



Représentation des données



[Mise à jour le 4/6/2021]

Sources

- Numérique et sciences informatiques 1^{er} - ellipses

1. Introduction

Les données et les programmes stockés dans la mémoire des machines numériques sont représentés à l'aide de deux chiffres : **0** et **1**.



0 et **1** sont appelés chiffres binaires (*Binary Digits*) ou **bits**.

Ces chiffres binaires sont regroupés en paquets de **8 bits (octets ou bytes)** puis couramment organisés en **mots** de 2, 4 ou 8 octets. Une machine dite 32 bits manipule des mots de 4 octets lorsqu'il effectue des opérations. Ce regroupement de bits est à la base de la représentation des entiers, des réels et des caractères.



Il est nécessaire d'utiliser des codes (**encoder**) pour représenter des **entiers**, des **décimaux** et des **caractères**.

2. Encodage des entiers naturels

2.1 Écriture en base 2

Une séquence de chiffres binaires peut s'interpréter comme un nombre écrit en base 2. Dans cette base, les chiffres **0** et **1** d'une séquence sont associés à un **poids 2ⁱ** qui dépend de la position *i* des chiffres dans la séquence. 



Une séquence de **n bits** $b_i, b_{n-1}, b_{n-2}, \dots, b_1, b_0$ correspond au nombre décimal N tel que :

$$N_{10} = b_{n-1}2^{n-1} + b_{n-2}2^{n-2} + \dots + b_12^1 + b_02^0 = \sum_{i=0}^{n-1} b_i 2^i$$


Cet encodage permet de représenter des entiers dans l'intervalle **[0, 2ⁿ - 1]**

Exemples

- Un octet ($n = 8$) permet de coder tous les nombres entre 0 et 255

$$- 10011011_2 = 1 \cdot 2^7 + 0 \cdot 2^6 + 0 \cdot 2^5 + 1 \cdot 2^4 + 1 \cdot 2^3 + 0 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 = 128 + 16 + 8 + 2 + 1 = 155_{10}$$

2.2 Écriture en base 16

La base 16 ou hexadécimale est souvent utilisée pour simplifier l'écriture des nombres binaires. 



On passe d'un nombre en base 16 à un nombre en base 2 en regroupant les chiffres binaires par 4.



2.3 Boutisme

Sources

- Boutisme sur [Wikipédia](#)
- endianness sur [Academic.com](#)

La représentation en machine des entiers naturels sur des mots de 2, 4 ou 8 octets se heurte au problème de l'ordre dans lequel ces octets sont organisés en mémoire. Ce problème est appelé le **boutisme** (ou endianness). 

- **Big endian**



Le gros boutisme consiste à placer l'**octet de poids fort en premier**, c'est-à-dire à l'adresse mémoire la plus petite.



- **Little endian**



Le petit boutisme consiste à placer l'**octet de poids faible** en premier. C'est-à-dire à l'adresse mémoire la plus petite.



Bien que le boutisme soit géré au niveau du système d'exploitation, il peut être nécessaire d'en tenir compte lorsqu'on accède aux **octets en mémoire** ou lors d'**échanges sur un réseau**.



2.4 Bases 2,10 et 16 en Python

Voir [Variables, types numériques et entrées / sorties dans la console](#)

3. Encodage des entiers relatifs (complément à 2)

Ressource



- La notation en complément à 2 sur [SlidePlayer](#)

Le code complément à 2 permet d'effectuer simplement des **opérations arithmétiques** sur les entiers relatifs codés en binaire. Il opère toujours sur des nombres binaires ayant le **même nombre de bits** (par commodité, celui-ci est généralement un multiple de 4). [Wikipédia](#)



Le code complément à 2 permet de représenter des entiers dans l'intervalle $[-2^{n-1}, 2^{n-1} - 1]$. Le bit de **poids fort** (bit le plus à gauche) ou **MSB** (Most Significant Bit) donne le **signe** du nombre représenté (**0** \Rightarrow **positif** ou **1** \Rightarrow **négatif**).

Exemple

- Un octet ($n = 8$) permet de coder en complément à 2 tous les nombres entre -128 et 127.
- Le nombre 01110001_2 est positif et égal à 89_{10}
- Le nombre 11111111_2 est négatif et égal à -1_{10}

Obtention d'un nombre binaire en complément à 2



Avant de convertir un nombre décimal en binaire complément à 2, il faut s'assurer de représenter ce nombre avec suffisamment de bits. $-2^{n-1} \leq -N$ avec $N > 0$

Exemple : nombre de bits nécessaires pour coder -125000_{10}

$$-2^{n-1} \leq -125000$$

$$\Rightarrow 2^{n-1} > 125000$$

$$\Rightarrow \log_{10}(2^{n-1}) > \log_{10}(125000) \text{ or } \log_{10}(a^b) = b \cdot \log_{10}(a)$$

$$\Rightarrow n-1 > \log_{10}(125000) / \log_{10}(2)$$

$$\Rightarrow n > (\log_{10}(125000) / \log_{10}(2)) + 1 \Rightarrow n > 17,93 \Rightarrow \mathbf{n=18}$$

Vérification : pour $n = 18$, $N_{10} \in [-2^{17}, 2^{17}-1]$ soit $\mathbf{-131072 \leq N_{10} \leq 131071}$

4. Représentation approximative des nombres réels



4.1 Nombres décimaux

L'encodage des nombres **flottants** est inspiré de l'écriture scientifique des nombres décimaux qui se compose d'un **signe** (+ ou -), d'un nombre décimal m appelé **mantisse**, compris dans l'intervalle **[1, 10[** et d'un entier relatif n appelé exposant. L'écriture scientifique d'un nombre décimal est de la forme $\pm m \times 10^n$.



On remarquera que **le nombre 0 ne peut pas être représenté par cette écriture.**



4.2 Norme IEEE 754

Ressource

- IEEE 754