## DS d'informatique $N^{\circ}1$ – corrigé

## Exercice 1 : Représentation des nombres

- 1.  $1011_2 = 11_{10}$ ,  $110011_2 = 51_{10}$ ,  $111001_2 = 57_{10}$ ,  $11110_2 = 30_{10}$ .
- $2. \ \ 37 = 100101_2, \ 118 = 1110110_2, \ 79 = 1001111_2, \ 56 = 111000_2.$
- 3. Le nombre entier non signé le plus grand qu'on puisse écrire avec 32 bits est :

$$\underbrace{11\dots111}_{32\times} = 2^{32} - 1 = 4294967295 \tag{1}$$

4. M possède 53 bits et le bit le plus à gauche est 1. La valeur la plus faible que l'on puisse écrire est :

$$1\underbrace{000\dots0}_{52\times} = 2^{52} \tag{2}$$

et la valeur la plus élevée est :

$$\underbrace{111...1}_{53} = 2^{53} - 1 \tag{3}$$

On a donc  $2^{52} \leqslant M \leqslant 2^{53} - 1$ 

- 5. L'exposant E possède 11 bits donc on a  $0 \le E \le 2^{11} 1 = 2047$ . Et donc on a  $-1023 \le e \le 1024$
- 6. On a  $N=0.1=M\times 2^e$ . Donc  $M=0.1\times 2^{-e}$ . L'encadrement de M trouvé ci-dessus nous donne

$$\begin{split} 2^{52} &\leqslant M \leqslant 2^{53} - 1 \\ 2^{52} &\leqslant 0.1 \times 2^{-e} \leqslant 2^{53} - 1 \\ 10 \times (2^{52}) &\leqslant 2^{-e} \leqslant 10 \times (2^{53} - 1) \\ \frac{\ln(10 \times 2^{52})}{\ln(2)} &\leqslant -e \leqslant \frac{\ln(10 \times (2^{53} - 1))}{\ln(2)} \\ 55.32 &\leqslant -e \leqslant 56.32 \end{split}$$

Comme e est un nombre entier, on a forcément e = -56.

7. On a alors  $E = e + 1023 = 967 = 1111000111_2$ 

## Exercice 2: Manipulation de listes

- 1. L=[10,23,1,54,65].
- 2. L.append(42) ou L = L + [42]
- 3.  $L[1:3] \rightarrow [23,1], L[0:4:2] \rightarrow [10,1], L[1:] \rightarrow [23,1,54,65]$
- 4. a = L[1]
- 5. b = L[-1]
- 6. del L[0]
- 7. L = [len(L)+1]+[L]
- 8.  $len(L) \rightarrow 2. L[1][1] \rightarrow 8.$

## Exercice 3: UN PETIT PROGRAMME

À La fin de l'exécution du programme on a :

- x = 64
- y = 26
- z = 13

2017–2018