

Exercice 1

1) $\frac{3n^2 + 4n - 6}{n^2} = 3 + \frac{4}{n} - \frac{6}{n^2} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 3$

oui

Donc $\exists N \in \mathbb{N}, \forall n \geq N, 3n^2 + 4n - 6 < 4n^2$

Donc $3n^2 + 4n - 6 \in O(n^2)$

2) $\forall n \geq 100, 3n^2 + 4n - 6 \leq n^3$

oui

Donc $3n^2 + 4n - 6 \in O(n^3)$

3) On a montré que $3n^2 + 4n - 6 \in O(n^2)$

oui

De plus $\forall n \geq 1, 3n^2 + 4n - 6 \geq n^2$

Donc $3n^2 + 4n - 6 \in \Omega(n^2)$

Donc $3n^2 + 4n - 6 \in \Theta(n^2)$

4) On a bien $3n^2 - 4n - 6 \in O(n^4)$ mais pas $3n^2 - 4n - 6 \in \Omega(n^4)$

NON

5) $\exists N \in \mathbb{N}, \forall n > N, 3n^3 - 4n - 6 > n^3$

oui

De plus $\frac{3n^3 - 4n - 6}{n^3} = 3 - \frac{4}{n^2} - \frac{6}{n^3} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 3$

Donc $\exists N \in \mathbb{N}, \forall n > N, 3n^3 - 4n - 6 \leq 4n^3$

Donc $3n^3 - 4n - 6 \in \Omega(n^3)$

Et donc $3n^3 - 4n - 6 \in \Theta(n^3)$

6) $\frac{3n^2 + 2^n}{2^n} = \frac{3n^2}{2^n} + 1 \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 1$ Donc $\exists N \in \mathbb{N}, \forall n > N, 2^n \leq 3n^2 + 2^n \leq 2 \times 2^n$

oui

Donc $3n^2 + 2^n \in \Theta(2^n)$

7) $\frac{3n^2 + 2^{3n+2}}{2^n} = \frac{3n^2}{2^n} + 2^{3n+2-n} = \frac{3n^2}{2^n} + 2^{2n+2} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} +\infty$

NON

Donc $3n^2 + 2^{3n+2} \notin \Theta(2^n)$

8) $\forall n \geq 1, 2^{3n^2} \leq 2^{n^3}$

oui

Donc $3n^2 + 2^{3n^2} \in O(2^{n^3})$

9) $| \sin(n) | \leq 1$

Donc $-2 \leq 3 + 5 \cdot |\sin(n)| \leq 8$

Donc $3 + 5 \cdot |\sin(n)| \in \Theta(1)$

10) $\forall n \geq 2, n \leq 2n + 3 \leq 3n$

oui

Donc $2n + 3 \in \Theta(n)$

11) $\frac{3^n}{2^n} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} +\infty$

NON

Donc $3^n \notin O(2^n)$

12) $\frac{(n+1)!}{n!} = n+1 \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} +\infty$

NON

Donc $(n+1)! \notin O(n!)$

13) $\forall n \in \mathbb{N}, n! < n^n$. Donc $n! \in O(n^n)$

oui

14) $\frac{n^n}{n!} = \frac{n \times n \times \dots \times n}{1 \times 2 \times \dots \times n} = 1 + \left(\sum_{i=1}^{n-1} i \right) \times n \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} +\infty$

NON

Donc $n^n \notin O(n!)$

15) $\frac{n^n + 2^n + n^{10} + n!}{n^n} = 1 + \underbrace{\frac{2^n}{n^n}}_{\rightarrow 0} + \underbrace{\frac{n^{10}}{n^n}}_{\rightarrow 0} + \underbrace{\frac{n!}{n^n}}_{\rightarrow 0} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 1$

oui
(?)

Donc $n^n + 2^n + n^{10} + n! \in O(n^n)$

Pg l'autre sens

Exercice 2

1) Boucle j: Pour i fixé, la boucle fait i itérations

Boucle i: i prend les valeurs: $m, \frac{m}{2}, \frac{m}{4}, \dots, 1$

$$\text{Donc } \mathcal{C}(N) = m + \frac{m}{2} + \dots + 1 \leq 2m$$

$$\text{Donc } \mathcal{C}(N) \in \mathcal{O}(m)$$

2) Boucle j: Pour i fixé, la boucle fait N itérations.

Boucle i: i prend les valeurs $1, 2, 4, \dots, N \Rightarrow \log(N)$ valeurs

$$\text{Donc } \mathcal{C}(N) = N \log(N)$$

$$\text{Donc } \mathcal{C}(N) \in \mathcal{O}(N \log(N))$$

3) Boucle j: Pour i fixé, la boucle fait i itérations

Boucle i: i prend les valeurs $m, m-1, \dots, 1$

$$\text{Donc } \mathcal{C}(m) = \sum_{i=1}^m i = \frac{m(m+1)}{2}$$

$$\text{Donc } \mathcal{C}(m) \in \mathcal{O}(m^2)$$

4) Boucle j: Pour i fixé, la boucle fait $\log(N)$ itérations

Boucle i: i prend les valeurs $1, 2, \dots, \frac{N}{2}, N$

$$\text{Donc } \mathcal{C}(N) = \log(N) \times \log(N)$$

$$\text{Donc } \mathcal{C}(N) \in \mathcal{O}(\log^2(N))$$

Exercice 3 On note $n = |V|$ et $m = |E|$

1) Si représenté par une liste d'adjacence : $\mathcal{C} = \Theta(n + m)$

↳ on parcourt la liste de chaque sommet (donc en tout on trouve m valeurs).
On ajoute n car on considère qu'il faut accéder à la liste de chaque sommet (même si elle est vide).

Si représenté par une matrice d'adjacence : $\mathcal{C} \in \Theta(n^2)$

↳ il faut parcourir toute la matrice.

| | liste | matrice |
|---|--------------------------|--------------------------|
| + | parcourir tout E | trouver un élément donné |
| - | trouver un élément donné | parcourir tout E |

2) Pour chaque sommet i , $W[i]$ contient le poids le plus faible des arêtes qui sortent de i .

$$\mathcal{C}(n, m) = \underbrace{n \log(n)}_{\text{tri}} + \underbrace{m + n}_{\text{parcours de } E} \in \Theta(n \log(n))$$

3) For i in V :
 $W[i] = \text{undef}$

For (i, j) in E :
 if $W[i] = \text{undef}$: $W[i] = w(i, j)$
 else if $W[i] > w(i, j)$: $W[i] = w(i, j)$

$$\mathcal{C} \in \Theta(n + m)$$

⇒ Pas besoin de trier à l'avance, on teste la valeur en parcourant E .

Exercice 4

- 1) $V = \{ \text{villes de France} \}$
 $E = \{ \text{toutes les combinaisons} \}$
 $w(v_1, v_2) = \text{distance entre } v_1 \text{ et } v_2$
- 2) Tout tester \Rightarrow on ne peut pas faire mieux
- 3) Il y a $n!$ ordres possibles.

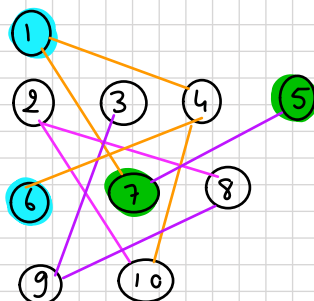
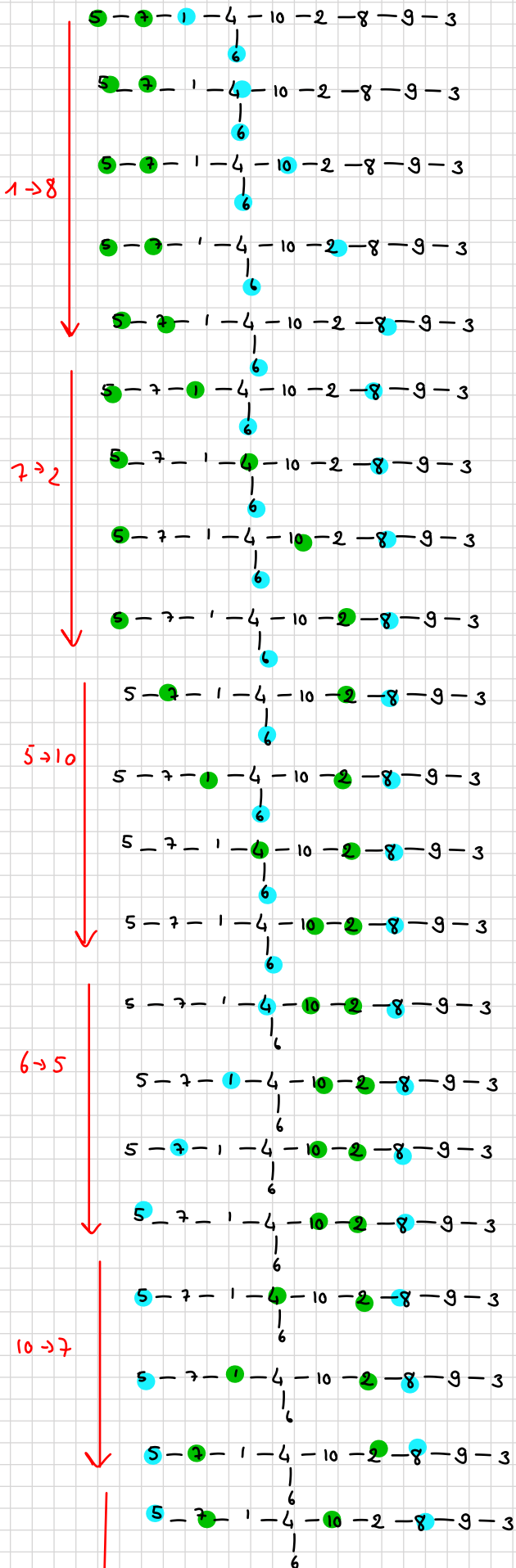
Exercice 5

1) $V = \{\text{cases}\}$

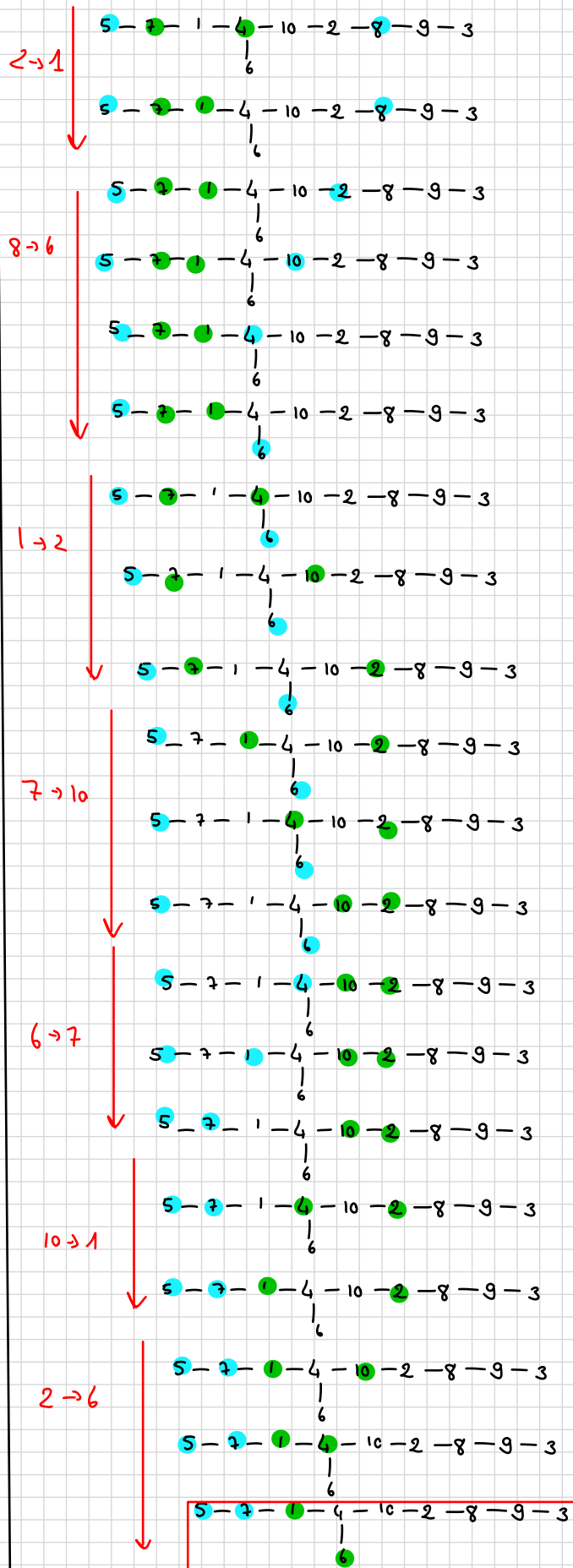
$E = \{14, 17, 28, 210, 33, 46, 410, 57, 89\}$

| | | | | |
|---|----|---|---|---|
| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
| 6 | 7 | 8 | | |
| 9 | 10 | | | |

2) Autrement disposé :



3) Oui, on peut ne pas utiliser les cases 3 et 9



Exercice 6

1) On pèse 4 et 4. Si égalité, c'est la pièce restante.

Si non on garde les 4 plus lourdes, on pèse 2 et 2.

On garde les 2 lourdes et on fait une dernière pesée pour les départager.

Avec 27 pièces, il faut 4 pesées.

2) $\log_3(n)$ pesées nécessaires : on divise tjrs par 3 le nombre de pièces.

3) a) Il faut faire des pesées de plusieurs groupes avec 4 billes pour trouver la pièce fautive en combinant les résultats.

b) Par exemple pour 12 pièces :

1) On fait 3 paquets : #1: {1, 2, 3, 4}, #2: {5, 6, 7, 8}, #3: {9, 10, 11, 12}

2) On compare #1 et #2

a) Si #1 > #2 : on compare {1, 2, 5} et {3, 4, 6}

i) Si {1, 2, 5} > {3, 4, 6} : On compare {1} et {2}

• Si 1 > 2 \Rightarrow 1 est la lourde

• Si 2 > 1 \Rightarrow 2 est la lourde

• Si 1 = 2 \Rightarrow 6 est la légère

ii) Si {1, 2, 5} < {3, 4, 6} : On compare {3} et {4}.

(mêmes résultats que i), sauf que 5 avait la légère)

iii) Si {1, 2, 5} = {3, 4, 6} : Alors {7} ou {8} est responsable.

On vérifie en une pesée en comparant {7} et {1} (par ex.).

b) Si #1 < #2 : même chose que a) en intervertissant les paquets.

c) Si #1 = #2 : la pièce recherchée est dans #3.

On compare {1, 9} et {10, 11}

i) Si {1, 9} = {10, 11} : c'est 12 la fautive pièce.

On trouve en une pesée si elle est plus légère ou plus lourde

ii) Si {1, 9} > {10, 11} : soit 9 est la lourde, soit 10 ou 11 est la légère.

Même manip' que 2)a)i)

iii) Si {1, 9} < {10, 11} : soit 9 est la légère, soit 10 ou 11 est la lourde.

Même manip' que 2)a)i)