

## I. Les systèmes de numération

### I.1. Numération décimale

Ce système de numération, usuel dans la vie quotidienne, dispose de dix symboles (les chiffres) :

0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9.

On travaille alors en **base 10**.

**Exemple** :  $7239 = 7 \cdot 10^3 + 2 \cdot 10^2 + 3 \cdot 10^1 + 9 \cdot 10^0$

De manière générale, un nombre s'écrivant  $N = a_{n-1} \dots a_1 a_0$  (les  $a_i$  représentent les  $n$  chiffres) dans une base  $B$  (on dispose de  $B$  symboles) s'écrit :

$$N = a_{n-1}B^{n-1} + a_{n-2}B^{n-2} + \dots + a_1B^1 + a_0B^0$$

On note alors  $N = (a_{n-1} \dots a_1 a_0)_B$ . La base  $B$  est notée en indice, codée en décimal.

### I.2. Numération binaire

La numération en base deux (ou **numération binaire**) utilise deux symboles 0 et 1. Cette base est très commode pour distinguer les deux états logiques fondamentaux.

On écrit :

$(a_{n-1}a_{n-2} \dots a_1 a_0)_2 = a_{n-1} \cdot 2^{n-1} + \dots + a_0 \cdot 2^0$  (expression de droite écrite dans la base 10 et  $a_i \in \{0, 1\}$ ).

**Exemple** :  $(4)_{10} = 1 \cdot 2^2 + 0 \cdot 2^1 + 0 \cdot 2^0 = (100)_2$

Un nombre à  $n$  chiffres en base deux distingue  $2^n$  états.

Un état binaire est appelé **bit** (contraction de *binary digit*). Un bit prend les valeurs 0 ou 1.

Les puissances successives de 2 (1, 2, 4, 8, 16, 32, 64, 128, 256, ...) sont appelées **poids binaires**. En général, le poids du bit de rang  $n$  est  $2^n$  (**attention, on commence toujours au rang 0**).

Le bit de poids le plus fort est appelé **MSB** (*Most Significant Bit*).

Le bit de poids le plus faible est appelé **LSB** (*Less Significant Bit*).

### I.3. Numération octale

Ce système utilise 8 symboles : 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7. Il n'est plus guère employé aujourd'hui, puisqu'il servait au codage des nombres dans les ordinateurs de première génération.

$$(N)_8 = a_{n-1} \cdot a_0, (N)_{10} = a_{n-1}8^{n-1} + a_{n-2}8^{n-2} + \dots + a_18^1 + a_08^0$$

### I.4. Numération hexadécimale

Le développement des systèmes microprogrammés (mini- et micro-ordinateurs) a favorisé l'utilisation de ce code. Il comporte 16 symboles : 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, A, B, C, D, E, F.

$$(N)_{16} = a_{n-1} \cdot a_0, (N)_{10} = a_{n-1}16^{n-1} + a_{n-2}16^{n-2} + \dots + a_116^1 + a_016^0$$

Un **quartet**, ou digit hexadécimal, évolue entre 0 et 15 (en base 10) soit 0 et F en hexadécimal. L'assemblage de 2 quartets forme un **octet** qui varie de 0 à 255 (en décimal).

Pour indiquer la base 16, on peut la noter en indice suivant la manière générale. Mais dans la pratique on utilise une autre notation. On place le caractère \$ (dollar) devant le nombre ou H derrière.

**Exemple**

$$(AA)_{16} = AAH = \$AA = A \cdot 16^1 + A \cdot 16^0 = 10 \cdot 16 + 10 \cdot 1 = (170)_{10}$$

## II. Changements de base - Conversions

### II.1. Conversion décimal vers binaire

Il existe plusieurs moyens d'effectuer une telle conversion :

- par soustractions successives des poids binaires dans la différence de l'étape précédente ;
- par divisions successives par 2 du dividende de l'étape précédente. Les restes correspondants sont les bits consécutifs. C'est terminé au premier dividende nul (que l'on ne compte pas).

### II.2. Conversion décimal vers hexadécimal

On reprend les deux méthodes précédentes avec des poids hexadécimaux ou en divisant par 16.

### II.3. Décomposition d'un nombre décimal en octal

Les mêmes principes s'appliquent aussi.

### II.4. Toutes les conversions vers le décimal

Dans tous les cas, il n'y a rien de particulier à ajouter. Le principe de conversion est directement attaché à la manière dont on écrit un nombre dans une base donnée (Cf. définition).

$$(N)_B = a_{n-1}.B^{n-1} + \dots + a_0.B^0 \text{ où } B \text{ est codé en décimal}$$

La conversion est réalisée automatiquement dans la mesure où le résultat est écrit directement dans la base dix.

### II.5. Les conversions directes (sans passer par le décimal)

Dans les bases usuelles (2, 8 et 16) utilisées dans les systèmes numériques, les conversions peuvent être réalisées par exploitation de propriétés particulières aux nombres de ces bases.

#### II.5.1. Binaire vers hexadécimal

Un nombre hexadécimal est « découparable » en quartets facilement codables en binaire. Donc, pour convertir du binaire en hexadécimal, on divise le nombre binaire en « tranches de quatre » en partant de la droite. Chacun des « paquets » est ensuite converti en hexadécimal. Cette méthode revient à fractionner en décompositions successives.

**Exemple** :  $(110101110001)_2 = (\underline{1101} \ \underline{0111} \ \underline{0001})_2 = D71H$

**Explication** : la mise en paquet revient à effectuer une série de factorisations partielles de la base de destination. Ici c'est  $16 = 2^4$ . Les résidus constituent les chiffres de la conversion. Dans l'exemple précédent, cela donne :

$$\begin{aligned} (110101110001)_2 &= 1.2^{11} + 1.2^{10} + 0.2^9 + 1.2^8 + 0.2^7 + 1.2^6 + 1.2^5 + 1.2^4 + 0.2^3 + 0.2^2 + 0.2^1 + 1.2^0 \\ &= \{1.2^3 + 1.2^2 + 0.2^1 + 1.2^0\} \cdot (2^4)^2 + \{0.2^3 + 1.2^2 + 1.2^1 + 1.2^0\} \cdot 2^4 + \{0.2^3 + 0.2^2 + 0.2^1 + 1.2^0\} \\ &= \quad \quad \quad 13.16^2 \quad \quad \quad + \quad \quad \quad 7.16^1 \quad \quad \quad + \quad \quad \quad 1.16^0 \end{aligned}$$

#### II.5.2. Hexadécimal vers binaire

C'est le processus directement inverse, on écrit chaque quartet sur 4 bits en complétant éventuellement avec des zéros.

**Exemple** :  $BC34H = (1011[B] \ 1100[C] \ 0011[3] \ 0100[4])_2 = (1011 \ 1100 \ 0011 \ 0100)_2$

#### II.5.3. Binaire vers octal et inversement

On reprend les mêmes principes, sachant que  $8 = 2^3$  (en factorisant  $8 = 2^3$ ).

### III. Codage des nombres

Un code constitue une correspondance entre des symboles et des objets à désigner. Les codes du §I sont pondérés : dans une base de travail donnée, la valeur d'un rang donné est un multiple par la base de celle du rang inférieur. D'autres codes ne sont pas pondérés, c'est à dire que la position d'écriture ne correspond pas à un poids des autres. Ils ne permettent d'effectuer d'opérations arithmétiques.

#### III.1. Codes pondérés

##### III.1.1. Code naturel

Le code binaire naturel et ses dérivés (octal et hexadécimal) répondent aux règles classiques de l'arithmétique des nombres positifs (on peut calculer).

##### III.1.2. Code décimal codé binaire (DCB)

Dans ce codage (BCD, *Binary Coded Decimal* en anglais), chaque digit décimal est écrit en binaire puis tous sont juxtaposés. Cette représentation est commode pour traiter les nombres dans le mode de représentation le plus adapté à l'opérateur humain (lors d'un affichage par exemple).

**Exemple** :  $7239 = (0111\ 0010\ 0011\ 1001)_{\text{DCB}} = (1110001000111)_2$ .

##### III.1.3. Représentation des nombres négatifs : code complément à 2

Le codage en complément à 2 permet d'effectuer des soustractions.

Le **complément à 1** ou **complément restreint** (CR) d'un nombre est obtenu en inversant chaque bit. On a donc  $x + \text{CR}(x) = 2^n - 1$  ( $n$  est le nombre de bits de  $x$ ).

**Exemple** :  $\text{CR}(22) = \text{CR}(10110) = 01001 (= 9 = 2^5 - 1 - 22)$ .

Il vient donc :  $x + \text{CR}(x) + 1 = 2^n$ .  $2^n$  correspond à un cycle et n'est pas interprété (le bit extérieur à la taille de codage est ignoré). Par conséquent, la valeur négative  $-x$  est représentée par  $\text{CR}(x) + 1$ .

La valeur  $\text{CR}(x) + 1$  est appelée complément vrai (CV) ou complément à 2 de  $x$ .

La codage par **complément à 2** (*Tableau 1*) permet la représentation des nombres négatifs utilisée dans les calculateurs. Le signe est le bit de poids fort : 0 pour le signe + (compatible avec le codage non signé) et 1 pour le signe négatif.

|    | $c_3$ | $c_2$ | $c_1$ | $c_0$ |
|----|-------|-------|-------|-------|
| 7  | 0     | 1     | 1     | 1     |
| 6  | 0     | 1     | 1     | 0     |
| 5  | 0     | 1     | 0     | 1     |
| 4  | 0     | 1     | 0     | 0     |
| 3  | 0     | 0     | 1     | 1     |
| 2  | 0     | 0     | 1     | 0     |
| 1  | 0     | 0     | 0     | 1     |
| 0  | 0     | 0     | 0     | 0     |
| -1 | 1     | 1     | 1     | 1     |
| -2 | 1     | 1     | 1     | 0     |
| -3 | 1     | 1     | 0     | 1     |

*Tableau 1*

**Exemple** :  $7 - 4 = 7 + \text{CV}(4) = 0111 + \text{CV}(0100) = 0111 + 1011 + 1 = (1)0011 = +3$ .

#### III.2. Codes non pondérés

##### III.2.1. Code cyclique : code binaire réfléchi ou code Gray

Dans ce code, un seul bit change entre deux valeurs adjacentes. Il est employé dès que l'on doit représenter une l'évolution réelle des variables où une seule change à un instant (exemple dans les tables de Karnaugh).

##### III.2.2. Codes redondants : détecteur et correcteurs d'erreurs (pour info)

Ces codes sont utilisés pour contrôler les transmissions. Ils permettent de détecter une erreur de bit lors d'une transmission et parfois même une correction de l'erreur. Pour l'essentiel, ces codes ne sont pas pondérés.

### IV. Extension aux codes non numériques

Pour manipuler d'autres éléments que des nombres, il est nécessaire de les coder. Le plus connu de ces codes, et le plus utilisé en particulier dans le monde informatique, est le code ASCII (*American Standard Code for Information Interchange*) présenté dans le *Tableau 2*.

Table des caractères de contrôle (00 à 31)

| ASCII | Caract. | Signification                                     | ASCII | Caract. | Signification                                     |
|-------|---------|---|-------|---------|---|
| 00    | NUL     | <i>null</i> , nul                                 | 16    | DLE     | <i>data link escape</i> , échap. liaison données  |
| 01    | SOH     | <i>start of heading</i> , début d'en-tête         | 17    | DC1     | <i>device control 1</i> , commande unité 1        |
| 02    | STX     | <i>start of text</i> , début de texte             | 18    | DC2     | <i>device control 2</i> , commande unité 2        |
| 03    | ETX     | <i>end of text</i> , fin de texte                 | 19    | DC3     | <i>device control 3</i> , commande unité 3        |
| 04    | EOT     | <i>end of transmission</i> , fin de transmission  | 20    | DC4     | <i>device control 4</i> , commande unité 4        |
| 05    | ENQ     | <i>enquiry</i> , interrogation                    | 21    | NAK     | <i>negative acknowledge</i> , acc. récep. nég.    |
| 06    | ACK     | <i>acknowledge</i> , accusé de réception          | 22    | SYN     | <i>synchronous idle</i> , inactif synchronisé     |
| 07    | BEL     | <i>bell</i> , sonnerie                            | 23    | ETB     | <i>end of transmission block</i> , fin tran. bloc |
| 08    | BS      | <i>backspace</i> , espacement arrière             | 24    | CAN     | <i>cancel</i> , annuler                           |
| 09    | HT      | <i>horizontal tabulation</i> , tabulation horiz.  | 25    | EM      | <i>end of medium</i> , fin du support             |
| 10    | LF      | <i>line feed</i> , saut de ligne                  | 26    | SUB     | <i>substitute</i> , substitut                     |
| 11    | VT      | <i>vertical tabulation</i> , tabulation verticale | 27    | ESC     | <i>escape</i> , échappement                       |
| 12    | FF      | <i>form feed</i> , saut de page                   | 28    | FS      | <i>file separator</i> , séparateur de fichiers    |
| 13    | CR      | <i>carriage return</i> , retour chariot           | 29    | GS      | <i>group separator</i> , séparateur de groupes    |
| 14    | SO      | <i>shift out</i> , hors code                      | 30    | RS      | <i>record separator</i> , sép. d'enregistr.       |
| 15    | SI      | <i>shift in</i> , en code                         | 31    | US      | <i>unit separator</i> , séparateur d'unités       |

Table des caractères imprimables (32 à 127) — ou table ASCII standard

| ASCII | Caractère.                  |
|-------|-----------------------------|
| 32    | SP ( <i>space</i> , espace) |
| 33    | !                           |
| 34    | "                           |
| 35    | #                           |
| 36    | \$                          |
| 37    | %                           |
| 38    | &                           |
| 39    | '                           |
| 40    | (                           |
| 41    | )                           |
| 42    | *                           |
| 43    | +                           |
| 44    | ,                           |
| 45    | -                           |
| 46    | .                           |
| 47    | /                           |
| 48    | 0                           |
| 49    | 1                           |
| 50    | 2                           |
| 51    | 3                           |
| 52    | 4                           |
| 53    | 5                           |
| 54    | 6                           |
| 55    | 7                           |
| 56    | 8                           |
| 57    | 9                           |
| 58    | :                           |
| 59    | ;                           |
| 60    | <                           |
| 61    | =                           |
| 62    | >                           |
| 63    | ?                           |

| ASCII | Caractère |
|-------|-----------|
| 64    | @         |
| 65    | A         |
| 66    | B         |
| 67    | C         |
| 68    | D         |
| 69    | E         |
| 70    | F         |
| 71    | G         |
| 72    | H         |
| 73    | I         |
| 74    | J         |
| 75    | K         |
| 76    | L         |
| 77    | M         |
| 78    | N         |
| 79    | O         |
| 80    | P         |
| 81    | Q         |
| 82    | R         |
| 83    | S         |
| 84    | T         |
| 85    | U         |
| 86    | V         |
| 87    | W         |
| 88    | X         |
| 89    | Y         |
| 90    | Z         |
| 91    | [         |
| 92    | \         |
| 93    | ]         |
| 94    | ^         |
| 95    | _         |

| ASCII | Caractère                   |
|-------|-----------------------------|
| 96    | `                           |
| 97    | a                           |
| 98    | b                           |
| 99    | c                           |
| 100   | d                           |
| 101   | e                           |
| 102   | f                           |
| 103   | g                           |
| 104   | h                           |
| 105   | i                           |
| 106   | j                           |
| 107   | k                           |
| 108   | l                           |
| 109   | m                           |
| 110   | n                           |
| 111   | o                           |
| 112   | p                           |
| 113   | q                           |
| 114   | r                           |
| 115   | s                           |
| 116   | t                           |
| 117   | u                           |
| 118   | v                           |
| 119   | w                           |
| 120   | x                           |
| 121   | y                           |
| 122   | z                           |
| 123   | {                           |
| 124   |                             |
| 125   | }                           |
| 126   | ~                           |
| 127   | DEL ( <i>delete</i> , sup.) |

Tableau 2 : codage ASCII.