

## **Chapter 16   Relations de comparaisons sur les suites**

**Exercice 1 (16.0)**

Classer les suites de la liste ci-dessous de manière à ce que chacune d'entre elles soit négligeable devant les suivantes.

$$\begin{array}{ccccc} a_n = \ln n, & b_n = e^n, & c_n = (\ln n)^{2022}, & d_n = n^{0.1}, & e_n = 5^n, \\ f_n = 2^n, & g_n = n^{10}, & h_n = \sqrt{\ln n}, & i_n = n!. \end{array}$$

**Solution 1 (16.0)**

C'est du cours!

$$\begin{array}{cccc} \sqrt{\ln n} = o(\ln n) & \ln n = o((\ln n)^{2022}) & (\ln n)^{2022} = o(n^{0.1}) & n^{0.1} = o(n^{10}) \\ n^{10} = o(2^n) & 2^n = o(e^n) & e^n = o(5^n) & 5^n = o(n!). \end{array}$$

### Exercice 2 (16.0)

Vrai ou Faux ?

1.  $e^n \sim e^{n+1}$ .
2.  $e^{u_n} \sim e^{v_n}$  si et seulement si  $(u_n - v_n)$  converge vers 0.
3. Si  $u_n \sim v_n$  alors  $e^{u_n} \sim e^{v_n}$ .
4.  $\iff$  Si  $u_n \sim v_n$  alors  $\ln u_n \sim \ln v_n$ .

### Solution 2 (16.0)

1. Faux. On a

$$\frac{e^n}{e^{n+1}} = \frac{1}{e}$$

qui ne tend pas vers 1 lorsque  $n \rightarrow +\infty$ .

2. Vrai.

$$e^{u_n} \sim e^{v_n} \iff \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{e^{u_n}}{e^{v_n}} = 1 \iff \lim_{n \rightarrow \infty} e^{u_n - v_n} = 1 \iff \lim_{n \rightarrow \infty} u_n - v_n = 0.$$

3. Faux. Par exemple,  $n \sim n+1$  mais  $e^n$  et  $e^{n+1}$  ne sont pas équivalentes.

4. Faux. Trouver un contre exemple non trivial est un peu plus dur. Par exemple,

$$1 + \frac{1}{n} \sim 1 + \frac{1}{n^2}$$

Or  $\ln 1 + \frac{1}{n} \sim \frac{1}{n}$  et  $\ln 1 + \frac{1}{n^2} \sim \frac{1}{n^2}$  ; et puisque  $1/n$  et  $1/n^2$  ne sont pas équivalents,

$$\ln 1 + \frac{1}{n} \not\sim \ln 1 + \frac{1}{n^2}.$$

**Exercice 3 (16.0)**

Classer les suites de la liste ci-dessous de manière à ce que chacune d'entre elles soit négligeable devant les suivantes.

$$a_n = n^n, \quad b_n = n^{\ln(n)}, \quad c_n = e^{n^2}, \quad d_n = (\ln n)^{n \ln n}.$$

**Solution 3 (16.0)**

Nous émettons une conjecture:

$$b_n = o(a_n) \quad a_n = o(d_n) \quad d_n = o(c_n).$$

Pour la démontrer, on peut réécrire les termes généraux sous forme exponentielle:

$$a_n = n^n = e^{n \ln n}, \quad b_n = n^{\ln(n)} = e^{(\ln n)^2}, \quad c_n = e^{n^2}, \quad d_n = (\ln n)^{n \ln n} = e^{n \ln(n) \ln(\ln n)}.$$

On a

$$\frac{b_n}{a_n} = e^{(\ln n)^2 - n \ln n} = e^{\ln n (\ln n - n)} \rightarrow 0$$

puisque  $\ln n - n \sim -n \rightarrow -\infty$ . On a donc  $b_n = o(a_n)$ .

De plus,

$$\frac{a_n}{d_n} = e^{n \ln n - n \ln n \ln \ln n} = e^{n \ln n (1 - \ln \ln n)} \rightarrow 0$$

puisque  $\ln \ln n \rightarrow +\infty$ . Donc  $a_n = o(d_n)$ .

Enfin,

$$\frac{d_n}{c_n} = e^{n \ln n \ln \ln n - n^2} = e^{n(\ln n \ln \ln n - n)}.$$

Or

$$\ln n \ln \ln n - n^2 = n^2 \left( \frac{\ln n \ln \ln n}{n} - 1 \right) \rightarrow -\infty$$

donc  $\frac{d_n}{c_n} \rightarrow 0$ , ainsi  $d_n = o(c_n)$ .

On peut résumer ces résultats:

$$n^{\ln n} = o(n^n) \quad n^n = o((\ln n)^{n \ln n}) \quad (\ln n)^{n \ln n} = o(e^{n^2}).$$

**Exercice 4 (16.0)**

Pour chaque paire de suites  $(u_n)$  et  $(v_n)$  ci-dessous, A-t-on  $u_n = \mathcal{O}(v_n)$ ,  $v_n = \mathcal{O}(u_n)$ ,  $u_n = o(v_n)$ ,  $v_n = o(u_n)$  ou  $u_n \sim v_n$ ?

1.  $u_n = (n^2 - n)/2$  et  $v_n = 6n$ .
2.  $u_n = n + 2\sqrt{n}$  et  $v_n = n^2$ .
3.  $u_n = n \ln n$  et  $v_n = n\sqrt{n}/2$ .
4.  $u_n = n + \ln n$  et  $v_n = \sqrt{n}$ .
5.  $u_n = 2(\ln n)^2$  et  $v_n = \ln(n) + 1$ .
6.  $u_n = 4n \ln n + n$  et  $v_n = (n^2 - n)/2$ .

**Solution 4 (16.0)**

1.  $v_n = o(u_n)$  donc  $v_n = \mathcal{O}(u_n)$ .
2.  $u_n = o(v_n)$  donc  $u_n = \mathcal{O}(v_n)$ .
3.  $\ln n = o(\sqrt{n})$  donc  $u_n = o(v_n)$  d'où  $u_n = \mathcal{O}(v_n)$ .
4.  $v_n = o(u_n)$  donc  $v_n = \mathcal{O}(u_n)$ .
5.  $v_n = o(u_n)$  donc  $v_n = \mathcal{O}(u_n)$ .
6.  $u_n = o(v_n)$  donc  $u_n = \mathcal{O}(v_n)$ .

**Exercice 5 (16.0)**

Trouver un équivalent simple de  $(u_n)$  lorsque  $n$  tend vers  $+\infty$  dans les cas suivants.

1.  $u_n = (1000)2^n + 4^n$ .
2.  $u_n = n + n \ln n + \sqrt{n}$ .
3.  $u_n = \ln(n^{20}) + (\ln n)^{10}$ .
4.  $u_n = (0.99)^n + n^{100}$ .

**Solution 5 (16.0)**

1. Par croissance comparée,  $2^n = o(4^n)$  donc

$$u_n = (1000)2^n + 4^n \sim 4^n.$$

2. On a  $1 = o(\ln n)$  (et  $n = \mathcal{O}(n)$ ) donc  $n = o(n \ln n)$ . De plus,  $\sqrt{n} = o(n)$  donc  $\sqrt{n} = o(n \ln n)$ . Finalement,

$$u_n = n + n \ln n + \sqrt{n} \sim n \ln n \quad [n \rightarrow +\infty].$$

3. On a  $\ln(n^{20}) = 20 \ln n = o((\ln n)^{10})$ , d'où

$$u_n = \ln(n^{20}) + (\ln n)^{10} \sim (\ln n)^{10} \quad [n \rightarrow +\infty].$$

4. On a  $\lim_{n \rightarrow \infty} (0.99)^n = 0$  et  $\lim_{n \rightarrow \infty} n^{100} = +\infty$  donc  $(0.99)^n = o(n^{100})$ , d'où

$$u_n = (0.99)^n + n^{100} \sim n^{100} \quad [n \rightarrow +\infty].$$

**Exercice 6 (16.0)**

Déterminer un équivalent simple quand  $n$  tend vers l'infini de

$$1. a_n = \frac{1}{3^n} - \frac{1}{2^n} ;$$

$$2. b_n = \frac{1}{n} + \frac{10^{32}}{n^2} ;$$

$$3. c_n = n^{-1/2} + 1 ;$$

$$4. d_n = \ln n - \sqrt{n} + (-1)^n ;$$

$$5. e_n = 10^n + n! ;$$

$$6. f_n = \frac{1}{10^n} + \frac{1}{n!} ;$$

$$7. g_n = n! + n\sqrt{n} + n^n ;$$

$$8. h_n = \sum_{k=1}^{10} \frac{1}{(\operatorname{ch} n)^k} ;$$

$$9. i_n = \sqrt{n+1} - \sqrt{n} ;$$

$$10. j_n = \ln(n+32).$$

**Solution 6 (16.0)**

Réponses à détailler.

$$1. a_n \sim -\frac{1}{2^n} ;$$

$$2. b_n \sim \frac{1}{n} ;$$

$$3. c_n \sim 1 ;$$

$$4. d_n \sim -\sqrt{n} ;$$

$$5. e_n \sim n! ;$$

$$6. f_n \sim \frac{1}{10^n} ;$$

$$7. g_n \sim n^n ;$$

$$8. h_n \sim 2e^{-n} ;$$

$$9. i_n \sim \frac{1}{2\sqrt{n}} ;$$

$$10. j_n \sim \ln(n).$$

**Exercice 7 (16.0)**

Déterminer un équivalent simple de

1.  $u_n = \frac{100^n + 3(n!)}{2(n!) + 1000^n},$

2.  $v_n = \frac{n! + 2^n}{3^n + n^{30}},$

3.  $w_n = \frac{n^3 + n! + 10^n}{(n+2)! + 100^n},$

4.  $t_n = \frac{n! + n^n}{n^{n+3} + 1000^n},$

et en déduire leurs limites.

**Solution 7 (16.0)**

Réponses à détailler.

1.  $u_n \sim \frac{3}{2} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} \frac{3}{2},$

2.  $v_n \sim \frac{n!}{3^n} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} +\infty,$

3.  $w_n \sim \frac{1}{n^2} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 0,$

4.  $t_n \sim \frac{1}{n^3} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 0.$



### Exercice 8 (16.0)

Trouver un équivalent simple de  $(u_n)$  lorsque  $n$  tend vers  $+\infty$  dans les cas suivants.

1.  $u_n = n^{1/n} - 1$  ;

2.  $u_n = \frac{1 + \sin \frac{1}{n}}{\tan \frac{1}{n^2}}$  ;

3.  $u_n = \ln \left( n + \sqrt{n^2 + 1} \right)$  ;

4.  $u_n = (n + 3 \ln n) e^{-(n+1)}$  ;

5.  $u_n = \frac{n! + e^n}{2^n + 3^n}$  ;

6.  $u_n = \frac{1}{\sqrt{n-1}} - \frac{1}{\sqrt{n+1}}$ .

### Solution 8 (16.0)

1. Pour  $n \in \mathbb{N}^*$ ,

$$u_n = e^{\frac{1}{n} \ln n} - 1 \text{ et } \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} \ln n = 0$$

et donc

$$u_n = e^{\frac{1}{n} \ln n} - 1 \underset{n \rightarrow +\infty}{\sim} \frac{\ln n}{n}.$$

2. Lorsque  $n \rightarrow +\infty$ , on a  $\frac{1}{n} \rightarrow 0$  et  $\frac{1}{n^2} \rightarrow 0$  donc

$$\sin \frac{1}{n} \sim \frac{1}{n} \text{ et } \tan \frac{1}{n^2} \sim \frac{1}{n^2}.$$

On a donc  $\sin \frac{1}{n} \sim \frac{1}{n} = o(1)$  d'où  $1 + \sin \frac{1}{n} \sim 1$ . Finalement,

$$u_n = \frac{1 + \sin \frac{1}{n}}{\tan \frac{1}{n^2}} \sim \frac{1}{\frac{1}{n^2}} \sim n^2.$$

3. Pour  $n \geq 1$ ,

$$u_n = \ln \left( n + \sqrt{n^2 + 1} \right) = \ln \left( n \left( 1 + \sqrt{1 + 1/n^2} \right) \right) = \ln n + \ln \left( 1 + \sqrt{1 + 1/n^2} \right).$$

Or

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \ln n = +\infty \text{ et } \lim_{n \rightarrow \infty} \ln \left( 1 + \sqrt{1 + \frac{1}{n^2}} \right) = \ln 2$$

On a donc  $\ln \left( 1 + \sqrt{1 + 1/n^2} \right) = o(\ln n)$  d'où

$$u_n \sim \ln n.$$

4. Lorsque  $n \rightarrow +\infty$ , on a  $\ln n = o(n)$ , donc  $n + 3 \ln n \sim n$ . Finalement

$$u_n \sim n e^{-(n+1)} = \frac{n e^{-n}}{e}.$$

5. Lorsque  $n \rightarrow +\infty$ ,

$$e^n = o(n!) \text{ et } 2^n = o(3^n)$$

On a donc  $n! + e^n \sim n!$  et  $2^n + 3^n \sim 3^n$ , d'où

$$u_n = \frac{n! + e^n}{2^n + 3^n} \sim \frac{n!}{3^n}.$$

6. On a  $\frac{1}{\sqrt{n-1}} \sim \frac{1}{\sqrt{n}}$  et  $\frac{1}{\sqrt{n+1}} \sim \frac{1}{\sqrt{n}}$ : aucun des terme n'est négligeable devant l'autre (et on ne peut pas additionner les équivalents!).

Pour  $n \geq 2$ ,

$$u_n = \frac{\sqrt{n+1} - \sqrt{n-1}}{\sqrt{n-1}\sqrt{n+1}} = \frac{\sqrt{n+1} - \sqrt{n-1}}{\sqrt{n^2-1}} = \frac{2}{\sqrt{n^2-1}(\sqrt{n+1} + \sqrt{n-1})}.$$

Or, lorsque  $n \rightarrow +\infty$ ,  $n^2 - 1 \sim n^2$  donc  $\sqrt{n^2-1} \sim n$ .

De plus,  $n+1 \sim n$  et  $n-1 \sim n$ , on a alors  $\sqrt{n+1} \sim \sqrt{n}$  et  $\sqrt{n-1} \sim \sqrt{n}$ , et on peut écrire

$$\sqrt{n+1} + \sqrt{n-1} = \sqrt{n} + o(\sqrt{n}) + \sqrt{n} + o(\sqrt{n}) = 2\sqrt{n} + o(\sqrt{n})$$

Ce qui revient à  $\sqrt{n+1} + \sqrt{n-1} \sim 2\sqrt{n}$ .

Finalement,

$$u_n = \frac{2}{\sqrt{n^2-1}(\sqrt{n+1} + \sqrt{n-1})} \sim \frac{2}{n \times 2\sqrt{n}} \sim \frac{1}{n\sqrt{n}}.$$

**Remarque.** Si l'on veut se passer de «petit-o», on peut faire le calcul «à la main»:

$$\sqrt{n+1} + \sqrt{n-1} = \sqrt{n} \left( \sqrt{1+1/n} + \sqrt{1-1/n} \right) \text{ et } \sqrt{1+1/n} + \sqrt{1-1/n} \rightarrow 2$$

donc  $\sqrt{n+1} + \sqrt{n-1} \sim 2\sqrt{n}$ .

**Exercice 9 (16.0)**

Soient  $u$  et  $v$  deux suites de réels strictement positifs telles que, à partir d'un certain rang,

$$\frac{u_{n+1}}{u_n} \leq \frac{v_{n+1}}{v_n}.$$

Montrer que  $u_n = \mathcal{O}(v_n)$ .

**Solution 9 (16.0)**

Soit  $\alpha \in \mathbb{N}$  tel que pour  $n \geq \alpha$ ,

$$0 < \frac{u_{n+1}}{u_n} \leq \frac{v_{n+1}}{v_n}.$$

On a alors

$$\prod_{k=\alpha}^{n-1} \frac{u_{k+1}}{u_k} \leq \prod_{k=\alpha}^{n-1} \frac{v_{k+1}}{v_k}$$

c'est-à-dire, par télescopage

$$\frac{u_n}{u_\alpha} \leq \frac{v_n}{v_\alpha}.$$

Finalement, si  $n \geq \alpha$ , on a

$$0 < u_n \leq \frac{u_\alpha}{v_\alpha} v_n;$$

d'où  $u_n = \mathcal{O}(v_n)$ .

*Seconde méthode, utilisant la monotonie du quotient.*

Puisque les suites sont à valeurs  $> 0$ , il existe un rang  $\alpha \in \mathbb{N}$  tel que

$$\forall n \geq \alpha, \frac{u_{n+1}}{v_{n+1}} \leq \frac{u_n}{v_n}.$$

Autrement dit, la suite  $\left(\frac{u_n}{v_n}\right)_{n \geq \alpha}$  est décroissante. On a donc

$$\forall n \geq \alpha, \frac{u_n}{v_n} \leq \frac{u_\alpha}{v_\alpha}.$$

En notant  $k = u_\alpha/v_\alpha$ , on a donc

$$\forall n \geq \alpha, 0 \leq u_n \leq k v_n;$$

et par conséquent  $u_n = \mathcal{O}(v_n)$ .