

---

## TP : La norme IEEE-754

---

### Partie A : Calculs préliminaires

1. Convertir les nombres binaires suivants en décimal :

$$(11,01)_2 \quad (1110,10101)_2 \quad (0,0010\ 01)_2$$

2. Convertir les nombres réels suivants en binaire :

$$6,75 \quad 11,5625 \quad 0,40625$$

3. Tout nombre décimal peut s'écrire sous la forme  $\pm M \times 10^E$ , où  $M \in [1; 10[$  est appelé la **mantisse** et  $E$  l'**exposant**. Par exemple :

$$712,48 = 7,1248 \times 10^2 \implies M = 7,1248 \quad E = 2$$

En binaire, c'est (presque) pareil : tout nombre s'écrit sous la forme  $\pm 1, M \times 2^E$ .

Ici,  $M$  est appelé **pseudo-mantisse**, car il ne représente que la partie décimale (la partie entière étant forcément 1, on parle de *bit implicite*). Exemple :

$$(101,001)_2 = (1,01001)_2 \times 2^2 \implies M = 01001 \quad E = 2$$

☞ Pour  $M$ , on prend tous les bits après la virgule, même les 0 << inutiles >>

Calculer les valeurs de  $M$  et  $E$  pour chacun des exemples de l'exercice 1.

### Partie B : La norme IEEE 754

La **norme IEEE 754** (pour *Institute of Electrical and Electronics Engineers*) est une norme de représentation des **nombre à virgule flottante** utilisée en informatique. Elle définit comment les nombres réels sont stockés et manipulés dans les ordinateurs, en particulier pour assurer la **portabilité**, la **précision** et la **cohérence des calculs** numériques. Elle définit le codage des nombres réels de la manière suivante :

Signe (S)	Exposant (E)	Pseudo-Mantisse (M)
1 bit	$e$ bits	$m$ bits

- Le bit de signe est égal à 0 pour les nombres positifs, 1 pour les nombres négatifs.
- En cas d'exposant négatif, on n'utilise pas le complément à 2 mais **on décale l'exposant** en lui ajoutant la valeur  $d = 2^{e-1} - 1$  (où  $e$  est le nombre de bits utilisé pour le codage de l'exposant).
- Pour la pseudo-mantisse  $M$ , on complète si besoin avec des zéros à droite pour l'écrire sur  $m$  bits.  
Par exemple, si  $m = 10$  bits et  $M = 011$ , alors on utilisera la valeur **0110000000** pour  $M$ .

Un nombre représenté de cette manière a pour valeur (attention les yeux) :

$$(-1)^S \times \left(1 + \frac{M}{2^m}\right) \times 2^{E-d}$$

où  $M$  est donné en décimal,  $E$  est l'**exposant décalé** et  $d = 2^{e-1} - 1$  est le décalage de l'exposant.

1. Dans cette question, on code l'exposant sur  $e = 5$  bits, et la mantisse sur  $m = 10$  bits.
  - (a) Combien faut-il d'octets pour représenter un nombre de cette manière ?
  - (b) Quelle est la valeur du décalage d'exposant  $d$  dans ce cas ?
  - (c) On considère le nombre suivant, codé avec la norme IEEE-754 : 0 10001 0010000000
    - i. Donner les valeurs décimales de  $M$  et  $E$ .
    - ii. Déterminer la valeur décimale de ce nombre grâce à la formule ci-dessus (ou par la méthode de votre choix).
  - (d) On souhaite coder le nombre décimal 6,75 (déjà représenté en binaire dans l'exercice 2).
    - i. Déterminer la valeur binaire de la pseudo-mantisse  $M$ , sans enlever d'éventuels 0 « inutiles ».
    - ii. Déterminer la valeur binaire de l'exposant  $E$  (sans oublier le décalage).
    - iii. En déduire la représentation binaire de 6,75 avec la norme IEEE-754.  
Au besoin, rajouter des 0 « à droite » pour écrire  $M$  sur 10 bits.
  - (e) Donner de même les représentations des nombres -11,5625 et 0,40625.
  - (f) On admet que le nombre  $(0,1)_{10}$  admet pour écriture binaire  $0,000110011001100\dots$ , où la séquence 1100 se reproduit à l'infini.
    - i. Donner la représentation de  $(0,1)_{10}$  avec la norme IEEE-754.  
(pour la mantisse, on arrondira le résultat...)
    - ii. Donner la valeur décimale de cette représentation. Que remarque-t-on ?
2. Les formats les plus couramment utilisés avec la norme IEEE-754 sont les suivants :

Nombre de bits utilisés

Type	Signe	Exposant	Pseudo-mantisse	Total
Simple précision ( <i>float</i> )	1	8	23	<b>32</b>
Double précision ( <i>double</i> )	1	11	52	<b>64</b>

Donner la représentation de  $(0,1)_{10}$  en simple précision, puis la valeur décimale de cette représentation.