

$$(3 + \sqrt{5})^n$$

Le *Google Code Jam* est un concours de programmation organisé par Google. Les candidats doivent résoudre, en temps limité, quelques problèmes spécialement concoctés pour cette occasion, à l'aide du langage, voire des langages de programmation de leur choix. Les sélections se font en plusieurs tours, du *Qualification Round* (en 2013 : 25 heures pour 4 exercices, 21 273 candidats, 17 054 qualifiés) aux *World Finals* (en 2013 : 4 heures pour 5 exercices, 24 candidats, et... un seul gagnant, le Biélorusse Ivan Metelsky).

En 2008, un des exercices du Tour 1 reposait sur de jolies mathématiques.

Exercice. Étant donné n , calculer les trois derniers chiffres avant la virgule de $(3 + \sqrt{5})^n$.

On va expliquer ici comment résoudre cet exercice avec une utilisation en fait assez minimale de l'ordinateur, en découvrant au passage une jolie propriété de ce nombre $3 + \sqrt{5}$.

I. $(3 + \sqrt{5})^n$ est presque entier

Posons $\rho = 3 + \sqrt{5}$. Commençons par calculer (par exemple à l'aide du site WolframAlpha) les premières valeurs de ρ^n .

$\rho^0 \approx$	1,000	$\rho^8 \approx$	564991,884
$\rho^1 \approx$	5,236	$\rho^9 \approx$	2958335,911
$\rho^2 \approx$	27,416	$\rho^{10} \approx$	15490047,932
$\rho^3 \approx$	143,554	$\rho^{11} \approx$	81106943,948
$\rho^4 \approx$	751,659	$\rho^{12} \approx$	424681471,960
$\rho^5 \approx$	3935,740	$\rho^{13} \approx$	2223661055,970
$\rho^6 \approx$	20607,801	$\rho^{14} \approx$	11643240447,977
$\rho^7 \approx$	107903,848	$\rho^{15} \approx$	60964798463,982

On observe que ρ^n semble se rapprocher d'un entier au fur et à mesure que n tend vers l'infini. C'est effectivement le cas, et comprendre la raison de ce phénomène nous permettra de calculer efficacement les trois derniers chiffres de la partie entière $[\rho^n]$.

Reprenons le calcul de ρ^n , cette fois-ci en valeur exacte.

$$\begin{array}{l|l}
 \rho^0 = 1 & \rho^5 = 1968 + 880\sqrt{5} \\
 \rho^1 = 3 + \sqrt{5} & \rho^6 = 10304 + 4608\sqrt{5} \\
 \rho^2 = 14 + 6\sqrt{5} & \rho^7 = 53952 + 24128\sqrt{5} \\
 \rho^3 = 72 + 32\sqrt{5} & \rho^8 = 282496 + 126336\sqrt{5} \\
 \rho^4 = 376 + 168\sqrt{5} & \rho^9 = 1479168 + 661504\sqrt{5}
 \end{array}$$

On observe que les ρ^n appartiennent tous à l'ensemble $A = \{x + y\sqrt{5} \mid x, y \in \mathbb{Z}\}$. Cela n'est pas très surprenant : à cause de la formule

$$(a + b\sqrt{5}) \cdot (\alpha + \beta\sqrt{5}) = (a\alpha + 5b\beta) + (a\beta + ab)\sqrt{5},$$

cet ensemble est stable par multiplication¹ : puisqu'il contient ρ , il doit contenir toutes ses puissances.

On sait bien que la manipulation de quantités comme $a + b\sqrt{5}$ fait souvent appel à la *quantité conjuguée* $a - b\sqrt{5}$. En termes plus précis, on a une opération $\varphi : A \rightarrow A$ définie par $\varphi(a + b\sqrt{5}) = a - b\sqrt{5}$.

1. Comme vous l'avez sûrement remarqué, cet ensemble A est même un sous-anneau de \mathbb{R} : l'appartenance de 0 et 1 à A et la stabilité par addition sont encore plus faciles à établir que la stabilité par multiplication.

Il est important de remarquer que cette opération est bien définie. Cela vient du fait qu'un élément de A ne peut s'écrire sous la forme $x + y\sqrt{5}$ que d'une seule façon : si l'on a des entiers x, y, ξ, η tels que $x + y\sqrt{5} = \xi + \eta\sqrt{5}$, on peut déduire $(x - \xi) = (\eta - y)\sqrt{5}$ et l'irrationalité de $\sqrt{5}$ entraîne que $x - \xi = \eta - y = 0$. L'écriture de départ est donc unique, ce qui entraîne que la « conjugaison » φ est bien définie.

La propriété capitale de cette opération est que si a et b appartiennent à A , on a $\varphi(ab) = \varphi(a) \cdot \varphi(b)$, ce que l'on vérifie² par un simple calcul. Enfin, par sa définition même, on voit qu'un élément $a \in A$ est un entier si et seulement s'il vérifie $\varphi(a) = a$. En particulier, les éléments de la forme $a + \varphi(a)$ sont toujours des entiers !

Toutes ces remarques algébriques illustrent maintenant le fait que ρ^n est « presque entier » : d'après ce qui précède, le nombre réel

$$R_n = \rho^n + \varphi(\rho^n) = \rho^n + \varphi(\rho)^n = (3 + \sqrt{5})^n + (3 - \sqrt{5})^n$$

est bel et bien un entier.

Or, $3 - \sqrt{5} \approx 0,76$ est un nombre compris (strictement) entre 0 et 1 : ses puissances tendent donc vers 0. On a donc

$$R_n - \rho^n = (3 - \sqrt{5})^n \rightarrow 0,$$

ce qui explique bien le phénomène observé dès les premiers calculs³.

Comme $0 < R_n - \rho^n < 1$ pour tout $n > 1$, on a $R_n - 1 < \rho^n < R_n$ et déterminer les derniers chiffres avant la virgule de ρ^n revient donc à déterminer les derniers chiffres de l'entier $R_n - 1$.

$$\forall n \geq 0, \lfloor \rho^n \rfloor = R_n - 1.$$

II. Suites linéaires récurrentes du deuxième ordre

Pour terminer le calcul, nous avons besoin d'un aparté : il nous faut nous souvenir d'un domaine où l'on rencontre aisément des expressions du type

$$R_n = (3 + \sqrt{5})^n + (3 - \sqrt{5})^n,$$

celui des *suites récurrentes linéaires du deuxième ordre*.

Une suite récurrente linéaire du deuxième ordre est une suite réelle (par exemple) (L_n) vérifiant une relation du type

$$\forall n \geq 0, L_{n+2} = aL_{n+1} + bL_n,$$

où a et b sont deux nombres réels fixés. La plus célèbre de ces suites est sans doute la suite de Fibonacci définie par la relation de récurrence

$$\forall n \geq 0, F_{n+2} = F_{n+1} + F_n$$

et par les premiers termes $F_1 = F_2 = 1$.

2. Encore une fois, on montre sans difficulté que φ est en fait un morphisme d'anneaux bijectif.

3. On peut énoncer ce résultat de manière un peu différente : la suite $(\rho^n \bmod 1)_{n \in \mathbb{N}}$ tend vers 0. Ce résultat s'applique en fait à une classe infinie de nombres algébriques, les *nombres de Pisot*, dont $3 + \sqrt{5}$ fait partie.

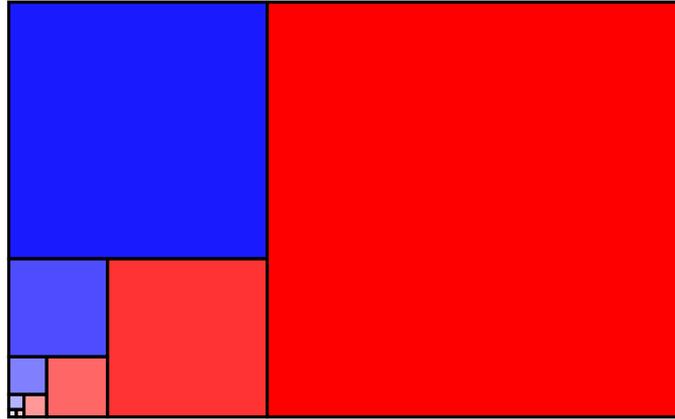


FIGURE 1 – Les carrés de côté F_0, F_1, \dots, F_n s'emboîtent pour former un rectangle de taille $F_n \times F_{n+1}$

Cette suite

$$0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, 89, 144, 233, 377, 610, 987, 1597, 2584, 4181, 6765, \dots,$$

est sans doute l'une des rares suites à avoir (un peu) pénétré la culture populaire.

Comme on l'apprend lors des premières années de l'université, l'obtention d'une formule pour une suite récurrente (L_n) de ce type dépend des racines du polynôme de second degré

$$P(X) = X^2 - aX - b.$$

Le cas qui nous intéresse ici est celui où le polynôme P a deux racines réelles distinctes⁴ r et $s \in \mathbb{R}$, c'est-à-dire celui où $\Delta(P) = a^2 + 4b > 0$. Dans ce cas, la suite L_n est de la forme

$$L_n = \lambda r^n + \mu s^n,$$

où λ et μ sont deux nombres réelles.

Par exemple, le polynôme $X^2 - X - 1$ a deux racines réelles :

$$\varphi = \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \quad \text{et} \quad \psi = \frac{1 - \sqrt{5}}{2},$$

donc la suite de Fibonacci est du type $F_n = \lambda \varphi^n + \mu \psi^n$. Les deux premiers termes $F_1 = F_2 = 1$ permettent de déterminer les coefficients. On obtient ainsi la célèbre *formule de Binet*

$$F_n = \frac{\varphi^n - \psi^n}{\sqrt{5}}.$$

Ici, nous allons plutôt faire marcher la machine à l'envers : supposons que l'on tombe par hasard sur l'expression

$$L_n = \varphi^n + \psi^n.$$

Pour des raisons similaires à celles que l'on a explicitées dans la section précédente, L_n est un nombre entier pour tout n . Mais en fait, on peut ici en dire plus : d'après ce qui précède, L_n est l'unique suite vérifiant la relation de récurrence de Fibonacci

$$\forall n \geq 0, L_{n+2} = L_{n+1} + L_n$$

4. Si P a une racine double r , la solution générale est du type $L_n = (\lambda n + \mu) \cdot r^n$. Si P a deux racines complexes conjuguées $re^{\pm i\theta}$, la solution générale est du type $L_n = (\lambda \cos(n\theta) + \mu \sin(n\theta)) \cdot r^n$. Dans tous les cas, la connaissance de deux termes de la suite (L_n) permet de déterminer les coefficients λ et μ .

et telle que $L_0 = 2$ et $L_1 = \varphi + \psi = 1$. Cette cousine de la suite de Fibonacci porte en fait déjà un nom : c'est la *suite de Lucas*.

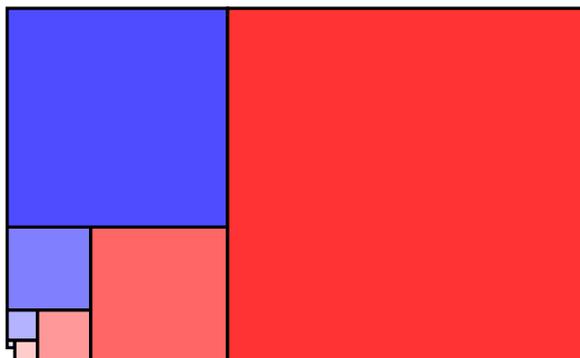


FIGURE 2 – Les « carrés de Lucas » s'emboîtent aussi (mais le début est moins joli) !

III. Calcul des derniers chiffres de R_n

Revenons à notre entier $R_n = (3 + \sqrt{5})^n + (3 - \sqrt{5})^n$. Comme pour la suite de Lucas, on peut faire un peu de *reverse engineering* pour trouver une relation de récurrence : les réels $3 \pm \sqrt{5}$ sont les racines (réelles et distinctes) du polynôme du second degré

$$P(X) = X^2 - 6X + 4.$$

Ainsi, la suite (R_n) vérifie la relation de récurrence

$$\forall n \geq 0, R_{n+2} = 6R_{n+1} - 4R_n.$$

Cette relation de récurrence est en fait la clef qui va nous permettre de calculer les derniers chiffres de R_n en faisant très peu de calculs, grâce à deux simplifications successives.

Première simplification : calculer par récurrence le nombre entier $R_n = 6R_{n-1} - 4R_{n-2}$ requiert un calcul de plus en plus long (la formule $R_n = (3 + \sqrt{5})^n + (3 - \sqrt{5})^n$ elle-même montre que R_n croît exponentiellement). Cependant, seuls les trois derniers chiffres de R_n nous intéressent ! Or, pour calculer les trois derniers chiffres de $R_n = 6R_{n-1} - 4R_{n-2}$, il suffit de connaître les trois derniers chiffres de R_{n-1} et R_{n-2} ...

Autrement dit, il s'agit de calculer les trois derniers chiffres de R_n , c'est-à-dire le résidu de R_n modulo 1000. Or, pour toute paire (x, y) d'entiers, le résidu modulo 1000 de $6x - 4y$ est

$$6\bar{x} - 4\bar{y} \in \mathbb{Z}/1000\mathbb{Z},$$

où \bar{x} et \bar{y} sont les résidus de x et y modulo 1000⁵.

Ainsi, la suite $(\bar{R}_n) = (R_n \bmod 1000)$ des résidus modulo 1000 est simplement la suite d'éléments de $\mathbb{Z}/1000\mathbb{Z}$ définie par la même relation de récurrence

$$\forall n \geq 0, \bar{R}_{n+2} = 6\bar{R}_{n+1} - 4\bar{R}_n$$

et par les premiers termes $\bar{R}_0 = R_0 \bmod 1000 = \bar{2}$ et $\bar{R}_1 = \bar{6}$.

5. Encore une fois, on peut dire cet argument de manière plus savante : la surjection canonique $\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}/1000\mathbb{Z}$ est un morphisme d'anneaux.

$$\begin{array}{l|l}
\overline{R}_0 = \overline{2} & \overline{R}_8 = \overline{992} \\
\overline{R}_1 = \overline{6} & \overline{R}_9 = \overline{336} \\
\overline{R}_2 = \overline{28} & \overline{R}_{10} = \overline{48} \\
\overline{R}_3 = \overline{144} & \overline{R}_{11} = \overline{944} \\
\overline{R}_4 = \overline{752} & \overline{R}_{12} = \overline{472} \\
\overline{R}_5 = \overline{936} & \overline{R}_{13} = \overline{56} \\
\overline{R}_6 = \overline{608} & \overline{R}_{14} = \overline{448} \\
\overline{R}_7 = \overline{904} & \overline{R}_{15} = \overline{464}
\end{array}$$

Seconde simplification : La réduction à $\mathbb{Z}/1000\mathbb{Z}$ nous a permis de faire moins de calcul, mais elle a un autre avantage, plus conceptuel. La suite (\overline{R}_n) ne peut maintenant plus prendre que mille valeurs. Comme il y a une infinité de nombres entiers, cela implique que la suite (R_n) sera contrainte à se répéter au moins une fois⁶ : il existe deux entiers m_0 et $m_1 = m_0 + T > m_0$ tels que $\overline{R}_{m_0+T} = \overline{R}_{m_0}$.

Encore mieux, les couples $(\overline{R}_n, \overline{R}_{n+1})$ de termes successifs ne peuvent prendre qu'un million de valeurs. Pour la même raison, on pourra trouver deux nombres n_0 et $n_1 = n_0 + T > n_0$ tels que

$$(\overline{R}_{n_0+T}, \overline{R}_{n_0+T+1}) = (\overline{R}_{n_0}, \overline{R}_{n_0+1}).$$

Mais, à cause de la relation de récurrence, cette coïncidence a une conséquence drastique : si $\overline{R}_{n_0+T} = \overline{R}_{n_0}$ et $\overline{R}_{n_0+T+1} = \overline{R}_{n_0+1}$, la relation de récurrence entraîne que $\overline{R}_{n_0+T+2} = \overline{R}_{n_0+2}$. Une nouvelle application de la relation de récurrence entraînera que $\overline{R}_{n_0+T+3} = \overline{R}_{n_0+3}$, et ainsi de suite : la suite (\overline{R}_n) ne pourra désormais plus éviter de prendre les mêmes valeurs encore et encore : on aura

$$\forall n \geq n_0, \overline{R}_n = \overline{R}_{n+T} = \overline{R}_{n+2T} = \dots$$

Une fois que l'on aura déterminé n_0 et T , on pourra donc calculer presque instantanément \overline{R}_n pour des valeurs arbitrairement grandes de n , pourvu que l'on soit capable de calculer la division euclidienne de n par T .

En fait, on vérifie simplement (c'est le seul endroit où l'ordinateur se révèle en fait nécessaire) que $n_0 = 3$ et $T = 100$ conviennent : à partir de $n = 3$, la suite se répète avec une période égale à 100.

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
	2	6	28	144	752	936	608	904	992	336
1_	48	944	472	56	448	464	992	96	608	264
2_	152	856	528	744	352	136	408	904	792	136
3_	648	344	472	456	848	264	192	96	808	464
4_	552	456	528	344	952	336	208	904	592	936
5_	248	744	472	856	248	64	392	96	8	664
6_	952	56	528	944	552	536	8	904	392	736
7_	848	144	472	256	648	864	592	96	208	864
8_	352	656	528	544	152	736	808	904	192	536
9_	448	544	472	656	48	664	792	96	408	64
10_	752	256	528	144	752	936	608	904	992	...

Une fois ces quelques valeurs calculées, on peut donc calculer instantanément \overline{R}_n pour de très grandes valeurs de n : Par exemple, $\overline{R}_{10^{10}+42} = \overline{R}_{42} = \overline{528}$, résultat évidemment inaccessible par le calcul direct...

Puisque $|\rho^n| = R_n - 1$, on est donc capable de déterminer les trois derniers chiffres avant la virgule de toutes les puissances de $(3 + \sqrt{5})^n$. Pour reprendre l'exemple $\overline{R}_{10^{10}+42} = \overline{528}$, on a

$$(3 + \sqrt{5})^{10^{10}+42} = \dots 527, \dots$$

6. Alors que la suite initiale (R_n) , elle, ne prend jamais deux fois la même valeur.