## Université du Québec à Montréal

# ${\it INF5130}: Algorithmique$

## Devoir 1

Hiver 2023

Nom :  $\underline{OUEYEYA}$  Code permanent :  $\underline{OUEG82330306}$ 

Nom :  $\underline{\text{Ga\"{e}tan}}$  Code permanent :  $\underline{\text{OUEG82330306}}$ 

#### Exercice 1

I. 
$$Tab = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 0 & 0 & 4 & 2 & 0 \end{bmatrix}$$

II.

III.

IV. a)

b)

#### Exercice 2

a)

$$\sum_{i=2}^{n-1} \sum_{j=3}^{i+3} \left( 36j^2 + 24j + 18i \right) \text{ pour tout } n \in \mathbb{N}, n \ge 3.$$

b)

$$\sum_{i=5}^{n} \sum_{j=0}^{i} \sum_{k=0}^{j} 3^{k} \text{ pour tout } n \in \mathbb{N}, n \ge 5.$$

Exercice 3 On suppose que  $f(n) = \omega(g(n))$ . Démontrer à l'aide des définitions formelles que  $5g(n) + 3f(n) = \omega(2g(n))$ .

Exercice 4 On suppose que f(n) = O(h(n)) et  $g(n) = \Omega(1)$ . Démontrer à l'aide des définitions formelles que 7f(n) = O(h(n)g(n)).

#### Exercice 5

On considère l'équation de récurrence T(n)=4T(n-1)+5T(n-2)+1 pour tout entier  $n\geq 3,$  T(1)=0, T(2)=1.

- a) Calculer T(3), T(4) et T(5) à l'aide de l'équation de récurrence.
- b) Démontrer par récurrence que  $T(n) \ge 5^{n-2}$  pour tout entier  $n \ge 2$ .

#### Exercice 6

a) 
$$T(n) = 8T(\lceil \frac{n}{4} \rceil) + 5n\sqrt{n}$$

b) 
$$T(n) = 9T\left(\left\lceil \frac{n}{3}\right\rceil\right) + 7n^6$$

c) 
$$T(n) = 6T\left(\left\lceil \frac{n}{36}\right\rceil\right) + \sqrt[3]{n}\lg(n)$$

### $\underline{\text{Exercice } 7}$

$$n\lg^2(5n), \sqrt[3]{n^7}, \frac{3n^5 + 5n}{2n^2 + 1}, 2^{2\log_{16}(n)}, \sqrt{n^2\lg^5\left(\sqrt{n}\right)}, 5^{\lg(n)}, n\lg(n^3), \frac{\sqrt{n}}{\lg(n)}$$

$$\frac{\sqrt{n}}{\lg(n)}, \sqrt[3]{n^7}, n\lg(n^3), \frac{3n^5 + 5n}{2n^2 + 1}, 2^{2\log_{16}(n)}, 5^{\lg(n)}, n\lg^2(5n), \sqrt{n^2\lg^5\left(\sqrt{n}\right)}$$

### $\underline{\text{Exercice } 8}$

$$\overline{T(n) = n^2} \, 32^{2\log_4(n)} \lg^3\left(\sqrt[3]{n}\right) \log_5\left(\frac{n^4}{\sqrt{n}}\right).$$

<sup>=</sup>