

**Problème 4.** Soit  $n \in \mathbb{N}^*$ . Alors il existe  $m$  tel que  $2^m = \overline{n\dots}^{10}$ .

Commençons par traduire plus explicitement cette proposition en écrivant la condition  $2^m = \overline{n\dots}^{10}$  de manière équivalente

$$\exists k \in \mathbb{N}, \quad n10^k \leq 2^m < (n+1)10^k.$$

Passons alors au logarithme en base 10 pour obtenir

$$\log(n) + k \leq m \log(2) < \log(n+1) + k$$

ou encore

$$\log(n) \leq m \log(2) - k < \log(n+1).$$

On se propose alors d'utiliser le théorème d'approximation de DIRICHLET :

**Lemme** (Approximation de DIRICHLET). Soit  $\alpha \notin \mathbb{Q}$ . Alors, pour tout  $N \in \mathbb{N}^*$ , il existe  $p$  et  $q \in \mathbb{N}^*$  tels que

$$0 < |q\alpha - p| < \frac{1}{N}.$$

Laissons la preuve de ce résultat pour l'instant et terminons la preuve de notre problème.

*Démonstration.* Commençons par montrer que le réel  $\log(2)$  est irrationnel. Supposons par l'absurde qu'il existe  $p$  et  $q \in \mathbb{N}^*$  tels que  $\log(2) = \frac{p}{q}$ . Alors, en utilisant que  $\log(10) = 1$ , on peut écrire

$$p \log(2) = q \log(10) \Leftrightarrow \log(2^p) = \log(10^q)$$

et par injectivité, cela donne  $2^p = 10^q$ . Or  $5 \mid 10$  mais  $5 \nmid 2$ , ce qui contredit l'égalité.

En utilisant le théorème d'approximation de DIRICHLET, on obtient alors que

$$\forall N \in \mathbb{N}^*, \exists p, q \in \mathbb{N}^*, \quad 0 < |q \log(2) - p| < \frac{1}{N}.$$

Un corollaire assez immédiat est donc que

$$\forall x, y \in \mathbb{R}, \exists p, q \in \mathbb{N}^*, \quad x < |q \log(2) - p| < y$$

et en prenant  $x = \log(n)$  et  $y = \log(n+1)$  on obtient qu'il existe  $m, k \in \mathbb{N}^*$  tels que

$$\log(n) \leq m \log(2) - k < \log(n+1).$$

□

Faisons quand même la preuve du théorème d'approximation de DIRICHLET.

*Démonstration.* Soit  $\alpha \notin \mathbb{Q}$  et soit  $N \in \mathbb{N}^*$ . Considérons l'application

$$\varphi : \mathbb{N} \rightarrow \llbracket 0, N-1 \rrbracket, \quad k \mapsto \max \left\{ \ell \in \llbracket 0, N-1 \rrbracket \mid \frac{\ell}{N} < \{k\alpha\} \right\}$$

Par le principe des tiroirs, on sait alors qu'il existe  $i$  et  $j$  deux entiers tels que

$$0 < \{i\alpha\} - \{j\alpha\} < \frac{1}{N}$$

et en écrivant que  $x = \lfloor x \rfloor + \{x\}$  on obtient

$$0 < i\alpha - \lfloor i\alpha \rfloor - (j\alpha - \lfloor j\alpha \rfloor) < \frac{1}{N}$$

ou encore

$$0 < (i-j)\alpha - (\lfloor i\alpha \rfloor - \lfloor j\alpha \rfloor) < \frac{1}{N}$$

et en posant  $p = \lfloor i\alpha \rfloor - \lfloor j\alpha \rfloor$  et  $q = i-j$  on obtient bien le résultat annoncé (pour obtenir la valeur absolue, on échange simplement le rôle de  $i$  et  $j$ ). □