Solutionnaire



Contrôle périodique 2

LOG2810

Sigle du cours

Sigle et titre du cours		Groupe		Trimestre
LOG2810		Tous		Été 2022
Structures discrètes				
Professeur		Local		Téléphone
Aurel Randolph, Chargé de cours		A-416		
Lévis Thériault, Coordonnateur				
Jour	Date		Durée	Heures
Samedi	4 juin 2022		1h	10h30-11h30

LOG2810-É2022 Contrôle périodique 2 Page **2** sur **4**

Question 1 (5 points)

Sur \mathbb{R}^2 on définit la relation \mathbf{R} par :

$$(x, y) R(x', y')$$
 si et seulement si $(x = y)$ ou $(y \le y')$

R est-elle une relation d'ordre ? Justifiez votre réponse.,

Réponse :

R est-elle une relation d'ordre si elle est réflexive, antisymétrique et transitive.

Note : Inutile de démontrer toutes les propriétés pour conclure, dès lors qu'une des propriétés n'est pas vérifiée. Néanmoins, pour des fins pédagogiques, elles vont toutes être étudiées ici.

Réflexivité

Soit $(x, y) \in \mathbb{R}^2$. On a x = x. Aussi $y \le y$. Alors, (x, y) R (x, y).

R est donc réflexive.

Antisymétrie

Soit $(x, y) \in \mathbb{R}^2$ et $(x', y') \in \mathbb{R}^2$ tel que (x, y) R (x', y') et (x', y') R (x, y).

(x, y) R (x', y') alors, x = x' ou $y \le y'$

 $(x', y') R (x, y) alors, x' = x ou y' \le y$

On a donc (x = x' et x' = x) ou $(x = x' \text{ et } y' \le y)$ ou $(x' = x \text{ et } y \le y')$ ou $(y \le y' \text{ et } y' \le y)$

Or (x = x' et x' = x) se réduit à x = x'.

Donc, (x = x' et x' = x) ou $(x = x' \text{ et } y' \le y)$ devient (x = x') ou $(x = x' \text{ et } y' \le y)$ ce qui donne (x = x').

 $(x = x' \text{ et } x' = x) \text{ ou } (x = x' \text{ et } y' \leq y) \text{ ou } (x' = x \text{ et } y \leq y') \text{ devient } (x = x') \text{ ou } (x' = x \text{ et } y \leq y') \text{ ce qui donne } (x = x').$

De plus, $(y \le y'$ et $y' \le y)$ se réduit à y = y'.

Donc, I'expression (x = x' et x' = x) ou $(x = x' \text{ et } y' \le y)$ ou $(x' = x \text{ et } y \le y')$ ou $(y \le y' \text{ et } y' \le y)$ devient :

(x = x') ou (y = y').

L'antisymétrie n'est pas vérifiée, car on aurait dû avoir (x = x') et (y = y').

Transitivité

Soit $(x, y) \in \mathbb{R}^2$, $(x', y') \in \mathbb{R}^2$ et $(a, b) \in \mathbb{R}^2$ tel que (x, y) R (x', y') et (x', y') R (a, b).

(x, y) R (x', y') alors, x = x' ou $y \le y'$

(x', y') R (a, b) alors, x' = a ou $y' \le b$

On a donc (x = x' et x' = a) ou $(x = x' \text{ et } y' \le b)$ ou $(x' = a \text{ et } y \le y')$ ou $(y \le y' \text{ et } y' \le b)$

(x = x' = a) ou (x = x' et $y' \le b)$ ou (x' = a et $y \le y')$ ou $(y \le y' \le b)$

(x = a) ou $(x = x' \text{ et } y' \le b)$ ou $(x' = a \text{ et } y \le y')$ ou $(y \le b)$

La transitivité n'est pas vérifiée.

Question 2 (2 points)

Donnez une définition récursive de la suite (a_n), où n est un entier naturel.

$$a_n = 2^{2^n}$$

Réponse:

$$a_0 = 2$$
; $a_{n+1} = a_n^2$

LOG2810-É2022 Contrôle périodique 2 Page **3** sur **4**

Question 3 (4 points)

En utilisant vos connaissances en théorie des nombres, montrez que **7** divise **2222**⁵⁵⁵⁵ **+ 5555**²²²². Vous devez présenter toutes les étapes de votre réponse.

Réponse :

```
En appliquant le petit théorème de Fermat, 2222^6 \equiv 1 \pmod{7}.
        Or 5555 = 6 \times 925 + 5, donc 2222^{5555} \equiv 1^{925} \times 2222^5 \pmod{7}.
        2222^{5555} \equiv 2222^5 \pmod{7}.
        Or 2222 = 7 \times 317 + 3, donc 2222 \equiv 3 \pmod{7}.
        Ainsi, 2222^5 \equiv 3^5 \pmod{7}, soit 2222^5 \equiv 5 \pmod{7}.
        D'où 2222^{5555} \equiv 5 \pmod{7}.
En appliquant le petit théorème de Fermat, 5555^6 \equiv 1 \pmod{7}.
        Or 2222 = 6 \times 370 + 2, donc 5555^{2222} \equiv 1^{370} \times 5555^2 \pmod{7}.
        5555^{2222} \equiv 5555^2 \pmod{7}.
        Or 5555 = 7 \times 793 + 4, donc 5555 \equiv 4 \pmod{7}.
        Ainsi, 5555^2 \equiv 4^2 \pmod{7}, soit 5555^2 \equiv 2 \pmod{7}.
        D'où 5555^{2222} \equiv 2 \pmod{7}.
Conclusion
        2222^{5555} \equiv 5 \pmod{7} et 5555^{2222} \equiv 2 \pmod{7}.
        Alors, 2222^{5555} + 5555^{2222} \equiv (5 + 2) \pmod{7}.
        Soit 2222^{5555} + 5555^{2222} \equiv 0 \pmod{7}. CQFD
```

Note : Ici, les exposants ont été simplifiés en premier, puis les bases. On aurait pu simplifier aussi les bases en premier avant de simplifier les exposants.

Question 4 (5 points)

Montrez en utilisant le principe d'induction que pour tout entier naturel n :

n⁵ – n est divisible par 5

Réponse :

```
Soit P(n): n^5 - n est divisible par 5.

Pour n=0, on a: 0^5 - 0 = 0 - 0 = 0

0 est divisible par 5.

P(0) est donc vrai.

Supposons pour un certain n \ge 0 que P(n) est vrai et montrons que P(n+1) est vrai, c'est-à dire que P(n+1) est divisible par 5.

P(n+1)^5 - (n+1) = n^5 + 5n^4 + 10n^3 + 10n^2 + 4n

P(n+1)^5 - (n+1) = n^5 + 5n^4 + 10n^3 + 10n^2 + 5n - n

P(n+1)^5 - (n+1) = (n^5 - n) + (5n^4 + 10n^3 + 10n^2 + 5n)

P(n+1)^5 - (n+1) = (n^5 - n) + 5(n^4 + 2n^3 + 2n^2 + n)

Par hypothèse d'induction, P(n+1) = (n^5 - n) + 5(n^4 + 2n^3 + 2n^2 + n)

Par hypothèse d'induction, P(n+1) = (n^5 - n) + 5(n^4 + 2n^3 + 2n^2 + n)

Par hypothèse d'induction, P(n+1) = (n^5 - n) + 5(n^4 + 2n^3 + 2n^2 + n)

Par hypothèse d'induction, P(n+1) = (n^5 - n) + 5(n^4 + 2n^3 + 2n^2 + n) est divisible par 5.

Donc P(n+1) = (n^5 - n) + 5(n^4 + 2n^3 + 2n^2 + n) est divisible par 5, en étant la somme de 2 entiers tous deux divisibles par 5.

Il s'en suit que P(n+1) = (n+1) = (n+1) est divisible par 5 et que P(n+1) = (n+1) = (n+1)
```

P(0) est vrai et $\forall n \ge 0$ $P(n) \rightarrow P(n+1)$ est vrai

On peut alors conclure que pour tout entier naturel n, $n^5 - n$ est divisible par 5.

LOG2810-É2022 Contrôle périodique 2 Page **4** sur **4**

Question 5 (4 points)

Donnez une évaluation de la complexité en θ de $2^{n+2} + 3^{n-1}$. Justifiez votre réponse.

Réponse:

```
    2<sup>n+2</sup> + 3<sup>n-1</sup> ∈ 0 (3<sup>n</sup>)
    Montrons que 2<sup>n+2</sup> + 3<sup>n-1</sup> ∈ O(3<sup>n</sup>)
    2<sup>n+2</sup> ∈ O(2<sup>n</sup>)
    3<sup>n-1</sup> ∈ O(3<sup>n</sup>)
    2<sup>n+2</sup> + 3<sup>n-1</sup> ∈ O(max(2<sup>n</sup>, 3<sup>n</sup>))
    2<sup>n+2</sup> + 3<sup>n-1</sup> ∈ O(3<sup>n</sup>)
    Montrons que 3<sup>n</sup> ∈ O(2<sup>n+2</sup> + 3<sup>n-1</sup>)
    Cherchons c et k tel que 3<sup>n</sup> ≤ c(2<sup>n+2</sup> + 3<sup>n-1</sup>) pour n ≥ k
    En prenant c=3, on a:
    c(2<sup>n+2</sup> + 3<sup>n-1</sup>) = 3(2<sup>n+2</sup> + 3<sup>n-1</sup>) = 3 x 2<sup>n+2</sup> + 3<sup>n</sup>
    On a donc 3<sup>n</sup> ≤ 3 x 2<sup>n+2</sup> + 3<sup>n</sup> pour tout entier positif n. À gauche et à droite de l'inégalité on a bien 3<sup>n</sup>.
    Celui de droite est augmenté de 3 x 2<sup>n+2</sup>, ce qui explique le sens de l'inégalité.
    C'est à dire 3<sup>n</sup> ≤ c(2<sup>n+2</sup> + 3<sup>n-1</sup>) pour n ≥ 0.
    En prenant k = 1, on a bien 3<sup>n</sup> ≤ c(2<sup>n+2</sup> + 3<sup>n-1</sup>)
    Ce qui permet de conclure que 3<sup>n</sup> ∈ O(2<sup>n+2</sup> + 3<sup>n-1</sup>)
```