### TD 01 - Ordre de grandeur, codage, langage et problème

Exercice 1. Ordres de grandeur (1)

Soit  $f: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$  et  $g: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$ , rappeler les définitions des notations suivantes :

- **1.** l'ensemble  $\mathcal{O}(f)$ ,
- **2.** l'ensemble o(f).
- 3. Classer les fonctions suivantes selon leur comportement asymptotique, c'est-à-dire  $f(n) \leq g(n)$  ssi  $f(n) \in \mathcal{O}(g(n))$ .

$$f_1(n) = n^2 + 10$$
  $f_2(n) = \log(n)$   $f_3(n) = 2^n$   $f_4(n) = \frac{n^2}{4}$   
 $f_5(n) = n!$   $f_6(n) = n \log(n)$   $f_7(n) = n^n$   $f_8(n) = \sqrt{\log(n)}$ 

Exercice 2. Ordres de grandeur (2)

Pour chacun des énoncés suivants, dire s'il est vrai (donner une preuve) ou faux (donner un contre exemple).

- **1.** Si  $f(n) \in \mathcal{O}(g(n))$  et  $g(n) \in \mathcal{O}(h(n))$  alors  $f(n) \in \mathcal{O}(h(n))$ .
- n désignera la taille de l'entrées donnée aux algorithmes.
  - **2.** Un algorithme fonctionnant en temps  $\mathcal{O}(2^n)$  est plus lent qu'un algorithme fonctionnant en temps  $\mathcal{O}(n^2)$ .
  - **3.** Un algorithme fonctionnant en temps  $\mathcal{O}(2^n)$  est plus lent qu'un algorithme fonctionnant en temps  $\Omega(n^2)$ .
  - **4.** Un algorithme fonctionnant en temps  $\mathcal{O}(n)$  est plus rapide qu'un algorithme fonctionnant en temps  $\Omega(n^3)$ .
  - 5. Un algorithme fonctionnant en temps  $\mathcal{O}(\log(n))$  est plus rapide qu'un algorithme fonctionnant en temps  $\Omega(n^3)$ , sur toutes les entrées.

Exercice 3. Codage

Soit le codage suivant des couples de nombres entiers sur un alphabet binaire :

$$(x,y) \mapsto x_1 0 x_2 0 x_3 0 \dots x_{n-1} 0 x_n 1 y_1 y_2 \dots y_m$$

pour  $x = x_1 x_2 \dots x_n$  et  $y = y_1 y_2 \dots y_m$  deux nombres entiers en base 2.

- **1.** Donner le codage du couple (10, 5).
- 2. Donner le couple associé au codage 1010111010.
- **3.** Donner le nombre de bits utilisés pour coder un couple (x, y).

Soit le codage suivant des couples de nombres entiers sur un alphabet binaire :

$$(x,y) \mapsto t_1 0 t_2 0 \dots t_{\ell-1} 0 t_\ell 1 x_1 x_2 \dots x_n y_1 y_2 \dots y_m$$

pour  $x = x_1 x_2 \dots x_n$  et  $y = y_1 y_2 \dots y_m$  deux nombres entiers en base 2, et  $t = t_1 t_2 \dots t_\ell$  la taille de x en base 2.

- **4.** Donner le codage du couple (10, 5).
- 5. Donner le couple associé au codage 100011100011001.
- **6.** Donner le nombre de bits utilisés pour coder un couple (x, y).

On souhaite généraliser ce codage a un ensemble de k entiers  $w=(w^1,w^2,\ldots,w^k)$  avec  $w^i\in\{0,1\}^*$  pour  $1\leq i\leq k$ .

- 7. Proposer un tel codage.
- 8. Donner le codage de l'ensemble (6, 11, 10, 3).
- 9. Donner le nombre de bits utilisés pour coder un ensemble arbitraire  $w=(w^1,w^2,\ldots,w^k)$ .

# Exercice 4. Langages et problèmes

Soit le problème suivant :

#### **SAT**

entrée : une formule  $\phi$  en FNC (forme normale conjonctive, par exemple  $(x_1 \lor x_2) \land (\neg x_1 \lor \neg x_3)$ ).

*question* :  $\phi$  est elle satisfaisable?

- 1. Quel est le langage  $\mathcal{L}_{SAT}$  associé à ce problème? Sur quel alphabet est (par exemple) défini ce langage?
- **2.** Donner un exemple de mot  $x \in \mathcal{L}_{SAT}$ .
- **3.** Donner un exemple de mot  $x \notin \mathcal{L}_{SAT}$ .

Soit le problème suivant :

### Clique

*entrée* : un graphe non-orienté G = (V, E) et un entier k.

question : G contient-il une clique de taille k?

Rappel :  $V' \subseteq V$  est une clique ssi  $\forall v, v' \in V' : (v, v') \in E$ , où E est l'ensemble des arêtes non-orientées du graphe G.

- **4.** Quel est le langage  $\mathcal{L}_{CLIQUE}$  associé à ce problème? Sur quel alphabet est (par exemple) défini ce langage?
- **5.** Donner un exemple de mot  $x \in \mathcal{L}_{CLIQUE}$ .
- **6.** Donner un exemple de mot  $x \notin \mathcal{L}_{CLIQUE}$ .

# Exercice 5. Problèmes de décision et de calcul

Soit le problème de calcul suivant :

#### Ensemble indépendant (calcul)

entrée : un graphe non-orienté G = (V, E).

question : Quel est la taille du plus grand ensemble indépendant contenu dans G?

 $V' \subseteq V$  est un ensemble indépendant ssi  $\forall v, v' \in V' : (v, v') \notin E$ , où E est l'ensemble des arêtes non-orientées du graphe G.

- 1. Donner le problème de décision associé à ce problème de calcul.
- **2.** Si l'on sait résoudre le problème de décision pour ENSEMBLE INDEPENDANT, expliquer comment résoudre le problème de calcul pour ENSEMBLE INDEPENDANT.
- **3.** Combien d'appels à l'algorithme pour le problème de décision sont réalisés pour obtenir la solution du problème de calcul?