

## Numération en base et étude de suites adjacentes

### Développement d'un nombre entier en base $p \in \mathbb{N}^*$

Le développement en base  $p$  de tout nombre entier  $n$  s'obtient de la façon suivante :  
 On procède par divisions successives. On divise le nombre  $n$  par la base, et ainsi de suite jusqu'à avoir un quotient nul. La suite des restes obtenus correspond aux chiffres dans la base.

Exemple : Convertissons  $(44)_{10}$  vers la base 2.

$$44 = 22 \times 2 + 0 \Rightarrow b_0 = 0$$

$$22 = 11 \times 2 + 0 \Rightarrow b_1 = 0$$

$$11 = 5 \times 2 + 1 \Rightarrow b_2 = 1$$

$$5 = 2 \times 2 + 1 \Rightarrow b_3 = 1$$

$$2 = 1 \times 2 + 0 \Rightarrow b_4 = 0$$

$$1 = 0 \times 2 + 1 \Rightarrow b_5 = 1$$

Donc  $(44)_{10} = (101100)_2$ .

### Développement d'un nombre réel en base $p \in \mathbb{N}^*$

Soit  $p > 1$  et  $x$  un réel quelconque. On pose  $x < p$ .

On définit alors une suite de rationnels :

$$D_0 = [x], D_1 = p^{-1}[px], D_n = p^{-n}[p^n x], \forall n \geq 0.$$

A partir de la suite  $(D_n)$ , on définit une nouvelle suite de rationnels par,

$$\forall n \geq 0, E_n = D_n + p^{-n}.$$

Propriété 17

Pour tout  $n \geq 0$ , on a  $D_n \leq x \leq E_n$ . De plus la suite  $(D_n)$  est croissante et  $(E_n)$  est décroissante et leur limite commune est  $x$ .

La suite  $(D_n)$  est la *suite des approximations en base  $p$  de  $x$  par défaut*.

La suite  $(E_n)$  est la *suite des approximations en base  $p$  de  $x$  par excès*.

Exemple : Développement décimal de  $\sqrt{2}$

$p = 10$  et  $x = \sqrt{2}$

$$\begin{array}{ll} D_0 = [\sqrt{2}] = 1 & E_0 = D_0 + 1 = 2 \\ D_1 = 10^{-1}[10\sqrt{2}] = 1.4 & E_1 = D_1 + 10^{-1} = 1.5 \\ D_2 = 10^{-2}[10^2\sqrt{2}] = 1.41 \dots & E_2 = D_2 + 10^{-2} = 1.42 \dots \end{array}$$

Si l'on représente les entiers  $(e_j)_{0 \leq j \leq p-1}$  tels que  $0 \leq u \leq p-1$  par des symboles particuliers, on écrit le *développement en base p* de x par

$$x = b_r \dots b_0, a_1 \dots a_n$$

où  $b_r \dots b_0$  est le développement en base  $p$  de  $D_0$  écrit avec les symboles  $e_j$  choisis, et  $a_n$  est le symbole qui correspond à  $u_n = p^n(D_n - D_{n-1})$ .

Exemple : Développement binaire de  $\sqrt{2}$

$$\begin{array}{ll} D_0 = [\sqrt{2}] = 1 & u_1 = 2(D_1 - D_0) = 0 \\ D_1 = 2^{-1}[2\sqrt{2}] = 5/4 & u_2 = 4(D_2 - D_1) = 1 \\ D_2 = 2^{-2}[2^2\sqrt{2}] = 11/8 \dots & u_3 = 8(D_3 - D_2) = 1 \dots \end{array}$$

Donc en base 2,  $\sqrt{2}$  s'écrit 1.011...

### **Écriture en base b**

Propriété 3

Tout entier  $n \geq 1$  s'écrit de manière unique sous la forme

$$n = c_p b^p + c_{p-1} b^{p-1} + \dots + c_1 b + c_0 = \sum_{k=0}^p c_k b^k$$

avec  $p \in \mathbb{N}$ ,  $c_k \in \{0, \dots, p\}$  et  $c_p \neq 0$ .

On note alors  $n = c_p c_{p-1} \dots c_0^{(b)}$

Exemple : L'entier  $n = 2001$  en numérisation décimale s'écrit  $n = 11111010001^2$  en numérisation binaire ( $b = 2$ ).

Si  $n = c_p c_{p-1} \dots c_0^{(b)}$ , alors  $c_0$  est le reste dans la division euclidienne de  $n$  par la base  $b$ , et  $q = c_p c_{p-1} \dots c_1^{(b)}$  est le quotient de cette division.

Si  $n = c_p c_{p-1} \dots c_0^{(b)}$  et pour  $1 \leq m \leq p$ , les entiers  $c_p c_{p-1} \dots c_m^{(b)}$  et  $c_m c_{m-1} \dots c_0^{(b)}$  représentent respectivement le quotient et le reste dans la division de  $n$  par  $b^m$ .

### **Comparaison de deux nombre écrits en base b**

Soient  $n = c_p c_{p-1} \dots c_0^{(b)}$  et  $m = d_p d_{p-1} \dots d_0^{(b)}$  avec  $c_p \neq 0$  et  $d_p \neq 0$ . Si  $p < q$  (resp.  $q > p$ ) alors  $n < m$  (resp.  $n > m$ ). Si  $p = q$ , alors on compare les chiffres de même rang en commençant par le rang le plus élevé : Si  $c_p < d_p$  (resp.  $c_p > d_p$ ) alors  $n < m$  (resp.  $n > m$ ), sinon, si  $c_{p-1} < d_{p-1}$  (resp.  $c_{p-1} > d_{p-1}$ ) alors  $n < m$  (resp.  $n > m$ ), etc.

Exemple : On a  $n = 7d1^{(16)} < m = 7E1^{(16)}$  ( $n=2001$  et  $m=2017$ )

### **Somme de deux nombre écrits en base b**

Soient  $x$  et  $y$  deux entiers naturels non nuls. Quitte à ajouter des chiffres 0, on peut supposer que les écritures en base  $b$  de  $x$  et  $y$  sont de même longueur.

Si  $x = \sum_{k=0}^p x_k b^k$  et  $y = \sum_{k=0}^p y_k b^k$ , on a  $z = x + y = \sum_{k=0}^p (x_k + y_k) b^k$

Dans cette écriture, les entiers  $x_k + y_k$  sont compris entre 0 et  $0b-2$ . Ils peuvent être supérieurs à  $b-1$  et ne représentent donc pas en général les chiffres  $z_k$  dans l'écriture de  $z$  en base  $b$ . Pour obtenir cette représentation, il faut utiliser et reporter une retenue de 1 chaque fois que la somme intermédiaire  $(x_k + y_k)$  obtenue est supérieure ou égale à  $b$ . Exemple : Soient  $x = 3721^{(8)}$  et  $y = 1067^{(8)}$ . On a  $x + y = 5010^{(8)}$

**Produit de deux nombres écrits en base b** Le produit de  $n = c_p c_{p-1} \dots c_0^{(b)}$  par la base  $b$  s'écrit  $c_p c_{p-1} \dots c_0^{(b)}$ . Plus généralement, le produit par  $b^m$  s'obtient en ajoutant  $m$  fois le chiffre 0 à la droite de la représentation de  $n$ . Soient  $x$  et  $y$  deux entiers naturels non nuls.

Si  $x = \sum_{j=0}^p x_j b^j$  et  $y = \sum_{k=0}^q y_k b^k$ , où  $x_p \neq 0$  et  $y_q \neq 0$ , alors le produit peut s'écrire,

$$z = xy = \left( \sum_{j=0}^p x_j b^j \right) \times y = \sum_{j=0}^p x_j b^j y = \sum_{j=0}^p x_j b^j \sum_{k=0}^q y_k b^k = \sum_{j=0}^p \sum_{k=0}^q x_j y_k b^{j+k}.$$

Notons  $t_j = \sum_{k=0}^q x_j y_k b^{j+k}$  le produit de  $y$  par  $x_j b^j$ . Cette formule ressemble à une

écriture en base  $b$  du type  $t_j = (x_j y_q) \dots (x_j y_0) O \dots O^{(b)}$ . En fait, il n'en est pas exactement ainsi car les produits  $x_j y_k$  peuvent atteindre et dépasser la valeur  $b$ . Le calcul des chiffres de  $t_j$  s'effectue en utilisant une retenue  $r$ . Contrairement à l'opération d'addition, où  $r$  ne pouvait prendre que les valeurs 0 et 1, la retenue

peut prendre ici toutes les valeurs comprises entre 0 et  $b-1$ , c'est-à-dire être un chiffre quelconque dans la base de numération  $b$ . En effet, le produit de deux entiers  $a, b$  appartenant à  $0, \dots, b-1$ , s'il est affecté d'une retenue  $r$  de  $0, \dots, b-1$ , conduit à un résultat inférieur ou égal à  $(b-1)^2 + r$  donc inférieur à  $b(b-1)$ . Modulo  $b$  (c'est-à-dire un rang dans l'écriture), ce résultat produit à son tour une retenue inférieure ou égale à  $b-1$ .

Exemple : Soient  $x = 3721^{(8)}$  et  $y = 17^{(8)}$ . On a

$$\begin{array}{r} \phantom{\times} \phantom{3} \phantom{7} \phantom{2} \phantom{1} \\ \phantom{\times} \phantom{3} \phantom{7} \phantom{2} \phantom{1} \\ \times \phantom{3} \phantom{7} \phantom{2} \phantom{1} \phantom{7} \\ \hline 3 \phantom{3} \phantom{2} \phantom{6} \phantom{7} \\ 3 \phantom{7} \phantom{2} \phantom{1} \phantom{7} \\ \hline = 7 \phantom{2} \phantom{4} \phantom{7} \phantom{7} \end{array} \Rightarrow xy = 72477^{(8)}.$$

**Exponentiation rapide** Soient  $a$  et  $n$  deux entiers naturels non nuls. Pour calculer  $a^n$ , il est inefficace d'effectuer le produit de  $n$  exemplaires de  $a$ , car on peut obtenir le même résultat avec beaucoup moins d'opérations en utilisant la représentation de l'exposant  $n$  en base 2.

Posons  $n = c_p c_{p-1} \dots c_0^{(2)} = \sum_{k=0}^p b_k 2^k$  avec  $b_k = 0$  ou  $b_k = 1$  pour tout  $k \in 0, \dots, p$ . Soit  $S$  l'ensemble des  $k \in (0, \dots, p)$  tels que  $b_k = 1$ . On a alors  $n = \sum_{k \in S} 2^k$  et on en déduit  $a^n = \prod_{k \in S} a^{2^k}$ . Il suffit donc de calculer les  $u_k = a^{2^k}$ .

Or  $u_0 = a$  et pour tout  $k > 0$ ,  $u_{k+1} = (u_k)^2$ . On calcule donc les  $u_k, k \in S$ , par des élévations au carré successives. Ce calcul nécessite donc  $p$  opérations. Il reste ensuite au plus  $p+1$  nouvelles multiplications pour obtenir  $a^n$ .

De plus, d'après l'écriture de  $n$  en base 2, on a  $2^p \leq n \leq 2^{p+1}$ , d'où  $p \leq \frac{\ln n}{\ln 2} < p+1$ .

Finalement, le calcul de  $a^n$  nécessite au plus  $2p+1$  opérations où  $p$  est la partie entière de  $\frac{\ln n}{\ln 2}$ , contre  $n-1$  opérations si on procède de façon récursive.

### Suites adjacentes

Le théorème des suites adjacentes concerne les suites réelles et précise que deux suites adjacentes convergent vers la même limite.

#### Définition :

les suites  $(a_n)$  et  $(b_n)$  sont dites adjacentes si l'une des suites est croissante (au sens large), l'autre suite décroissante au sens large et si la différence des deux tend vers 0.

On supposera par la suite que  $(a_n)$  est croissante et  $(b_n)$  est décroissante.

On trouve souvent la condition supplémentaire : pour tout entier  $n$ ,  $a_n \leq b_n$ . Cette condition permet de mieux visualiser ce que représentent deux suites adjacentes, elle n'est cependant qu'une conséquence des deux autres conditions.

si  $(a_n)$  est croissante et  $(b_n)$  décroissante alors  $(b_n - a_n)$  est décroissante. Si la suite  $(b_n - a_n)$  est décroissante et converge vers 0 alors  $(b_n - a_n)$  est une suite à termes positifs. Donc, pour tout  $n, b_n - a_n \geq 0$  donc  $b_n \geq a_n$ .

Le théorème des suites adjacentes stipule que, dans ces conditions, les suites convergent vers le même réel  $\ell$  et que, pour tout entier  $n, a_n \leq \ell \leq b_n$ .