IFT436: devoir 1

Foo McBar

23 septembre 2020

Question 1

```
(a) Voici mon algorithme...
```

```
\begin{array}{c} \mathbf{tant} \ \mathbf{que} \ vrai \ \mathbf{faire} \\ \mathbf{si} \ x < y \ \mathbf{alors} \\ x \leftarrow x + 1 \\ y \leftarrow 2x \\ \mathbf{sinon} \ \mathbf{si} \ x > y \ \mathbf{alors} \\ x \leftarrow x - 1 \\ \mathbf{sinon} \\ x \leftarrow 0 \\ t \leftarrow [] \\ \mathbf{pour} \ i \in [1..n] \ \mathbf{faire} \\ t[i] \leftarrow n - i \\ \mathbf{ajouter} \ 42 \ \mathrm{\grave{a}} \ t \end{array}
```

- (b) ...
- (c) ...
- (d) ...
- (e) ...
- (f) $(m \cdot n^m \cdot 2^n)! 9000$

Question 2

(a) Expression mathématique centrée :

$$[(0,5),(1,12),(8,11),(3,8),(12,14),(13,15),(18,20),(1,16)]$$

(b) Un tableau:

- (c) ...
- (d) i_1, i_2, \ldots, i_n

Question 3

(iv) 45

(v) 46

(vi) 47

(b)
$$n^3$$
, 3^n , $n \log_2 n$, n^2

(c) Posons
$$f(n) = 2(n-4)(n+2)(n+3) + 8\sqrt{n}$$
. Nous avons :

$$f(n) = 2(n-4)(n+2)(n+3) + 8\sqrt{n}$$

 $\leq \dots$ (pour tout $n \geq 5$)
 $\leq \dots$ (pour tout $n \geq 2$)
 $= c \cdot n^3$ (par magie)

Nous concluons donc que $f \in \mathcal{O}(n^3)$.

(d)

$$\mathcal{O}(1) \subset \mathcal{O}(n) \subset \mathcal{O}(42^n)$$

(e) Remarquons que $n^2 \geq 0$ pour tout $n \in \mathbb{N}...$