

Chapitre 1

Numération et Codage

La création de la numération est un des faits les plus marquants de l'histoire de l'humanité. Si la plupart des civilisations ont adopté le système décimal, c'est qu'il a toujours été naturel de compter sur ses doigts. L'utilisation des phalanges et des articulations permet même d'améliorer ce simple procédé connu de tous : les chinois ont, par exemple, compté jusqu'à 100 000 sur une main et dix milliards sur les deux mains. Les Mayas, Aztèques, Celtes et Basques, sans doute plus sportifs, ont utilisé aussi les orteils, et la base 20. Les Sumériens ont bizarrement utilisé la base 60, et les Romains la base 12...



Bois de renne entaillé

Les archéologues ont découvert en Europe des ossements d'animaux, essentiellement des radius, vieux de 20 000 à 35 000 ans, dont les entailles servaient très probablement à dénombrer les ours, bisons ou autres gibiers abattus. L'homme alors incapable de compter est tout au plus capable de concevoir l'unité et la multitude. Ce type d'entailles, ou de crans, retrouvé aussi sur les parois d'une caverne préhistorique, au côté de dessins d'animaux, ne laisse aucun doute sur la fonction de dénombrement.

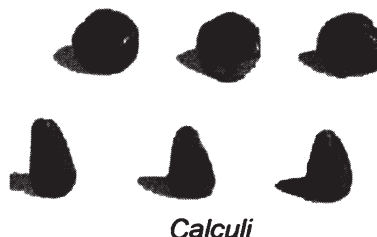
Dès 9 000 avant J.-C., les peuples du Proche-Orient utilisent des cailloux : en latin *calculi*, à l'origine du mot calcul. Cette méthode est encore utilisée aujourd'hui (bouliers chinois). Au IV^{ème} millénaire avant J.-C., ce sont les habitants de Suse, capitale de l'Élam (sud-ouest de l'Iran actuel), qui ont les premiers l'idée de remplacer les cailloux par des objets dont la dimension et la forme correspondent à un ordre d'unité d'un système de numération : un bâtonnet symbolise l'unité simple, une bille plate la dizaine, une sphère la centaine.

À la même époque, les Sumériens, habitants du pays de Sumer (basse Mésopotamie, actuel Irak), créent un système similaire. Seule différence, le système utilisé est sexagésimal plutôt que décimal, un petit cône vaut 1, une bille 10, un grand cône 60, un grand cône perforé 600, une sphère 3 600, etc... Notre culture a d'ailleurs conservé un souvenir des Sumériens puisque nous utilisons encore leur système pour exprimer la mesure du temps en heures, minutes et secondes, et la mesure d'angle plan en degrés, minutes, secondes.

Les Sumériens enferment ces objets dans des boules creuses en argile, qui servent pour la comptabilité des biens. Elles portent à leur surface le sceau du propriétaire ou du contrôleur, et doivent être cassées pour qu'on puisse en vérifier le contenu.

Vers 3200 avant J.-C., les différents *calculi* enfermés sont symbolisés par diverses empreintes sur la paroi externe de chaque boule. Il n'est donc plus nécessaire de briser la boule d'argile pour procéder à des vérifications ou inventaires, il suffit de « lire » les informations. Ce sont là les plus vieux chiffres de l'histoire (chiffres protoélamites).

Vers 3000 avant J.-C., les *calculi* disparaissent, seules restent les marques sur la boule qui s'aplatit peu à peu pour devenir une tablette. A la même époque, les Égyptiens inventent une écriture et un système de numération reposant sur une base décimale (numération hiéroglyphique). C'est vers 2700 avant J.-C. que l'on trouve les premiers chiffres sumériens cunéiformes (formes de clous). Vers 2200 avant J.C. les Akkadiens (basse Mésopotamie), succédant aux Sumériens, adaptent le système sexagésimal à une base décimale : le 60 et le 600 deviennent 100 et 1000. Mais tous ces systèmes se bornent à répéter le chiffre de chaque classe autant de fois que nécessaire...



Calculi

Toujours à Babylone, vers 1900/1800 avant J.-C., on trouve les plus anciennes traces de numération positionnelle sexagésimale. Vers les années 300/200 avant J.-C., apparaît la première utilisation du zéro, qui n'est alors pas un chiffre.

Mais c'est aux Indiens que l'on doit la découverte ultime. Si on a longtemps cru que notre numération provenait du monde arabo-musulman, il semble qu'elle soit plutôt d'origine indienne. Cette notation est apparue pour la première fois au milieu du III^{ème} siècle avant notre ère. Nos chiffres dits « arabes » sont en fait « des chiffres indiens, un peu déformés par l'usage, le temps et les voyages ».

Au début de notre ère, les Grecs et les Romains utilisent des lettres pour écrire les chiffres, mais leur système de numération est une « régression dans l'histoire du calcul » (G. Ifrah). C'est pourquoi les comptables romains, et les calculateurs européens du Moyen Âge après eux, utiliseront toujours des tables de calcul.

C'est au IV^{ème} ou V^{ème} siècle que les neuf premiers chiffres indiens reçoivent une valeur de position selon une base décimale et qu'ils sont complétés par le zéro.

En 629, le mathématicien et astronome indien Brahmagupta publie son *Brahmasphutasiddhânta*, qui révèle une parfaite maîtrise de la notation décimale de position au moyen de neuf chiffres et du zéro. Il utilise aussi, le premier, des nombres négatifs et énonce les quatre opérations fondamentales. Dans ce système, les nombres de 1 à 9 reçoivent une valeur qui, selon leur position dans l'énonciation des nombres, correspond à plusieurs ordres d'unités. En disant un, trois, huit pour « notre 831 d'aujourd'hui » par exemple, on donne une valeur d'unité simple au mot un, une valeur de dizaine à trois et une valeur de centaine à huit. Il est amusant de remarquer que si les chiffres utilisés aujourd'hui, dits arabes, constituent une sorte de langage universel, des chiffres « hindi » représentant les mêmes nombres coexistent encore dans certains pays du Moyen-Orient.

En 976, lors d'un voyage en Espagne, le moine Auvergnat Gerbert d'Aurillac (il sera pape de 999 à 1003 sous le nom de Sylvestre II) s'initie aux chiffres dits arabes et les introduit en Europe occidentale. Ils ne seront réellement utilisés qu'à la fin du XII^{ème} siècle.

Vers 1440, la mise au point par Johannes Gensfleisch, dit Gutenberg, du procédé de composition en caractères mobiles fondus en alliage d'imprimerie stabilise graphiquement les chiffres « arabes » en Europe occidentale, et donne naissance à la forme définitive qu'ils ont actuellement.

Quant à l'origine graphique des chiffres, elle est relativement simple pour le 1, le 2 et le 3. La superposition de deux ou trois traits horizontaux, réunis d'abord en un seul signe par une ligature, a donné naissance à des graphismes de même facture que le 2 et le 3 indiens. Les chiffres 4 à 9 ont subi beaucoup plus de modifications au cours du temps.

1 - SYSTÈMES DE NUMÉRATION

On utilise aujourd'hui des systèmes de numération dits pondérés : c'est une numération positionnelle, comme énoncé précédemment. La définition d'un système de numération pondéré repose sur trois notions :

- La « base » du système : c'est un nombre entier, noté B.
- Les « digits » du système : ce sont des caractères, tous différents, représentant chacun un élément de la base. Il y en a donc B au total, notés 0, 1, 2, 3, 4, ... Pour écrire un nombre, on associe plusieurs digits dans un ordre déterminé, par exemple : $N = 1354$ ou $N = 4153$ ou ...
- Le « poids » de chaque digit selon son rang (sa position). Compté de la droite vers la gauche, ce poids est B^0 (c'est à dire 1) pour le premier digit, B^1 (c'est à dire B) pour le second digit, B^2 pour le troisième digit, etc...

1.1 - Système décimal

Dans ce système, la base B est 10. Il y a 10 digits notés : 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9

Les nombres 3997 et 195,28 exprimés en décimal signifient :

$$3997 = 3 \times 10^3 + 9 \times 10^2 + 9 \times 10^1 + 7 \times 10^0 \quad 195,28 = 1 \times 10^2 + 9 \times 10^1 + 5 \times 10^0 + 2 \times 10^{-1} + 8 \times 10^{-2}$$

Convention : en base 10, on ne note pas $(3997)_{10}$ ou $(195,28)_{10}$, mais 3997 ou 195,28.

Rappelons que ces chiffres indiens nous sont parvenus par le monde arabo-musulman où on écrit de la droite vers la gauche. En partant de la droite, on peut lire aisément un nombre, chiffre après chiffre :



La lecture de gauche à droite, à la mode occidentale, est impossible sans une vision d'ensemble du nombre. En effet, on lit 3, puis trente neuf, puis trois cent quatre vingt dix neuf, avant de comprendre que c'est en fait trois mille neuf cent quatre vingt dix sept.



Cette lecture de gauche à droite est d'autant plus difficile que le nombre est grand (il faut commencer par faire des « paquets de trois » en partant de la droite, avant de pouvoir lire le nombre en partant de la gauche). Pour se consoler de cet inconvénient, on peut dire qu'en annonçant « trois mille... » on a immédiatement un ordre de grandeur du nombre, ce qui ne serait pas le cas si les unités étaient annoncées en premier.

1.2 - Système binaire

Le mathématicien et philosophe allemand Leibniz (1646-1716) a été un des premiers à étudier la numération binaire. Mais le système binaire est réellement utilisé depuis le XIXème siècle et les travaux du mathématicien anglais George Boole (l'algèbre de Boole sera abordée au chapitre 3). C'est aujourd'hui le système qui permet de traiter et représenter les informations par ordinateur.

Dans ce système, la base B est 2. Il y a 2 digits notés : 0 et 1

Les nombres 1101 et 101,01 exprimés en binaire signifient :

$$(1101)_2 = 1 \times 2^3 + 1 \times 2^2 + 0 \times 2^1 + 1 \times 2^0 = 1 \times 8 + 1 \times 4 + 0 \times 2 + 1 \times 1 = 13 \text{ (en base 10).}$$

$$(101,01)_2 = 1 \times 2^2 + 0 \times 2^1 + 1 \times 2^0 + 0 \times 2^{-1} + 1 \times 2^{-2} = 1 \times 4 + 0 \times 2 + 1 \times 1 + 0 \times 0,5 + 1 \times 0,25 = 5,25$$

1.3 - Vocabulaire

Un « Bit » (contraction américaine de Binary digiT) est un digit du système binaire.
 Un « Mot » (Word en américain) est un ensemble de bits dont il faut préciser le nombre.
 Par exemple : un mot de 16 bits, un mot de 12 bits, Un mot de 10 bits sera nécessaire pour exprimer un nombre compris entre 0 et 1023.
 Un « Quartet » (Nibble en américain) est un mot de 4 bits.
 Un « Octet » (Byte en américain) est un mot de 8 bits.
 Le « Bit de poids faible » (L.S.B. en américain, Less Significant Bit) est le bit situé le plus à droite, donc de plus faible poids. Le « Bit de poids fort » (M.S.B. en américain, Most Significant Bit) est le bit situé le plus à gauche.
 En unité de capacité de traitement numérique : un « kilo » = 2^{10} = 1024.
 Un « kO » = 1 kiloOctet = 1024 Octets.
 Un « MO » = 1 MégaOctet = 1024 kO.
 Un « GO » = 1GigaOctet = 1024 MO.

1.4 - Système octal

Dans ce système, la base B est 8. Il y a 8 digits notés : 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7
 Les nombres 547 et 47,12 exprimés en octal signifient :
 $(547)_8 = 5 \times 8^2 + 4 \times 8^1 + 7 \times 8^0 = 5 \times 64 + 4 \times 8 + 7 \times 1 = 359$ (en base 10).
 $(47,12)_8 = 4 \times 8^1 + 7 \times 8^0 + 1 \times 8^{-1} + 2 \times 8^{-2} = 4 \times 8 + 7 \times 1 + 1 \times 0,125 + 2 \times 0,015625 = 39,15625$

1.5 - Système hexadécimal

Dans ce système, la base B est 16.
 Il y a 16 digits notés : 0, 1, 2, 3, ... 9, A, B, C, D, E, F.
 Les nombres 1A5F et 5F,2 exprimés en hexadécimal signifient :
 $(1A5F)_{16} = 1 \times 16^3 + A \times 16^2 + 5 \times 16^1 + F \times 16^0 = 1 \times 4096 + 10 \times 256 + 5 \times 16 + 15 \times 1 = 6751$
 $(5F,2)_{16} = 5 \times 16^1 + F \times 16^0 + 2 \times 16^{-1} = 5 \times 16 + 15 \times 1 + 2 \times 0,0625 = 95,125$ (en base 10).

2 - CHANGEMENT DE SYSTÈME DE NUMÉRATION

Le premier paragraphe présente quatre systèmes de numération parmi les plus utilisés. Il existe des règles pour passer d'un système à un autre, pour les nombres entiers positifs :

2.1 - Conversion Octal en Binaire, et Binaire en Octal

On remarque que la base du système octal (8) est égale à la puissance troisième de la base du système binaire (2) : $8 = 2^3$

A chaque digit d'un nombre exprimé en octal, on peut donc faire correspondre un ensemble de 3 bits du même nombre exprimé en binaire.

Exemple

$$(1547)_8 = (001)(101)(100)(111) = (1101100111)_2$$

La conversion inverse se fait de la même manière, en partageant le nombre binaire en ensembles de 3 bits à partir de la droite.

Exemple

$$(11010110100)_2 = (011)(010)(110)(100) = (3264)_8$$

2.2 - Conversion Hexadécimal en Binaire, et Binaire en Hexadécimal

On remarque que la base du système hexadécimal (16) est égale à la puissance quatrième de la base du système binaire (2) : $16 = 2^4$

A chaque digit d'un nombre exprimé en hexadécimal, on peut donc faire correspondre un ensemble de 4 bits du même nombre exprimé en binaire.

Exemple $(6B3)_{16} = (0110)(1011)(0011) = (11010110011)_2$

La conversion inverse se fait de la même manière, en partageant le nombre binaire en ensembles de 4 bits à partir de la droite.

Exemple $(1101011101101)_2 = (0001)(1010)(1110)(1101) = (1AED)_{16}$

2.3 - Conversion Décimal en Binaire, Octal ou Hexadécimal

Notons $B = 2$ (binaire) ou 8 (octal) ou 16 (hexadécimal), en base 10 on a :

$$N = a.B^4 + b.B^3 + c.B^2 + d.B^1 + e.B^0$$

$(N - e)/B = a.B^3 + b.B^2 + c.B^1 + d.B^0$ est un entier, donc e est le reste de la division entière de N par B . Le quotient est $N_1 = a.B^3 + b.B^2 + c.B^1 + d.B^0$

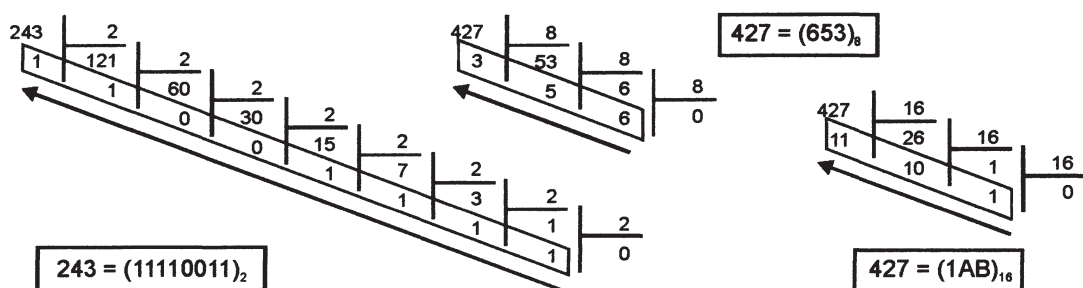
$(N_1 - d)/B = a.B^2 + b.B^1 + c.B^0$ est un entier, donc d est le reste de la division entière de N_1 par B . Le quotient est $N_2 = a.B^2 + b.B^1 + c.B^0$

$(N_2 - c)/B = a.B^1 + b.B^0$ est un entier, donc c est le reste de la division entière de N_2 par B . Le quotient est $N_3 = a.B^1 + b.B^0$

$(N_3 - b)/B = a.B^0$ est un entier, donc b est le reste de la division entière de N_3 par B . Le quotient est $N_4 = a.B^0$

$(N_4 - a)/B = 0$ est un entier, donc a est le reste de la division entière de N_4 par B . Le quotient est nul.

Il suffit donc d'effectuer des divisions entières successives : du nombre par la base, puis du quotient obtenu par la base, puis du nouveau quotient par la base, ... jusqu'à ce que le quotient devienne nul. L'expression recherchée est constituée par l'ensemble des restes successifs des divisions, lu à l'envers, comme on le voit ci-dessous :



Une autre méthode est disponible sur le site <http://unprof.com>

EXERCICE 1

1. Exprimer en « binaire » le nombre décimal 965, le nombre octal $(607)_8$ et le nombre hexadécimal $(A8B)_{16}$
2. Exprimer en « octal » le nombre binaire $(10111010)_2$, le nombre décimal 1157 et le nombre hexadécimal $(F1F)_{16}$
3. Exprimer en « hexadécimal » le nombre binaire $(10110110011101)_2$, le nombre octal $(7106)_8$ et le nombre décimal 3589

3 - CODAGE BINAIRE

Tout traitement informatique ou automatique d'une information implique que celle-ci soit codée, c'est à dire représentée à l'aide de bits à 2 états distincts, 0 et 1, ce qui facilite le stockage et la manipulation. On distingue deux catégories de codes : les codes numériques et les codes alphanumériques. Voici les codes les plus courants :

3.1 - Codage numérique

3.1.1 - Code Binaire Naturel (BN)

Le code binaire naturel est le code dans lequel on exprime un nombre selon le système de numération binaire. C'est le code le plus simple, il est pondéré et il se prête parfaitement bien au traitement des opérations arithmétiques.

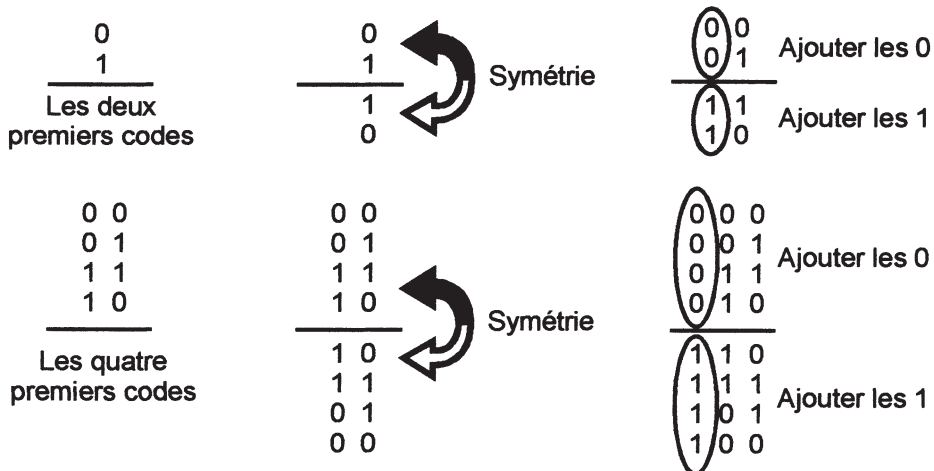
Les poids successifs des bits à partir de la droite (1, 2, 4, 8, 16, 32, ...) sont très faibles par rapport à ceux du système décimal (1, 10, 100, 1000, ...), ce qui est un inconvénient à cause du nombre de bits nécessaires au codage.

Un autre inconvénient du code binaire naturel est qu'il peut introduire des erreurs lors du codage de grandeurs variant de façon ordonnée. Entre deux codes successifs, plusieurs bits peuvent changer simultanément. Par exemple : entre le code $(01)_2$ représentant 1 en base 10 et le code $(10)_2$ représentant 2, les deux bits changent en même temps, ce qui est impossible physiquement : il y a deux transitions possibles, $(11)_2$ et $(00)_2$. Pendant un court instant, un code parasite risque donc d'introduire une erreur.

3.1.2 - Code Binaire Réfléchi (BR) ou Code GRAY

Pour pallier l'inconvénient du codage Binaire Naturel, on a conçu un codage, appelé code Binaire Réfléchi ou code Gray, tel qu'entre deux codes successifs, un seul bit change de valeur. Le tableau page suivante donne quelques correspondances entre le codage Binaire Naturel et le codage Binaire Réfléchi (voir aussi <http://unprof.com>).

Pour construire le tableau des codes Binaires Réfléchis, on procède par réflexions successives. Les deux premiers codes étant 0 et 1, on opère une symétrie et on ajoute à gauche deux « 0 » et deux « 1 » : on obtient ainsi les quatre premiers codes. En opérant de nouveau une symétrie, en ajoutant quatre « 0 » et quatre « 1 », on obtient les huit premiers codes.



Il faudra opérer une nouvelle symétrie, ajouter huit « 0 » et huit « 1 » pour obtenir les seize premiers codes... etc... Voir le tableau de la page suivante.

Le Code Gray est notamment utilisé pour les informations fournies par des capteurs de position. Il est également utilisé pour ranger les valeurs binaires des variables dans un tableau de Karnaugh, de façon à mettre en évidence les adjacences (voir chapitre 3). Ce codage n'est pas pondéré et ne permet pas l'utilisation des opérations arithmétiques.

Décimal	Binaire Naturel	Binaire Réfléchi
0	0 0 0 0 0 0 0 0	0 0 0 0 0 0 0 0
1	0 0 0 0 0 0 0 1	0 0 0 0 0 0 0 1
2	0 0 0 0 0 0 1 0	0 0 0 0 0 0 1 1
3	0 0 0 0 0 0 1 1	0 0 0 0 0 0 1 0
4	0 0 0 0 0 1 0 0	0 0 0 0 0 1 1 0
5	0 0 0 0 0 1 0 1	0 0 0 0 0 1 1 1
6	0 0 0 0 0 1 1 0	0 0 0 0 0 1 0 1
7	0 0 0 0 0 1 1 1	0 0 0 0 0 1 0 0
8	0 0 0 0 1 0 0 0	0 0 0 0 1 1 0 0
9	0 0 0 0 1 0 0 1	0 0 0 0 1 1 0 1
10	0 0 0 0 1 0 1 0	0 0 0 0 1 1 1 1
11	0 0 0 0 1 0 1 1	0 0 0 0 1 1 1 0
12	0 0 0 0 1 1 0 0	0 0 0 0 1 0 1 0
13	0 0 0 0 1 1 0 1	0 0 0 0 1 0 1 1
14	0 0 0 0 1 1 1 0	0 0 0 0 1 0 0 1
15	0 0 0 0 1 1 1 1	0 0 0 0 1 0 0 0
16	0 0 0 1 0 0 0 0	0 0 0 1 1 0 0 0
...
31	0 0 0 1 1 1 1 1	0 0 0 1 0 0 0 0
32	0 0 1 0 0 0 0 0	0 0 1 1 0 0 0 0
...
63	0 0 1 1 1 1 1 1	0 0 1 0 0 0 0 0
64	0 1 0 0 0 0 0 0	0 1 1 0 0 0 0 0
...
127	0 1 1 1 1 1 1 1	0 1 0 0 0 0 0 0
128	1 0 0 0 0 0 0 0	1 1 0 0 0 0 0 0
...
255	1 1 1 1 1 1 1 1	1 0 0 0 0 0 0 0

• Conversion du Binaire Naturel en Binaire Réfléchi

Pour trouver l'expression d'un nombre binaire dans le code réfléchi, on additionne sans retenue le nombre complété par un 0 avec lui-même, et on abandonne le bit de poids faible. Pourquoi ? Voir la solution de l'exercice 15 du chapitre 3.

Exemple 7 en Binaire Naturel vaut 111.

Conversion : 1110 le nombre complété par un zéro,
 $+ 111$ le nombre en Binaire Naturel

Somme sans retenue = 1004 , donc 7 vaut 100 en Binaire Réfléchi.

• Conversion du Binaire Réfléchi en Binaire Naturel

On part de la gauche vers la droite : le premier chiffre est recopié, les suivants sont recopiés quand le chiffre précédent, en codage Binaire Naturel, est 0 ; si le chiffre précédent, en codage Binaire Naturel, est 1, on remplace par le complément. Pourquoi ? Voir la solution de l'exercice 15 du chapitre 3.

Exemple 13 en BR vaut 1011. Conversion en BN : le premier chiffre 1 est recopié ; le second chiffre 0 est changé en 1, car le premier chiffre BN est un 1 ; le troisième chiffre 1 est changé en 0, car le second chiffre BN est un 1 ; le quatrième chiffre 1 est recopié, car le troisième chiffre BN est un 0. On obtient donc : 13 en BN vaut 1101.

Une autre méthode est disponible sur le site <http://unprof.com>

3.1.3 - Code binaire naturel signé par la méthode du complément à 2

Sur un octet (8 bits), on peut coder les entiers positifs de 0 à 255. Si on décide que le bit de poids fort, celui de gauche, est consacré au signe (0 pour « + », et 1 pour « - »), on pourra coder les entiers relatifs de -128 à +127 : $+127 = (01111111)_{\text{bns}}$, $+126 = (01111110)_{\text{bns}}$, ..., $+1 = (00000001)_{\text{bns}}$, $+0 = (00000000)_{\text{bns}}$, $-1 = (11111111)_{\text{bns}}$, ..., $-126 = (10000010)_{\text{bns}}$, $-127 = (10000001)_{\text{bns}}$, $-128 = (10000000)_{\text{bns}}$.

Exemple : $62 = (00111110)_{\text{bns}}$, pour trouver le codage de -62, inverser (ce qui donne 11000001) et ajouter 1, soit $-62 = (11000010)_{\text{bns}}$. Ou encore, en partant de la droite, conserver tous les chiffres jusqu'au premier 1 inclus, et inverser le reste. C'est la méthode du complément à 2.

Sur un mot de 16 bits, on codera donc soit les entiers de 0 à 65535, soit les entiers relatifs de -32768 à +32767.

3.1.4 - Code « Décimal Codé Binaire » (DCB)

Pour coder les 10 chiffres du système décimal, on doit utiliser 4 bits. Dans le code DCB (ou BCD en américain : Binary Coded Decimal), on code chaque chiffre selon son équivalent binaire :

$0 \rightarrow (0000)_2$, $1 \rightarrow (0001)_2$, ..., $9 \rightarrow (1001)_2$, les 6 combinaisons de $(1010)_2$ à $(1111)_2$ ne sont pas utilisées.

La représentation d'un nombre se fait donc avec autant de groupes de 4 bits que ce nombre a de chiffres.

Par exemple : $9708 = (1001\ 0111\ 0000\ 1000)_{\text{DCB}} = (1001011100001000)_{\text{DCB}}$

Ce codage est pondéré, et les poids des bits successifs, en partant de la droite, sont respectivement : 1, 2, 4, 8, 10, 20, 40, 80, 100, 200, 400, 800, ...

3.1.5 - Code Excédent 3

Comme dans le code DCB, on code chaque chiffre selon son équivalent binaire, mais augmenté de 3 :

$0 \rightarrow (0011)_2$, $1 \rightarrow (0100)_2$, ..., $9 \rightarrow (1100)_2$, les 6 combinaisons de $(0000)_2$ à $(0010)_2$ et de $(1101)_2$ à $(1111)_2$ ne sont pas utilisées.

On obtient ainsi, par exemple :

$$9708 = (1100\ 1010\ 0011\ 1011)_{\text{exc } 3} = (1100101000111011)_{\text{exc } 3}$$

Ce codage n'est pas pondéré, mais il présente l'avantage d'être autocomplémentaire, c'est à dire que la complémentation des 4 bits d'un chiffre donne son complément à 9. En effet : $7 = (1010)_{\text{exc } 3}$, complémenté donne $(0101)_{\text{exc } 3} = 2$, et $7 + 2 = 9$.

3.2 - Codage avec bit de parité

Pour se prémunir contre les éventuelles erreurs de transmission, on ajoute un bit vérificateur au mot : le bit de parité.

Si, dans le mot initial, le nombre de bits égaux à 1 est pair, on met le bit de parité à 0 ;

Si, dans le mot initial, le nombre de bits égaux à 1 est impair, on met le bit de parité à 1.

Ainsi le nombre total de bits égaux à 1 (dans le mot initial et le bit de parité) est toujours pair, c'est ce que devra vérifier le détecteur d'erreur.

Exemple de la transmission sur un octet (8 bits) : on peut réserver 7 bits pour les données et 1 bit de parité.