

# Examen terminal - Théorie de la complexité

THX

17 décembre 2020

La précision et la clarté de la rédaction est prise en compte dans l'évaluation. Certaines questions peuvent demander une formalisation très lourde : favorisez alors la pédagogie. Écrivez assez grand. N'hésitez pas à réutiliser des résultats vus en cours ou en TD/DM. Rédigez soigneusement.

## 1 Graphe acyclique

**Question 1.** 5 pts Étudier la complexité théorique du problème de décision suivant :

### ACYCLIQUE

entrée : un graphe orienté  $G = (S, A)$

sortie : oui si le graphe  $G$  est acyclique, non sinon.

Donner une démonstration d'appartenance de ce problème à une certaine classe, puis montrer que ce problème est complet pour cette même classe.

## 2 Factorisation de nombres

On admettra que le problème **PRIMES** suivant est dans P (résultat difficile montré en 2004) :

### PRIMES

entrée : un entier  $n$  écrit en binaire

sortie : oui, si l'entier  $n$  est premier ; non, sinon.

On définit le problème **FACTORISATION** :

### FACTORISATION

entrée : deux entiers  $n, k$  écrit en binaire avec  $n > k > 1$ ;

sortie : oui, si l'entier  $n$  admet un facteur premier  $p$  avec  $k \leq p < n$  ; non, sinon.

**Question 2.** 4.5 pts Montrer que **FACTORISATION** est dans  $\text{NP} \cap \text{coNP}$ .

## 3 BPP est dans $\Sigma_2^p$

On considère une machine de Turing  $M$  qui prend en entrée deux mots  $(x, y)$ , où  $x$  est de longueur  $n$ , et qui s'exécute en temps  $n^c$ . Sans perte de généralité, on suppose que  $y$  est un mot sur l'alphabet  $\{0, 1\}$  de longueur  $n^c$ . On note :

- $\mathcal{A}_x := \{y \in \{0, 1\}^{n^c} \mid \text{l'exécution } M(x, y) \text{ est acceptante}\}$  ;
- $\mathcal{R}_x := \{y \in \{0, 1\}^{n^c} \mid \text{l'exécution } M(x, y) \text{ est rejetante}\}$ .

Notons  $m = n^c$ .

**Question 3.** 0.5 pts Donner une équation qui relie  $\mathcal{A}_x$  et  $\mathcal{R}_x$ .

On dit qu'un problème de décision  $A$  est dans la classe  $BPP$  (pour *bounded-error probabilistic polynomial time*) s'il existe une machine de Turing comme ci-dessus et un polynôme  $n^c$  avec (en reprenant les notations ci-dessus) :

- si  $x \in A$ , alors  $|\mathcal{R}_x| \leq 2^{m-n}$  ;
- si  $x \notin A$ , alors  $|\mathcal{A}_x| \leq 2^{m-n}$ .

On note  $\oplus$  l'opération ou exclusif (aussi appelé somme modulo 2) bits à bits. Par exemple  $1101 \oplus 0110 = 1011$ .

**Question 4.** 0.5 pts Calculer  $10000 \oplus 01101$ .

Étant donné deux ensembles  $W_1$  et  $W_2$  de mots de longueur  $m$ , on note

$$W_1 \oplus W_2 := \{w_1 \oplus w_2 \mid w_1 \in W_1 \text{ et } w_2 \in W_2\}.$$

On considère un problème de décision  $A$  dans  $BPP$ . Soit  $x$  un mot de longueur  $n$  et  $m = n^c$ . Nous allons montrer l'équivalence suivante, lorsque  $n$  est suffisamment grand :

$$x \in A \quad \text{ssi} \quad \text{il existe } (z_1, \dots, z_m) \in (\{0, 1\}^m)^m \text{ tels que } \mathcal{A}_x \oplus \{z_1, \dots, z_m\} = \{0, 1\}^m.$$

Dans l'équivalence, chaque  $z_i$  est un mot de longueur  $m$ . La question qui suit consiste à montrer le sens  $\Rightarrow$  par contraposée.

**Question 5.** 1 pts Montrer que, pour  $n$  assez grand, si  $x \notin A$ , alors il n'existe pas  $(z_1, \dots, z_m) \in (\{0, 1\}^m)^m$  tels que  $\mathcal{A}_x \oplus \{z_1, \dots, z_m\} = \{0, 1\}^m$ .

Nous allons maintenant montrer le sens  $\Rightarrow$ . Considérons  $x \in A$ . On dira que le  $m$ -uplet  $(z_1, \dots, z_m)$  est *mauvais* s'il existe  $w \in \{0, 1\}^m$  avec  $\{w\} \oplus \{z_1, \dots, z_m\} \subseteq \mathcal{R}_x$ . Sinon, on dira que  $(z_1, \dots, z_m)$  est *bon*.

**Question 6.** 2 pts Montrer qu'il y a strictement moins de  $2^{m^2}$  mauvais  $(z_1, \dots, z_m)$ .

**Question 7.** 0.5 pts En déduire qu'il existe de bons  $(z_1, \dots, z_m)$ .

**Question 8.** 1 pts Conclure la démonstration du sens  $\Rightarrow$ .

Nous sommes maintenant prêt pour démontrer le résultat de l'exercice.

**Question 9.** 4 pts Montrer que  $A$  est dans  $\Sigma_2^p$ .

**Question 10.** 1 pts Montrer que  $A$  est aussi dans  $\Pi_2^p$ .

## 4 Taille de circuits (bonus)

**Question 11.** 2 pts Montrer qu'il existe une fonction  $f : \{0, 1\}^n \rightarrow \{0, 1\}$  qui n'est pas calculable par un circuit avec moins de  $\frac{2^n}{10n}$  portes.

## 5 Dessin ! (bonus)

**Question 12.** 0.07 pts Donner les relations entre les classes LOGSPACE, NLOGSPACE, coNLOGSPACE, P, NP, coNP, PSPACE, NPSPACE, coNPSPACE, EXPTIME, NEXPTIME, coNEXPTIME,  $\Sigma_1^p$ ,  $\Pi_1^p$ ,  $\Sigma_2^p$ ,  $\Pi_2^p$ , PH, NC, voire d'autres classes que vous aimez bien.

*Suggestion de présentation : un diagramme d'Euler (des patates) qui représente les inclusions.*