04 - Représentation des nombres

Les nombres en base 10 seront représentés sans indice, c'est-à-dire que 32_{10} sera représenté par 32.

I Entiers

Exercice 1 Quel est l'entier maximal non signé que l'on peut écrire sur 8 bits? Sur 32 bits? Sur 64 bits?

Exercice 2 Convertir à la main en binaire les nombres suivants : 9 - 33 - 253 - 1026 - 2051 - 56 - 325 - 945

Exercice 3 Donner la valeur en base 10 à la main des nombres en binaire suivants :101₂ - 1111₂ - 10000_2 - 1010_2 - 10101011_2 - 100000001_2 - 111111111_2

Exercice 4 Que vaut 2^{10} en décimal? En déduire rapidement l'ordre de grandeur des nombres suivants : 2^{30} - 2^{31} - 2^{64}

Exercice 5 Quel est l'entier maximal signé que l'on peut écrire sur 8 bits? Sur 32 bits? Sur 64 bits?

Exercice 6 Que vaut, sur 8 bits signés, 127+1? Sur 8 bits non signés?

Exercice 7 Donner la valeur des octets suivants, dans le cas de nombres signés.

- 0 1 1 1 1 1 1 1
 1 0 0 0 0 0 0 0 0
- 1 0 0 1 0 0 0 0
- 0 1 1 1 0 0 0 1
- 1 1 0 1 1 0 1 0
- 1 1 1 1 1 1 1

Que deviennent ces résultats quand les nombres sont non signés?

Exercice 8 Convertir sur un octet les nombres -16, -43, -64, -127. Aura-t-on la même représentation sur 32bits?

Exercice 9 On appelle base $hexad\'{e}cimale$ la base 16, où les symboles sont 0,1,2,3,4,5,6,7,8,9,A,B,C,D,E,F.

- 9.1 Ecrire 15 en base hexadécimale
- 9.2 Quel est le nombre maximal que l'on peut représenter avec 2 symboles hexadécimaux?
- 9.3 En déduire que la valeur d'un octet peut être représentée par un hexadécimal à 2 symboles.
- 9.4 Représenter les octets non signés suivants en hexadécimal :
 - 0 0 0 0 1 0 0 0
 - 10000000
 - 1 1 1 1 1 1 1
 - 0 0 1 1 0 0 1 0
 - 1 0 1 0 0 0 0 0 0
- **9.5** Donner les octets correspondants à $1F_{16}$ 48_{16} , DD_{16} , $0E_{16}$

II Flottants

Rappel des bases de la norme IEEE 754, simple précision : on code sur 32 bits avec 1 bit de signe s, 8 bits d'exposants exp et 23 bits de mantisse ma. Le décalage d de l'exposant est de $2^{8-1} - 1 = 127$.

L'exposant représenté par un nombre non signé, entre 0 et $2^8 - 1$, puis l'exposant est calculé selon e = exp - d. La représentation de la mantisse ma est calculée par $ma = \sum_{i=1}^{23} b_i * 2^{-i}$ où i est la place du bit (i = 1 pour le bit de poids fort de ma.

On distingue trois types de représentations :

- Les nombres normalisés, où l'exposant est différent de 0 et de 255, dont la valeur vaut $v = (-1)^s.m.2^e$ avec m = ma + 1
- Les nombres où l'exposant vaut 0, dont la valeur vaut $v = (-1)^s$.ma. 2^{-126} (ce sont les plus petits nombres en valeur absolue)
- Les nombres où l'exposant vaut 255, dont la valeur vaut ∞ si la mantisse vaut 0, NaN sinon.

Exercice 10 Calculer les mantisses ma, correspondant à (les nombres non donnés sont des zéros) $100..._b$, $010..._b$, $0010..._b$, $0001..._b$. Comment en déduire m?

Exercice 12 Donner, pour une valeur donnée de e, l'écart entre deux nombres successifs. Quelle est la plus grande valeur de cet écart?

Exercice 13 Donner la valeur :

- du plus petit nombre non nul dénormalisé (en valeur absolue)
- ullet du plus grand nombre différent de ∞ ou NaN dénormalisé
- du plus petit nombre normalisé (en valeur absolue)
- du plus grand nombre normalisé

Exercice 14 Représentation de la partie décimale d'un nombre Si on prend un nombre réel, et qu'on désigne par x sa partie décimale $(x \in [0,1])$, on peut écrire que :

$$x = \sum_{i=1}^{+\infty} \frac{b_i}{2^i}$$

où les b_i valent soit 0, soit 1 (il s'agit de la décomposition en base 2 de la partie décimale). Pour calculer successivement les b_i , il suffit d'appliquer l'algorithme suivant :

- 1. on multiplie x par 2
- 2. si $x \ge 1$, on ajoute un 1 à la représentation et on soustrait 1 à x
- 3. sinon on ajoute un 0 à la représentation.
- 4. et on recommence...

L'algorithme s'arrête dès que x est nul... ou jamais.

Par exemple, pour x=0,25, on a x*2=0.5 donc on écrit 0. 0.5*2=1, on ajoute 1 : 01, et x devient nul, on s'arrête (on trouve bien que $0,25=\frac{0}{2}+\frac{1}{2^2}=0,01_2$)

- **14.1** Calculer la représentation de 0,25 0,6875. Faire de même avec 0,3 et constater que dans ce cas, l'algorithme ne s'arrêtera pas.
- 14.2 Coder en python une fonction calcul_mantisse(x:float)->list qui retourne sous forme d'une liste (de 23 termes) les 23 premiers termes du développement décimal en binaire de x. Par exemple calcul_mantisse(0.3) va retourner :

14.3 Coder alors une fonction verif_mantisse(1:list)->float qui calcule le nombre $x = \sum_{i=1}^{23} \frac{l_i}{2^i}$, où les l_i sont les éléments de la liste retournée par calcul_mantisse.

Exercice 15 Donner la représentation en norme IEEE 754 simple précision de : 0 - 1 - 21 - 1563 - 2,2