

# Calculabilité et complexité

UNIVERSITÉ DE MONTPELLIER

Examen

30 mars 2016

Durée 2 heures

Aucun document n'est autorisé

**Pas de** calculatrice, téléphone portable, montre programmable,  
appel à un ami, consultation de l'avis du public, *etc.*

**Justifiez vos réponses avec soin !**

## Exercice 1 échauffement

1. Montrez que  $\mathbb{K}$  est énumérable.
2. Montrez que si  $A$  et  $B$  sont énumérables, alors  $A * B = \{x * y, x \in A \text{ et } y \in B\}$  l'est aussi.

## Exercice 2 archi-classique

Soit  $A = \{x, [x \mid \cdot]$  calcule un polynôme à coefficients premiers supérieurs à 2}.

1. En utilisant avec soin le théorème de Rice, montrez que  $A$  n'est pas récursif.
2. Sans utiliser le théorème de Rice, montrez que  $A$  n'est pas récursif.
3. Montrez que  $\bar{\mathbb{K}}$  se réduit à  $A$ .

## Exercice 3 classique

Soit  $B = \{x, \text{ si } y \text{ est pair alors } [x \mid y] = 0 \text{ sinon si } y \text{ est non null et divisible par 3 alors } [x \mid y] \uparrow \text{ et dans les autres cas } [x \mid y] = 1\}$ . Montrez que ni  $B$  ni son complémentaire ne sont énumérables.

## Exercice 4 points fixes faciles

Proposez un ensemble énumérable infini de programmes qui calculent des fonctions dont les ensembles de points fixes sont disjoints deux à deux (il faut bien sûr le montrer).

## Exercice 5 réductions

Soit  $C = \{x, \forall y [x \mid y] = F(y)\}$  où  $F$  est une fonction calculable définie sur les nombres pairs.

1. Montrez que  $\mathbb{K}$  se réduit à  $C$ .
2. Montrez que  $\bar{\mathbb{K}}$  se réduit à  $C$ .
3. En déduire qu'il existe des ensembles de points fixes non énumérables.

## Exercice 6 un peu de complexité

Au niveau des classes de complexité que vous connaissez, que se passe-t-il si  $P=NP$ ? On déterminera celles qui deviennent égales, celles qui restent distinctes et celles pour lesquelles la question de l'égalité reste ouverte.

## Exercice 7 Sommes

Soit SUBSETSUM le problème où on donne en entrée un nombre fini d'entiers relatifs non nuls, et où on se demande si tous les sous-ensembles non vides de cette entrée ont une somme différente de zéro.

1. Montrez que SUBSETSUM est co-NP-complet.
2. Montrez que  $NP = co-NP$  si et seulement si SAT et SUBSETSUM peuvent mutuellement se réduire l'une à l'autre.