## $DM_1$ Informatique

**Q. 1** Initialement, on a un arbre de hauteur 0 contenant 1 nœud. Puis, on a un arbre de hauteur 1 contenant 2 nœud. Et, si l'on a deux arbres AVL a et b, on peut les connecter et la hauteur de l'arbre AVL obtenu est donc h(t) = h(a) + h(b) + 1 qui est minimale si h(a) = h(b) - 1. Ainsi, on en déduit que

$$\forall p \in \mathbb{N}, \ n_p = F_p.$$

Q. 2 On calcule

$$\begin{split} \log_2 n(t) &= \log_2 F_{n(t)} \\ &= \log_2 F_p \quad \text{en posant } p = n(t) \\ &= \log_2 \left( \frac{\varphi^p - \alpha^p}{\sqrt{5}} \right) \\ &= \log_2 (\varphi^p - \alpha^p) - \log_2 \sqrt{5} \\ &= p \log_2 \varphi \times \log_2 \left( 1 - \left( \frac{\varphi}{\alpha} \right)^p \right) - \frac{1}{2} \log_2 5 \\ &= p \log_2 \varphi \times \left( \left( \frac{1 + \sqrt{5}}{1 - \sqrt{5}} \right)^p + \mathcal{O}\left( \left( \frac{1 + \sqrt{5}}{1 - \sqrt{5}} \right)^{2p} \right) \right) - \frac{1}{2} \log_2 5 \\ &= ? \end{split}$$