

# LICENCE Structures Discrètes

Examen 11 Janvier 2007. Durée 2 heures.

**Téléphones portables éteints et rangés dans vos sacs- tout téléphone visible sera confisqué**

SVP Mettez votre nom sur la copie, cachetez-la, puis écrivez votre numéro d'anonymat au-dessus, et reportez ce numéro d'anonymat sur toutes les copies intercalaires ; ensuite gardez le papier donnant votre numéro d'anonymat, vous en aurez besoin pour consulter votre copie – Merci

EXERCICE 1 L'application  $f: \mathbb{Z} \mapsto \mathbb{N}$  définie par  $f(n) = \begin{cases} n^2 & n \leq 0 \\ n^2 + 1 & n > 0 \end{cases}$  est-elle injective ? surjective ? bijective ? Justifiez vos réponses.  $\diamond$

EXERCICE 2 Montrez par récurrence que la somme des cubes des entiers de 1 à  $n$  vaut  $(n^2(n+1)^2)/4$  pour  $n \geq 1$ .  $\diamond$

EXERCICE 3 Donnez une définition inductive de l'ensemble  $X = \{4, 7, 10, 13, 16, 19, \dots\}$ .  $\diamond$

EXERCICE 4 On se place dans  $E = \{2, 3, 5, 6, 9, 15, 18, 90\}$  ordonné par la relation "x divise y".

- 1) Représenter cette relation d'ordre par un graphe.
- 2)  $E$  admet-il un maximum ? un minimum ? Justifiez vos réponses.
- 3) Donner les éléments maximaux, minimaux de  $E$ .
- 4) On considère le sous-ensemble  $A = \{3, 6, 9, 15\}$  de  $E$ .  $A$  admet-il un maximum ? un minimum ? Donner la borne supérieure, la borne inférieure de  $A$  (si elles existent). Donner les éléments maximaux, minimaux de  $A$ .  $\diamond$

EXERCICE 5 Soit  $L$  un alphabet contenant les prédictats binaires  $=$ ,  $\neq$  et  $R$ .  $=$  (resp.  $\neq$ ) sera interprété comme l'égalité (resp. l'inégalité).

1. Que peut-on dire des modèles de la formule  $F_1 \wedge F_2$  où  $F_1: \forall x \forall y (R(x, y) \supset x \neq y)$   $F_2: \forall x \forall y \forall z ((R(x, y) \wedge R(y, z)) \supset R(x, z))$ .
2. Donner une formule  $F$  telle que tous les modèles de  $F$  soient un ensemble muni d'une relation d'équivalence.  $\diamond$

EXERCICE 6 Ecrire, en utilisant les symboles de prédictats du monde de Tarski, **Cube**, **Large**,  $=$ ,  $\neq$  et uniquement ceux-ci, des formules exprimant que :

1. Il y a au moins un grand cube.
2. Tous les cubes sont grands.
3. Il y a au moins deux cubes.
4. Il y a au plus deux cubes

Lesquelles de ces formules admettent-elles un modèle vide ? Justifier les réponses.  $\diamond$

EXERCICE 7 Soit l'alphabet  $A = \{a, b, c\}$ .

1. Décrire un automate  $\mathcal{A}$  reconnaissant les mots se terminant par  $b$ .
2. Décrire un automate  $\mathcal{A}'$  reconnaissant les mots ayant un nombre pair de  $a$ .
3. Les automates  $\mathcal{A}$  et  $\mathcal{A}'$  sont-ils déterministes ? complets ?
4. Ecrire les systèmes d'équations correspondant à  $\mathcal{A}$  et  $\mathcal{A}'$ .
5. En déduire des expressions rationnelles des langages  $L(\mathcal{A})$  et  $L(\mathcal{A}')$  reconnus par  $\mathcal{A}$  et  $\mathcal{A}'$ .
6. Construire des automates reconnaissant  $L(\mathcal{A}) \cup L(\mathcal{A}')$  et  $L(\mathcal{A}) \cap L(\mathcal{A}')$  (on rappelle qu'il faut d'abord faire un produit d'automates).  $\diamond$

EXERCICE 8 Question de cours. 1) Donner une définition inductive de l'ensemble  $AB$  des arbres binaires.

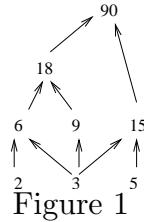
- 2) Soient  $n(t)$  le nombre de noeuds de  $t$  et  $ar(t)$  le nombre d'arêtes de  $t$ . Donner une définition inductive de  $n$  et  $ar$ .
- 3) Montrer par induction que si  $t$  est un arbre binaire non vide  $n(t) = ar(t) + 1$ .  $\diamond$

**1.** Injective car si  $n, p$  sont  $> 0$ ,  $n^2 + 1 = p^2 + 1$  implique  $n = p$ , si  $n, p$  sont dans  $\leq 0$ ,  $n^2 = p^2$  implique  $n = p$ , et si  $n > 0$  et  $p \leq 0$ , on ne peut pas avoir  $n^2 + 1 = p^2$ . Non surjective car par exemple 6 n'est ni  $n^2$  ni  $p^2 + 1$ . Donc non bijective.

**2.** Base : vrai pour  $n = 1$ . Induction : supposons  $\sum_1^n i^3 = (n^2(n+1)^2)/4$ , calculons  $\sum_1^{n+1} i^3 = \sum_1^n i^3 + (n+1)^3 = (n^2(n+1)^2)/4 + (n+1)^3 = (n+1)^2(n^2 + 4n + 4)/4 = (n+1)^2(n+2)^2/4$ , d'où le résultat.

**3.** Base :  $4 \in X$ , Induction :  $n \in X$  implique que  $n+3 \in X$ .

**4.**



2)  $E$  admet-il un minimum ? non 3 et 5 premiers entre eux. un maximum ? 90 3) Éléments maximaux, minimaux de  $E$  ; maximaux : 90 et minimaux : 2 5 et 3.

4) On considère le sous-ensemble  $A = \{3, 9, 6, 15\}$  de  $E$ .  $A$  admet-il un maximum ? NON un minimum ? OUI 3 Donner la borne supérieure, 90 la borne inférieure de  $A$ : 3 Donner les éléments maximaux de  $A$ , 9,6,15, minimaux 3 de  $A$ .

**5. 1.**  $R$  est irréflexive et transitive. C'est un ordre strict.

2.  $F'_1 \wedge F'_2 \wedge F'_3$  où  $F'_1: \forall x R(x, x)$  (réflexive)  $F'_2: \forall x \forall y (R(x, y) \supset R(y, x))$  (symétrique)  $F'_3: \forall x \forall y \forall z ((R(x, y) \wedge R(y, z)) \supset R(x, z))$  (transitive).

**6. 1.** Il y a au moins un grand cube  $\exists x [(Cube(x) \wedge Large(x))]$

2. Tous les cubes sont grands.  $\forall x (Cube(x) \supset Large(x))$

3. Il y a au moins deux cubes.  $\exists x \exists y [Cube(x) \wedge Cube(y) \wedge (x \neq y)]$

4.  $\forall x \forall y \forall z [(Cube(x) \wedge Cube(y) \wedge Cube(z)) \supset ((z = x) \vee (z = y) \vee (x = y))]$

2 et 4, car toute formule de la forme  $\forall x P(x)$  (quantifiée universellement) peut se traduire sous la forme :  $x \in E \implies P(x)$  et si  $E$  est vide, alors  $x \in E$  est automatiquement faux et donc l'implication est vraie ; et pas 1 et 3 puisqu'on y affirme l'existence de certains objets.

**7. 1,2,3.**  $\mathcal{A}$  : état 0 initial, 1 final, transitions :

$(0, a, 0), (0, c, 0), (0, b, 1), (1, b, 1), (1, a, 0), (1, c, 0)$ . Déterministe et complet.

$\mathcal{A}'$  : état 0' initial, 0' final, transitions :

$(0', a, 1'), (0', c, 0'), (0', b, 0'), (1', b, 1'), (1', a, 0'), (1', c, 1')$ . Déterministe et complet.

4,5. Equations :  $\mathcal{A}$  :  $x_{0,1} = (a + c)x_{0,1} + bx_{1,1}$  et  $x_{1,1} = (a + c)x_{0,1} + bx_{1,1} + \varepsilon$ , d'où  $x_{0,1} = (a + c + b^+(a + c))^*b^+$

$\mathcal{A}'$  :  $x_{0,0} = \varepsilon + (b+c)x_{0,0} + ax_{1,0}$  et  $x_{1,0} = (b+c)x_{1,0} + ax_{0,0}$ , d'où  $x_{0,0} = (b+c+a(b+c)^*)^*$

6. le produit des systèmes de transitions est :

$(00', a, 01'), (00', c, 00'), (00', b, 10'), (10', b, 10'), (10', a, 01'), (10', c, 00')$

$(01', a, 00'), (01', c, 01'), (01', b, 11'), (11', b, 11'), (11', a, 00'), (11', c, 01')$ . Etat initial 00'.

Etat final pour l'intersection : 10', Etats finals pour l'union : 10', 00' et 11'.

**8.** Voir cours.