z \in \mathbb{R} \neg \left(\neg [(x, y) \in A \wedge (y, z) \in A] \vee (y = z) \right) \\ &\equiv \exists x, y, z \in \mathbb{R} \left([(x, y) \in A \wedge (y, z) \in A] \wedge \neq (y = z) \right) \end{aligned}$$

$$\neg R \equiv \exists x \in \mathbb{R} \forall y \in \mathbb{R} [(x, y) \notin A]$$

(3) (4 pts) Soit P l'assertion : $\forall x_1 \in \mathbb{R} \exists x_2 \in \mathbb{R} \setminus \{x_1\} \forall y \in \mathbb{R} [(x_1, y) \in B \implies (x_2, y) \in B]$.

Dans chaque cas ci-dessous, répondez "V" si l'ensemble B satisfait P , répondez "F" si l'ensemble B ne satisfait pas P . (Aucune explication requise.)

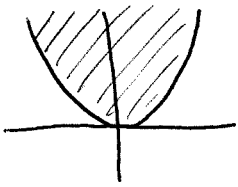
(a) $B = \{(x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid y \geq x^2\}$. Réponse : ~~V~~ F

(b) $B = \{(x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid y \geq x^2 \wedge x \neq 0\}$. Réponse : V

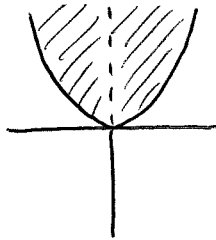
(c) $B = \{(x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid y \leq x^2\}$. Réponse : V

(d) $B = \{(x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid y \leq -x^2\}$. Réponse : F

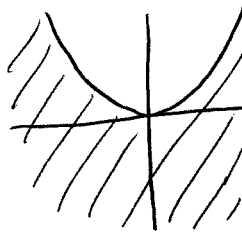
(a)



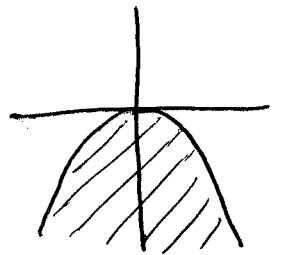
(b)



(c)



(d)



(4) (3 pts) Placez-vous dans le contexte de la théorie axiomatique ZFC des ensembles pour répondre à la question suivante :

Existe-t-il des ensembles A et B satisfaisant $\forall x [x \notin A \implies x \in B]$?

Justifiez votre réponse.

Non. Par contradiction: Supposons que tels ensembles A et B existent. Par les axiomes de ZFC, $A \cup B$ existent.

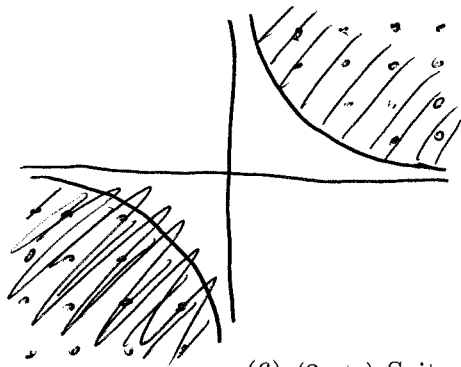
Mais $\forall x [x \in A \cup B]$
qui est une contradiction (l'ensemble de tous les ensembles n'existe pas).

(5) (3 pts) On définit l'ordre lexicographique sur l'ensemble \mathbb{N}^2 par

$$(x, y) \leq (x', y') \iff [x < x' \vee (x = x' \wedge y \leq y')]$$

où $(x, y), (x', y') \in \mathbb{N}^2$. On a vu en classe que (\mathbb{N}^2, \leq) est alors un ensemble bien ordonné.

Soit $A = \{(x, y) \in \mathbb{N}^2 \mid xy > 10\}$. Puisque A est une partie non vide de \mathbb{N}^2 , A possède un élément minimum. Quel est cet élément ? Justifiez votre réponse.



(1, 11)
 Soit $(x, y) \in A$. Alors $x \geq 1$.
 Si $x > 1$, alors $(1, 11) \leq (x, y)$
 Si $x = 1$, on a $y > 10 \Rightarrow y \geq 11$
 $\Rightarrow (1, 11) \leq (x, y)$

(6) (3 pts) Soit $A = \mathbb{N} \cup \{x \in \mathbb{R} \mid 4 \leq x \leq 5\}$. Si \leq est la relation d'ordre usuelle des nombres réels, alors (A, \leq) est un ensemble totalement ordonné. Est-il bien ordonné ? Justifiez votre réponse.

Non $(4, 5) \subseteq A$ mais $(4, 5)$ n'a aucun élément minimum.

(7) (3 pts) Donnez un exemple d'un ensemble partiellement ordonné (A, \leq) et d'un élément $a \in A$ tel que a est un élément maximal de A mais pas un élément maximum de A .

$A = \{1, 2, 3, 4\}$ $n \leq m \iff n$ divise m
 Alors 3 est maximal mais pas maximum.

- (8) (4 pts) Étant donnée une relation binaire R sur un ensemble X , on définit une nouvelle relation S sur X par

$$xSy \iff (xRy \wedge x \neq y).$$

Montrez que si S est transitive alors R satisfait

$$\forall x, y \in X [(xRy \wedge yRx) \Rightarrow x = y].$$

Suggestion : preuve par contradiction.

Supposons que S est transitive et que R ne satisfait pas $\forall x, y \in X [(xRy \wedge yRx) \Rightarrow x = y]$

Donc $\exists x, y \in X \neg [(xRy \wedge yRx) \Rightarrow x = y]$

$\therefore \exists x, y \in X [(xRy \wedge yRx) \wedge x \neq y]$

$\therefore \exists x, y \in X [xSy \wedge ySx]$

Mais S est transitive. Donc xSx

Par définition, on a $xRx \wedge x \neq x$ qui est une contradiction.

(9) (4 pts) Supposons que $\{A_i\}_{i \in I}$ et $\{B_j\}_{j \in J}$ sont des familles d'ensembles qui satisfont $I \neq \emptyset$, $J \neq \emptyset$ et :

$$(*) \quad \forall j \in J \exists i \in I (A_i \subseteq B_j).$$

Montrez que $\bigcap_{i \in I} A_i \subseteq \bigcap_{j \in J} B_j$.

(Rappel : la condition $x \in \bigcap_{j \in J} B_j$ est équivalente à $\forall j \in J (x \in B_j)$.)

Soit $x \in \bigcap_{i \in I} A_i$.

Soit $j \in J$. Par (*), $\exists i \in I (A_i \subseteq B_j)$

Soit $i \in I$ t.q. $A_i \subseteq B_j$.

On a $x \in A_i$, alors $x \in B_j$.

Donc $\forall j \in J x \in B_j$ et donc $x \in \bigcap_{j \in J} B_j$.

Donc $\bigcap_{i \in I} A_i \subseteq \bigcap_{j \in J} B_j$

(10) (3 pts) On a vu en classe le principe d'induction suivant :

*Si S est un sous-ensemble de ω tel que $\emptyset \in S$ et tel que
 $\forall_n (n \in S \implies n^+ \in S)$, alors $S = \omega$.*

Utilisez ce principe d'induction pour montrer que $\forall_{n \in \omega} (\emptyset \in n^+)$.

Soit $S = \{n \in \omega \mid \emptyset \in n^+\}$. Montrons que $S = \omega$.

Puisque $\emptyset \in \emptyset^+ = \emptyset \cup \{\emptyset\} = \{\emptyset\}$, on a $\emptyset \in S$.

Soit $n \in S$. Alors $\emptyset \in n^+$

Donc $\emptyset \in n^+ \cup \{n^+\} = (n^+)^+$

Donc $n^+ \in S$.

Par le principe d'induction ci-dessus, $S = \omega$.

Pour les questions (11), (12) et (13), vous pouvez utiliser les théorèmes vus en classe ou dans les notes de cours, mais **vous devez énoncer tout résultat que vous utilisez.**

- (11) (5 pts) Soient A , B_1 et B_2 des ensembles et supposons que $B_1 \preceq B_2$.
Montrez que $B_1^A \preceq B_2^A$.

Devoir #4.

(12) (5 pts) Soit $\mathbb{R}^{\mathbb{R}}$ l'ensemble des fonctions de \mathbb{R} vers \mathbb{R} . Si $f, g \in \mathbb{R}^{\mathbb{R}}$ satisfont

$\{x \in \mathbb{R} \mid f(x) \neq g(x)\}$ est un ensemble dénombrable

alors on écrit $f \equiv g$. Montrez que \equiv est une relation d'équivalence sur l'ensemble $\mathbb{R}^{\mathbb{R}}$ (soyez prudent avec la transitivité).

Réf: $\{x \in \mathbb{R} \mid f(x) \neq f(x)\} = \emptyset$ qui est dénombrable.
Donc $f \equiv g$.

Sym: Supposons $f \equiv g$.
Alors $\{x \in \mathbb{R} \mid f(x) = g(x)\} = \{x \in \mathbb{R} \mid f(x) \neq g(x)\}^c$
est dén. Donc $g \equiv f$.

Transitivité: Supposons $f \equiv g$ et $g \equiv h$.

Montrons

$$\{x \in \mathbb{R} \mid f(x) \neq h(x)\} \subseteq \underbrace{\{x \in \mathbb{R} \mid f(x) \neq g(x)\}}_A \cup \underbrace{\{x \in \mathbb{R} \mid g(x) \neq h(x)\}}_B$$

Soit $x \in A$. Par contradiction: supposons que $x \notin B$.

Donc $f(x) = g(x)$ et $g(x) = h(x)$

Donc $f(x) = h(x)$. et $x \notin A$, une contradiction.

Donc $A \subseteq B$

B est dénombrable (union d'ensembles dénombrables)

Donc A est dénombrable. et $f \equiv h$.

(13) (6 pts) Soit A un ensemble.

Soit $\{0, 1\}^A$ l'ensemble de toutes les fonctions de A vers $\{0, 1\}$.

Remarquez que si $f \in \{0, 1\}^A$ alors l'ensemble $\{x \in A \mid f(x) = 1\}$ est un élément de $\mathcal{P}A$. Ceci nous permet de définir la fonction H suivante :

$$H : \{0, 1\}^A \rightarrow \mathcal{P}A, \quad H(f) = \{x \in A \mid f(x) = 1\}.$$

Montrez que H est bijective.

Supposons $H(f) = H(g)$

$$\therefore \{x \in A \mid f(x) = 1\} = \{x \in A \mid g(x) = 1\}$$

$$\therefore \forall_{x \in A} [f(x) = 1 \Leftrightarrow g(x) = 1]$$

Puisque $\forall_{x \in A} [f(x) = 1 \vee f(x) = 0]$

et $\forall_{x \in A} [g(x) = 1 \vee g(x) = 0]$

Donc $\forall_{x \in A} f(x) = g(x)$. Donc $f = g$.

Donc H est injective.

Soit $B \in \mathcal{P}(A)$. Donc $B \subseteq A$.

On définit $f \in \{0, 1\}^A$ par

$$f(x) = \begin{cases} 1 & \text{si } x \in B \\ 0 & \text{si } x \notin B \end{cases}$$

Donc $H(f) = B$.

Donc H est surjective.

