

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, cachez-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 prédicats 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 prédicats 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 nœuds 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 ≤ 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.

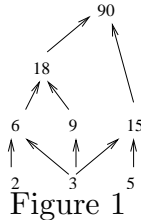


Figure 1

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 $x_{0,0} = (b+c+a(b+c)^*a)^*$

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.