

**Examen complémentaire du 21 Février  
2023**

Durée : 1,5 heure(s)

**Documents autorisés :** OUI  NON *Polycopiés de l'UE, notes manuscrites. Écrans, Livres et Internet interdits***Calculatrice autorisée :** OUI  NON *Tout type***Exercice 1.**

Étudier (en montrant que ces deux suites sont adjacentes) les deux suites  $u_n$  et  $v_n$  respectivement définies par

$$u_n = \left( \sum_{k=1}^n \frac{1}{\sqrt{k}} \right) - 2\sqrt{n+1}, \quad v_n = \left( \sum_{k=1}^n \frac{1}{\sqrt{k}} \right) - 2\sqrt{n}.$$

**Exercice 2.**

Soient  $a > 0$  et  $b > 0$  et  $(u_n)$  définie par

$$\forall n \in \mathbb{N}, \quad u_n = \frac{a^n 2^{\sqrt{n}}}{2^{\sqrt{n}} + b^n}.$$

(1) Déterminer, selon les valeurs de  $b$ , les limites de la suite  $v_n = 2^{\sqrt{n}}/b^n$ .

(2) En déterminant un équivalent de  $u_n$ , en déduire la nature de la série de terme général  $u_n$ .

**Exercice 3.**

Nous donnons quelques lignes extraites de [BM03, pages 10 à 12].

"De manière générale les fonctions  $T_1$  et  $T_2$  ou leurs majorations s'écriront, quand elles sont exprimables, sous forme de fonctions de la variable  $n$  et de paramètres liés au matériel. Pour connaître le comportement d'un algorithme traitant des données de taille  $n$ , nous déterminerons le terme dominant en  $n$  de la fonction coût, ou éventuellement du majorant trouvé, noté  $T(n)$ ; c'est un infiniment grand principal  $e(n)$ , choisi parmi une famille de fonctions classiques de comparaison; nous dirons alors que l'algorithme étudié présente une complexité temporelle d'ordre  $e(n)$  ou au pire d'ordre  $e(n)$ . À une constante multiplicative près, les  $e(n)$  intervenant seront le plus souvent éléments de

$$\mathcal{E} = \{1, \ln(n), n^\varepsilon, n, n \ln(n), n^c, c^n, n!\}$$

avec  $\varepsilon$  dans  $]0, 1[$  et  $c$  dans  $\mathbb{R}_+^*$ ; la famille  $\mathcal{E}$  sera affinée si besoin."

.....  
"

**Définition 1.** Etant donné  $f$  de  $\mathcal{F}$ , on appelle ensemble des fonctions asymptotiquement dominées par  $f$  la partie de  $\mathcal{F}$  définie par :

$$\mathcal{O}(f) = \{g \in \mathcal{F} : \exists n_0 \in \mathbb{N}, \exists c \in \mathbb{R}_+, \forall n \geq n_0, g(n) \leq cf(n)\}. \quad (1)$$

"  
.....  
"

**Proposition 2.** Soit deux réels  $\varepsilon$  et  $c$  vérifiant  $0 < \varepsilon < 1 < c$  alors on a

$$\mathcal{O}(1) \subset \mathcal{O}(\ln(n)) \subset \mathcal{O}(n^\varepsilon) \subset \mathcal{O}(n) \subset \mathcal{O}(n \ln(n)) \subset \mathcal{O}(n^c) \subset \mathcal{O}(c^n) \subset \mathcal{O}(n!).$$

"

Commentez ces extraits en justifiant le résultat de la proposition 2.

#### Exercice 4.

Étudier et tracer le graphe des fonctions définies par

$$f(x) = \frac{x + e^x}{e^x},$$

$$f(x) = \frac{1}{e^x - 1}$$

#### Corrigé

Un corrigé sera disponible sur <http://utbmjb.chez-alice.fr/Polytech/index.html>

#### Références

- [BM03] J. BASTIEN et J.-N. MARTIN. *Introduction à l'analyse numérique. Applications sous Matlab*. Ouvrage disponible à la bibliothèque Sciences de Lyon 1 (cote : 519.4 BAS, 4<sup>e</sup> étage). Voir <https://www.dunod.com/sciences-techniques/introduction-analyse-numerique-applications-s> Paris : Dunod, 2003. 392 pages.