

NEWTON, BERNOULLI, LEIBNIZ, FIBONACCI ET BELL

CHRISTOPHE BAL

Document, avec son source L^AT_EX, disponible sur la page
<https://github.com/bc-writings/bc-public-docs/tree/main/math/sequences-series/sequences/newton-bernoulli-leibniz-&-fibonacci>.

Mentions « légales »

Ce document est mis à disposition selon les termes de la licence Creative Commons “Attribution – Pas d’utilisation commerciale – Partage dans les mêmes conditions 4.0 International”.



TABLE DES MATIÈRES

1. Des identités bien connues	2
2. Notations différenciées	2
3. La loi binomiale révèle...	2
3.1. De l'utilité des arbres	2
3.2. Directement vers le binôme de Newton	3
3.3. Leibniz sans effort	4
3.4. Coefficients factoriels	5
3.5. Une escale combinatoire	6
3.6. Une petite astuce pour Fibonacci	7
3.7. Bell sonne la fin du jeu	8
3.8. Généraliser aux coefficients multimoniaux	9
4. La formule du binôme de Newton implique...	10
4.1. Un classique des identités algébriques	10
4.2. La loi binomiale est algébrique	11
4.3. Leibniz, le retour	12
4.4. Fibonacci via Newton	13
4.5. Bell en écho de Fibonacci	14
4.6. Coefficients factoriels et combinatoires	15
5. Sources utilisées	16

Dans ce document, via des arbres binaires complets, puis la formule du binôme de Newton, nous faisons émerger des liens naturels, via les coefficients binomiaux $\binom{n}{k}$, entre notamment la formule du binôme de Newton, celle de dérivation de Leibniz, et la loi binomiale.

1. DES IDENTITÉS BIEN CONNUES

Bien qu'appartenant à des domaines distincts, les égalités suivantes intriguent par leur ressemblance. À travers deux approches différentes, l'une discrète et éclairante, et l'autre algébrique et puissante, nous verrons que ces similitudes ne sont pas le fruit du hasard.

- **Formule du binôme de Newton** : $(x + y)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^k y^{n-k}$.
- **Formule de dérivation de Leibniz** : $(fg)^{(n)} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} f^{(k)} g^{(n-k)}$.
- **Loi binomiale** : $P(X = j) = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} p^k (1-p)^{n-k} \delta_{jk}$,¹ même s'il est d'usage de juste écrire $P(X = j) = \binom{n}{j} p^j (1-p)^{n-j}$.
- **Une identité portant sur la suite de Fibonacci** : $F_{2n} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} F_k$.
- **Une formule similaire pour les coefficients binomiaux** : $\binom{2n}{n} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \binom{n}{k}$.
- **Une récurrence liant les nombres de Bell** : $B_{n+1} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} B_k$ où B_i est le nombre de façons de partitionner un ensemble de i éléments.²

2. NOTATIONS DIFFÉRENCIÉES

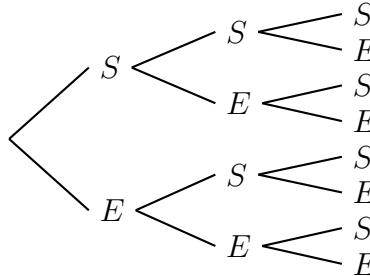
Nous utiliserons les notations suivantes sans jamais employer directement l'égalité classique $\binom{n}{p} = \mathcal{C}_p^n = \mathcal{C}(p, n)$, et nous introduisons le vocabulaire non standard suivant.

- **Coefficients binomiaux** : pour $(n; k) \in \mathbb{N}^2$, $\binom{n}{k}$ désigne le nombre de chemins avec k succès dans un arbre binaire complet de profondeur n (voir la section 3.1).
- **Coefficients factoriels** : \mathcal{C}_k^n est définie sur \mathbb{N}^2 par $\mathcal{C}_k^n = \frac{n!}{k!(n-k)!}$ si $n \in \mathbb{N}$ et $k \in \llbracket 0; n \rrbracket$, et $\mathcal{C}_k^n = 0$ dans les autres cas.
- **Coefficients combinatoires** : pour $(n; k) \in \mathbb{N}^2$, $\mathcal{C}(k, n)$ désigne le nombre de sous-ensembles à k éléments d'un ensemble de cardinal n .

Il est immédiat de voir que pour chacun des coefficients, lorsque $k \in \llbracket 0; n \rrbracket$, remplacer k par $(n - k)$ ne changera pas sa valeur.

3. LA LOI BINOMIALE RÉVÈLE...

3.1. De l'utilité des arbres. Lorsque l'on présente la loi binomiale, il est courant d'utiliser un arbre de probabilité comme le suivant où S désigne un succès et E un échec, un succès ayant une probabilité p de se réaliser (ici nous avons une profondeur de 3).



Notons X la variable aléatoire comptant le nombre de succès, ainsi que $q = 1 - p$, puis concentrons-nous sur les bifurcations lors du parcours de l'arbre de gauche à droite. La règle de calcul à gauche ci-dessous traduit qu'en allant vers un succès, la probabilité en cours est multipliée par p , et sinon c'est q qui est appliqué. Ceci nous donne des calculs intermédiaires à chaque bifurcation comme montré à droite ci-dessous où $(a; b) \in \mathbb{N}^2$.

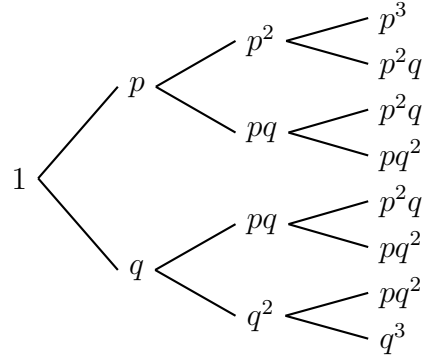
$$x \begin{cases} \nearrow px \\ \searrow qx \end{cases}$$

Arbre de calcul.

$$p^a q^b \begin{cases} \nearrow p^{a+1} q^b \\ \searrow p^a q^{b+1} \end{cases}$$

Un calcul intermédiaire.

Soit ensuite l'arbre binaire de racine la valeur 1, et de profondeur n . L'application de la règle de calcul donne $P(X = j) = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} p^k q^{n-k} \delta_{jk}$, puisque pour obtenir $p^k q^{n-k}$, il faut bifurquer k fois vers un succès, ce qui fait $\binom{n}{k}$ choix possibles. Voici un exemple avec $n = 3$.



Un exemple de calcul.

Nous pouvons lire différemment l'arbre en considérant que chaque bifurcation est une somme, car $x = px + qx$. Ce point de vue donne $\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} p^k q^{n-k} = 1$, puis $\sum_{j=0}^n P(X = j) = 1$.

3.2. Directement vers le binôme de Newton. Pour développer $(x + y)^n$ dans un anneau commutatif (forcément unitaire), la brique de base est la distribution qui donne des calculs intermédiaires comme celui montré à droite ci-dessous où $(a; b; k) \in \mathbb{N}^2 \times \mathbb{N}^*$.

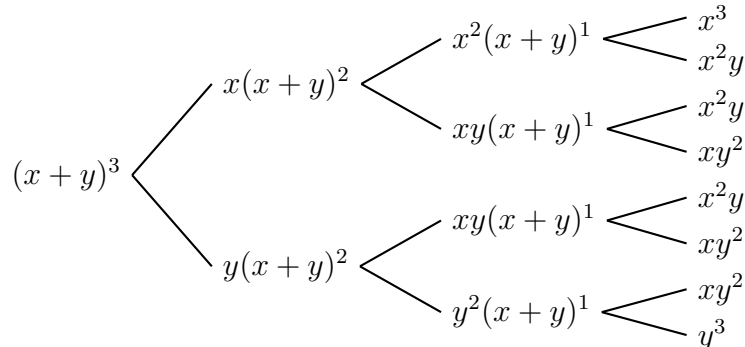
$$(x + y)f(x; y) \begin{cases} \nearrow xf(x; y) \\ \searrow yf(x; y) \end{cases}$$

Arbre de calcul.

$$x^a y^b (x + y)^k \begin{cases} \nearrow x^{a+1} y^b (x + y)^{k-1} \\ \searrow x^a y^{b+1} (x + y)^{k-1} \end{cases}$$

Un calcul intermédiaire.

Dans un arbre binaire de racine $(x + y)^n$, et de profondeur n , la règle de calcul donne la formule du binôme de Newton $(x + y)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^k y^{n-k}$. Voici un exemple avec $n = 3$.



Un exemple de calcul.

Nous allons établir un classique de la combinatoire, à savoir la formule d'inversion de Pascal que nous rencontrerons plusieurs fois dans la suite de ce document.

Fait 1 (Formule d'inversion de Pascal). *Pour deux suites a et b à valeur dans un anneau commutatif, $b_n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a_k$ sur \mathbb{N} si, et seulement si, $a_n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-1)^{n-k} b_k$ sur \mathbb{N} .*

Démonstration. Ce qui suit est très intuitif.

- Nous avons $(X+1)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} X^k$ et $X^n = (X+1-1)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-1)^{n-k} (X+1)^k$ d'après la formule du binôme de Newton.
- Donc, la matrice de passage de $(X^i)_{1 \leq i \leq n}$ à $((X+1)^i)_{1 \leq i \leq n}$ est $M = \left(\binom{j}{i} \right)_{1 \leq i, j \leq n}$, et celle de $((X+1)^i)_{1 \leq i \leq n}$ à $(X^i)_{1 \leq i \leq n}$ est $N = \left((-1)^{j-i} \binom{j}{i} \right)_{1 \leq i, j \leq n}$.
- Nous venons de démontrer, sans effort, que M et N sont inverses l'une de l'autre.
- Supposons maintenant avoir $b_n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a_k$ sur \mathbb{N} . Ceci donne $(b_i)_{1 \leq i \leq n} = M (a_i)_{1 \leq i \leq n}$, puis $(a_i)_{1 \leq i \leq n} = M^{-1} (b_i)_{1 \leq i \leq n}$, et en particulier $a_n = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} (-1)^{n-i} b_i$.
- La réciproque s'obtient de façon similaire via la matrice N . □

Remarque 2. *Examinons ce que donne la formule d'inversion de Pascal appliquée à la formule du binôme de Newton. Supposons y inversible, de sorte que $(x+y)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^k y^{n-k}$ se réécrit $y^{-n}(x+y)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^k y^{-k}$. Nous obtenons alors $x^n y^{-n} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-1)^{n-k} y^{-k} (x+y)^k$, soit $x^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-y)^{n-k} (x+y)^k$,³ via $a_n = x^n y^{-n}$ et $b_n = y^{-n}(x+y)^n$. Nous allons retrouver cette identité juste via un arbre. En effet, l'égalité $(x+y)f(x;y) = xf(x;y) + yf(x;y)$ se réécrit $xf(x;y) = (x+y)f(x;y) - yf(x;y)$. Dès lors, la règle suivante appliquée dans un arbre binaire de racine x^n , et de profondeur n , permet de conclure.*

$$xf(x;y) \begin{array}{l} \swarrow \\ (x+y)f(x;y) \\ \searrow \\ -yf(x;y) \end{array}$$

Arbre de calcul.

$$(x+y)^a (-y)^b x^k \begin{array}{l} \swarrow \\ (x+y)^{a+1} (-y)^b x^{k-1} \\ \searrow \\ (x+y)^a (-y)^{b+1} x^{k-1} \end{array}$$

Un calcul intermédiaire.

3.3. Leibniz sans effort. Ici nous travaillons dans l'ensemble des fonctions réelles infiniment dérivables sur \mathbb{R} .⁴ Dans ce contexte, la règle de Liebniz $(fg)^{(n)} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} f^{(k)} g^{(n-k)}$ va juste découler de la formule de dérivation d'un produit avec les calculs intermédiaires indiqués ci-dessous où $(a;b) \in \mathbb{N}^2$, en considérant un arbre binaire de racine la fonction produit fg , et de profondeur n .

$$uv \begin{array}{l} \swarrow \\ u'v \\ \searrow \\ uv' \end{array}$$

Arbre de calcul.

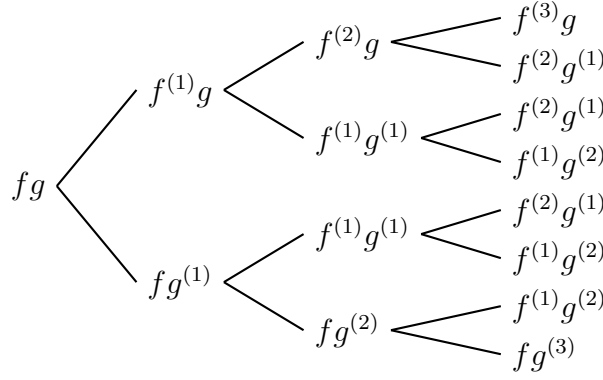
$$f^{(a)} g^{(b)} \begin{array}{l} \swarrow \\ f^{(a+1)} g^{(b)} \\ \searrow \\ f^{(a)} g^{(b+1)} \end{array}$$

Un calcul intermédiaire.

L'arbre qui suit donne les étapes de calcul lorsque $n = 3$.

3. Pour $y = 1$, nous retrouvons $X^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-1)^{n-k} (X+1)^k$ évaluée en x .

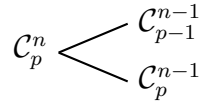
4. Plus généralement, nous pouvons considérer tout anneau différentiel comme, par exemple, l'ensemble $\mathbb{A}[X]$ des polynômes à coefficients dans un anneau commutatif \mathbb{A} , muni de la dérivation polynomiale standard.



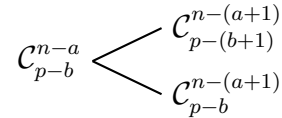
Un exemple de calcul.

3.4. Coefficients factoriels. Nous allons démontrer que $\mathcal{C}_p^n = \binom{n}{p}$ si $n \in \mathbb{N}$ et $p \in \llbracket 0; n \rrbracket$, puis valider l'identité $\binom{2n}{n} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \binom{n}{k}$. C'est parti !

Pour $n \in \mathbb{N}^*$ et $p \in \llbracket 1; n \rrbracket$, nous avons $\frac{n!}{p!(n-p)!} = \frac{(n-p)(n-1)!}{p!(n-p)!} + \frac{p(n-1)!}{p!(n-p)!}$, soit $\mathcal{C}_p^n = \mathcal{C}_p^{n-1} + \mathcal{C}_{p-1}^{n-1}$. Ensuite, si $p > n$, comme $\mathcal{C}_p^n = \mathcal{C}_p^{n-1} = \mathcal{C}_{p-1}^{n-1} = 0$, nous avons de nouveau $\mathcal{C}_p^n = \mathcal{C}_p^{n-1} + \mathcal{C}_{p-1}^{n-1}$. En résumé, $\mathcal{C}_p^n = \mathcal{C}_p^{n-1} + \mathcal{C}_{p-1}^{n-1}$ pour $(n; p) \in (\mathbb{N}^*)^2$.⁵ Enfin, comme $\mathcal{C}_0^n = \mathcal{C}_0^{n-1} = 1$, nous pouvons poser $\mathcal{C}_p^n = 0$ si $p < 0$ pour obtenir $\mathcal{C}_p^n = \mathcal{C}_p^{n-1} + \mathcal{C}_{p-1}^{n-1}$ sur $\mathbb{N}^* \times \mathbb{Z}$. Ceci nous permet de considérer la situation suivante.

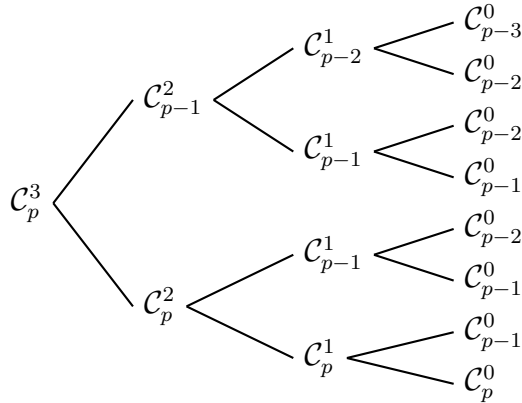


Arbre de calcul.



Un calcul intermédiaire.

Nous considérons alors l'arbre binaire de racine le terme \mathcal{C}_p^n , et de profondeur n . Par exemple, pour $n = 3$, nous obtenons l'arbre suivant où toutes les feuilles sont du type \mathcal{C}_k^0 .



Un exemple de calcul.

Donc, $\mathcal{C}_p^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \mathcal{C}_{p-k}^0$. Or, pour $p \in \llbracket 0; n \rrbracket$, la somme se réduit à $\binom{n}{p} \mathcal{C}_0^0$, d'où $\mathcal{C}_p^n = \binom{n}{p}$ comme annoncé. Ensuite, comme $\binom{2n}{n} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \binom{n}{k}$ équivaut à $\mathcal{C}_n^{2n} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \mathcal{C}_{n-k}^n$, en considérant un arbre de racine \mathcal{C}_n^{2n} , nous obtenons $\mathcal{C}_n^{2n} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \mathcal{C}_{n-k}^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \mathcal{C}_{n-k}^n$ comme souhaité.

5. En raisonnant via des arbres binaires, il est facile de justifier que $\binom{n}{p} = \binom{n-1}{p} + \binom{n-1}{p-1}$ sur $(\mathbb{N}^*)^2$. Une récurrence donne alors $\mathcal{C}_p^n = \binom{n}{p}$ sur \mathbb{N}^2 . Ceci étant noté, ici, nous cherchons juste à utiliser la définition de $\binom{n}{p}$ en effectuant le moins possible de calculs, et de raisonnements.

Remarque 3. Comme $\mathcal{C}_p^{n-1} = \mathcal{C}_p^n - \mathcal{C}_{p-1}^{n-1}$, soit $\mathcal{C}_p^n = \mathcal{C}_p^{n+1} - \mathcal{C}_{p-1}^n$, nous pouvons considérer la règle suivante.

$$\mathcal{C}_p^n \begin{cases} \mathcal{C}_p^{n+1} \\ -\mathcal{C}_{p-1}^n \end{cases}$$

Arbre de calcul.

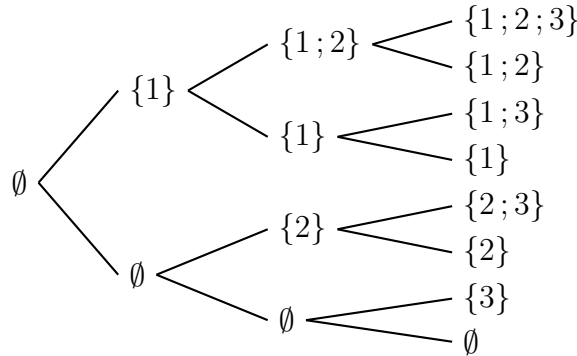
En prenant pour racine \mathcal{C}_n^n , et pour profondeur n , nous arrivons à $\mathcal{C}_n^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-1)^{n-k} \mathcal{C}_k^{n+k}$, soit $1 = \sum_{k=0}^n (-1)^{n-k} \binom{n}{k} \binom{n+k}{k}$, une belle identité non immédiate à découvrir.

3.5. Une escale combinatoire. En distinguant les sous-ensembles contenant un élément particulier e , choisi et fixé arbitrairement, de ceux ne le contenant pas, il est immédiat de voir que $\mathcal{C}(p, n) = \mathcal{C}(p-1, n-1) + \mathcal{C}(p, n-1)$ si $n \in \mathbb{N}^*$ et $p \in \llbracket 1; n \rrbracket$. Dès lors, comme pour \mathcal{C}_p^n , nous avons $\mathcal{C}(p, n) = \binom{n}{p}$ si $n \in \mathbb{N}$ et $p \in \llbracket 0; n \rrbracket$. Ceci étant indiqué, nous allons proposer une autre approche très classique pour valider $\mathcal{C}(p, n) = \binom{n}{p}$. Pour cela, travaillons dans l'ensemble $\llbracket 1; n \rrbracket$ avec $p \in \llbracket 0; n \rrbracket$. Plus exactement, nous allons considérer la chaîne croissante d'ensembles $\emptyset \subset \{1\} \subset \llbracket 1; 2 \rrbracket \subset \dots \subset \llbracket 1; n \rrbracket$. À la k^e étape, il s'agit d'ajouter, ou non, le naturel k comme nouvel élément. Ceci nous mène à l'arbre suivant où $\mathcal{E} \subseteq \llbracket 1; k-1 \rrbracket$.

$$\mathcal{E} \begin{cases} \mathcal{E} \cup \{k\} \\ \mathcal{E} \end{cases}$$

Arbre de calcul.

Considérons alors l'arbre binaire de racine l'ensemble vide \emptyset , et de profondeur n . Par exemple, pour $n = 3$, nous obtenons l'arbre suivant.



Un exemple de calcul.

Nous obtenons alors $\mathcal{C}(p, n) = \binom{n}{p}$ pour $p \in \llbracket 0; n \rrbracket$.

Remarque 4. Nous aurions pu adopter un point de vue dual via la chaîne décroissante d'ensembles $\llbracket 1; n \rrbracket \supset \llbracket 1; n-1 \rrbracket \supset \dots \supset \llbracket 1; 2 \rrbracket \supset \{1\} \supset \emptyset$, et l'arbre de calcul « inversé » suivant.

$$\mathcal{E} \begin{cases} \mathcal{E} \\ \mathcal{E} - \{k\} \end{cases}$$

Arbre de calcul.

Remarque 5. Il est très facile de deviner que $\mathcal{C}(n, 2n) = \sum_{k=0}^n \mathcal{C}(k, n) \mathcal{C}(n-k, n)$ pour $n \in \mathbb{N}$ en considérant deux sous-ensembles particuliers disjoints de cardinal n , choisis et fixés arbitrairement. Plus généralement, la formule de Van der Monde nous dit que $\binom{m+n}{p} = \sum_{k=0}^p \binom{m}{k} \binom{n}{p-k}$ pour $(m; n) \in \mathbb{N}^2$ et $p \in \llbracket 0; \min(n; m) \rrbracket$. Découvrir $\mathcal{C}(p, m+n) = \sum_{k=0}^p \mathcal{C}(k, m) \mathcal{C}(p-k, n)$ est immédiat en considérant deux sous-ensembles particuliers disjoints de cardinal m et n , choisis et fixés arbitrairement.

3.6. Une petite astuce pour Fibonacci. Pour la suite de Fibonacci, de premiers termes $F_0 = 0$ et $F_1 = 1$, la règle de calcul est évidemment donnée par la relation de récurrence $F_i = F_{i-1} + F_{i-2}$, et pour les calculs intermédiaires, nous faisons apparaître ce qui a été soustrait à l'indice.

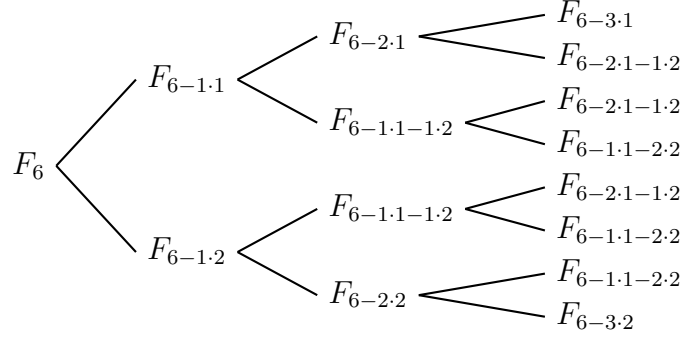
$$F_i \begin{cases} F_{i-1} \\ F_{i-2} \end{cases}$$

Arbre de calcul.

$$F_{i-a-1-b-2} \begin{cases} F_{i-(a+1)-1-b-2} \\ F_{i-a-1-(b+1)-2} \end{cases}$$

Un calcul intermédiaire.

Pour valider $F_{2n} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} F_k$, nous considérons un arbre binaire de racine le terme F_{2n} , et de profondeur n . Ainsi, pour $n = 3$, nous obtenons l'arbre suivant.



Un exemple de calcul.

Aux feuilles de l'arbre, tout à droite, nous avons les termes $F_{2n-k-1-(n-k)-2} = F_k$ pour $k \in \llbracket 0; n \rrbracket$, donc $F_{2n} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} F_k$ est validée.

Remarque 6. Plus généralement, nous avons $F_{m+2n} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} F_{m+k}$ par simple décalage de tous les indices, puisque cette opération est compatible avec notre méthode de construction.

Remarque 7. Examinons ce que donne la relation de récurrence modifiée $F_{i-2} = F_i - F_{i-1}$, soit aussi $F_i = F_{i+2} - F_{i+1}$. La règle de calcul devient la suivante.

$$F_i \begin{cases} F_{i+2} \\ -F_{i+1} \end{cases}$$

Arbre de calcul.

Un arbre de racine F_0 , et de profondeur n donne la jolie formule $F_0 = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-1)^{n-k} F_{2k+n-k}$, soit $1 = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-1)^{n-k} F_{n+k}$. Plus généralement, $F_m = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-1)^{n-k} F_{m+n+k}$. Quant à l'autre modification $F_{i-1} = F_i - F_{i-2}$, soit aussi $F_i = F_{i+1} - F_{i-1}$, elle donne la règle de calcul ci-dessous.

$$F_i \begin{cases} F_{i+1} \\ -F_{i-1} \end{cases}$$

Arbre de calcul.

Un arbre de racine F_n , et de profondeur n donne la formule $F_n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-1)^{n-k} F_{n+k-(n-k)}$, soit $F_n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-1)^{n-k} F_{2k}$. Nous retombons sur la formule d'inversion de Pascal : choisir $a_n = F_n$ et $b_n = F_{2n}$.

Remarque 8. Considérons U une suite récurrente linéaire d'ordre 2, c'est-à-dire telle que $U_i = pU_{i-1} + qU_{i-2}$ avec $(p, q) \in \mathbb{R}^2$. En mixant les idées pour la suite de Fibonacci avec celles utilisées pour la formule du binôme de Newton, voir les arbres ci-dessous, nous obtenons sans effort $U_{m+2n} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} p^k q^{n-k} U_{m+k}$, et donc $U_{2n} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} p^k q^{n-k} U_k$.

$$U_i \begin{cases} pU_{i-1} \\ qU_{i-2} \end{cases}$$

Arbre de calcul.

$$p^a q^b U_{i-a-1-b \cdot 2} \begin{cases} p^{a+1} q^b U_{i-(a+1) \cdot 1 - b \cdot 2} \\ p^a q^{b+1} U_{i-a \cdot 1 - (b+1) \cdot 2} \end{cases}$$

Un calcul intermédiaire.

Supposons $p \neq 0$ et $q \neq 0$. Via $U_{i-1} = p^{-1}(U_i - qU_{i-2})$, soit $U_i = p^{-1}U_{i+1} - p^{-1}qU_{i-1}$, il est rapide d'obtenir $U_n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} p^{-n} (-q)^{n-k} U_{2k}$ (voir ci-dessous). Ceci est une instance de la formule d'inversion de Pascal : passer via $a_n = p^n q^{-n} U_n$ et $b_n = q^{-n} U_{2n}$.

$$U_i \begin{cases} p^{-1}U_{i+1} \\ -p^{-1}qU_{i-1} \end{cases}$$

Arbre de calcul.

3.7. Bell sonne la fin du jeu. Pour $i \in \mathbb{N}^*$, notons B_i le nombre de façons de partitionner un ensemble de i éléments, et posons $B_0 = 1$ par convention. Commençons par exhiber un calcul récursif des B_i en reprenant des idées présentes dans l'article « *The largest singletons of set partitions* » de Yidong Sun et Xiaojuan Wu.⁶

- Pour $(n; p) \in \mathbb{N}^2$, notons \mathcal{B}_p^n le nombre de partitions de $\llbracket 1; n+1 \rrbracket$ contenant le singleton $\{p+1\}$, et aucun singleton $\{k\}$ tel que $k > p+1$. De façon abusive, dans ce type de situation, nous dirons que $\{p+1\}$ est le plus grand singleton.⁷
- Notons que $\mathcal{B}_n^n = B_n$. En effet, l'existence du singleton maximal $\{n+1\}$ dans une partition de $\llbracket 1; n+1 \rrbracket$ permet, en ignorant $\{n+1\}$, d'obtenir une partition de $\llbracket 1; n \rrbracket$. Cette construction est réversible, donc bijective.
- Le cas intéressant de \mathcal{B}_0^n est abordé dans la remarque 9 plus bas (nous n'aurons pas besoin de \mathcal{B}_0^n pour notre introduction aux nombres de Bell).
- Que pouvons-nous dire de \mathcal{B}_1^n lorsque $n \in \mathbb{N}_{\geq 2}$? Considérons une partition π de $\llbracket 1; n+1 \rrbracket$ ayant $\{2\}$ comme singleton maximal. Deux cas se présentent à nous.
 - (1) **Cas 1 : $\{1\}$ fait partie de π .** En ignorant 1 et 2, et en remplaçant chaque naturel $k \in \llbracket 3; n+1 \rrbracket$ par $k-2 \in \llbracket 1; n-1 \rrbracket$, nous obtenons une partition π' de $\llbracket 1; n-1 \rrbracket$ sans aucun singleton.
 - (2) **Cas 2 : $\{1\}$ est absent de π .** Dans ce cas, $\{2\}$ est l'unique singleton de π . En ignorant 2, en transformant l'ensemble $\{1; k_1; \dots; k_s\}$ ⁸ de π en $\{k_1\} \sqcup \dots \sqcup \{k_s\}$, et en remplaçant chaque naturel $k \in \llbracket 3; n+1 \rrbracket$ par $k-2 \in \llbracket 1; n-1 \rrbracket$, nous obtenons une partition π' de $\llbracket 1; n-1 \rrbracket$ avec pour singletons $\{k_1\}, \dots, \{k_s\}$ (on peut voir 1 comme un marqueur de singletons).

Les procédés ci-dessus étant réversibles, par bijection, nous obtenons : $\mathcal{B}_1^n = B_{n-1}$ lorsque $n \in \mathbb{N}_{\geq 2}$. Comme $\mathcal{B}_1^1 = 1$ et $B_0 = 1$, l'identité est valable sur \mathbb{N}^* .

- Plus généralement, pour $(n; p) \in (\mathbb{N}^*)^2$, considérons une partition π de $\llbracket 1; n+1 \rrbracket$ ayant $\{p+1\}$ comme singleton maximal. Deux cas se présentent à nous.
 - (1) **Cas 1 : $\{p\}$ fait partie de π .** En ignorant $\{p+1\}$, et en remplaçant chaque naturel $k \in \llbracket p+2; n+1 \rrbracket$ par $k-1 \in \llbracket p+1; n \rrbracket$, nous obtenons une partition π' de $\llbracket 1; n \rrbracket$ ayant $\{p\}$ comme singleton maximal.

6. Voir <https://doi.org/10.1016/j.ejc.2010.10.011> sur le site ScienceDirect.

7. L'idée consiste à s'appuyer sur l'élément le plus simple qu'une partition puisse contenir : le singleton. Pour limiter les cas à analyser, il est décidé, arbitrairement, de se focaliser sur les singletons maximaux.

8. Nécessairement, $s \geq 1$.

- (2) **Cas 2 : $\{p\}$ est absent de π .** En échangeant p et $(p+1)$, nous obtenons une partition π' de $\llbracket 1; n+1 \rrbracket$ ayant $\{p\}$ comme singleton maximal, puisque $(p+1)$ se retrouve maintenant dans un ensemble d'au moins deux éléments.

Les procédés ci-dessus étant réversibles, par bijection, nous avons : $\mathcal{B}_p^n = \mathcal{B}_{p-1}^{n-1} + \mathcal{B}_{p-1}^n$.

En résumé, $B_n = \mathcal{B}_n^n = \mathcal{B}_1^{n+1}$ avec $\mathcal{B}_p^n = \mathcal{B}_{p-1}^n + \mathcal{B}_{p-1}^{n-1}$ et $\mathcal{B}_1^1 = 1$. Comme les relations de récurrence vérifiées par (\mathcal{B}_p^n) ressemblent à celles de la suite (\mathcal{C}_p^n) , il devient évident de procéder comme suit.

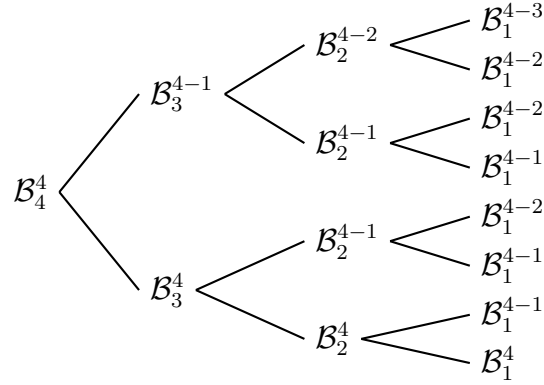
$$\mathcal{B}_p^n \begin{cases} \mathcal{B}_{p-1}^{n-1} \\ \mathcal{B}_{p-1}^n \end{cases}$$

Arbre de calcul.

$$\mathcal{B}_{k-b}^{n-a} \begin{cases} \mathcal{B}_{k-(b+1)}^{n-(a+1)} \\ \mathcal{B}_{k-(b+1)}^{n-a} \end{cases}$$

Un calcul intermédiaire.

Prenons $\mathcal{B}_{n+1}^{n+1} = B_{n+1}$ pour racine de l'arbre binaire comme dans l'exemple suivant où $n = 3$.



Un exemple de calcul.

Nous arrivons à $\mathcal{B}_{n+1}^{n+1} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \mathcal{B}_1^{n+1-k}$, soit $B_{n+1} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} B_{n-k}$. Comme $\binom{n}{n-k} = \binom{n}{k}$, nous obtenons bien $B_{n+1} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} B_k$.

Remarque 9. \mathcal{B}_0^n est le nombre de partitions de $\llbracket 1; n \rrbracket$ sans singleton. En effet, si $\{1\}$ est le singleton maximal d'une partition de $\llbracket 1; n+1 \rrbracket$, alors en ignorant $\{1\}$, et en remplaçant chaque naturel $k \in \llbracket 2; n+1 \rrbracket$ par $k-1 \in \llbracket 1; n \rrbracket$, nous obtenons une partition de $\llbracket 1; n \rrbracket$ sans singleton. Cette construction est réversible, donc bijective.

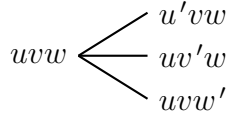
Remarque 10. Comme $\mathcal{B}_{p-1}^n = \mathcal{B}_p^n - \mathcal{B}_{p-1}^{n-1}$, soit $\mathcal{B}_p^n = \mathcal{B}_{p+1}^n - \mathcal{B}_p^{n-1}$, nous pouvons considérer la règle suivante.

$$\mathcal{B}_p^n \begin{cases} \mathcal{B}_{p+1}^n \\ -\mathcal{B}_p^{n-1} \end{cases}$$

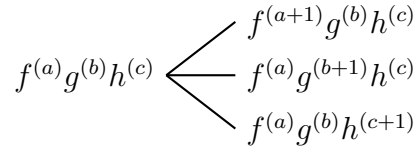
Arbre de calcul.

En prenant pour racine \mathcal{B}_1^{n+1} , et pour profondeur n , nous avons $\mathcal{B}_1^{n+1} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-1)^{n-k} \mathcal{B}_{k+1}^{k+1}$ qui se réécrit $B_n = \sum_{k=0}^n (-1)^{n-k} \binom{n}{k} B_{k+1}$. Ceci est une instance de la formule d'inversion de Pascal : passer via $a_n = B_n$ et $b_n = B_{n+1}$.

3.8. Généraliser aux coefficients multimoniaux. La méthode peut s'adapter aux cas d'un arbre m -aire. Par exemple, ce qui suit nous donne la formule de Leibniz pour trois fonctions : $(fgh)^{(n)} = \sum_{k_1+k_2+k_3=n} \binom{n}{k_1 k_2 k_3} f^{(k_1)} g^{(k_2)} h^{(k_3)}$ où $\binom{n}{k_1 k_2 k_3}$ compte le nombre de chemins avec k_1 déplacements vers le haut, k_2 déplacements vers le milieu, et k_3 déplacements vers le bas.

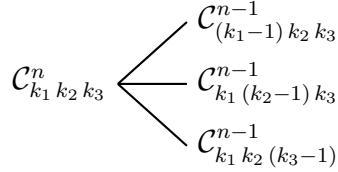


Arbre de calcul.

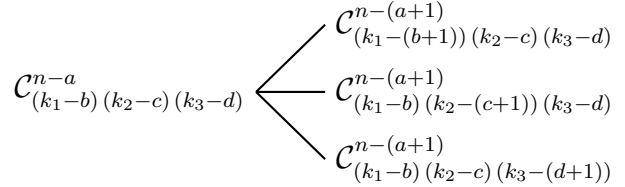


Un calcul intermédiaire.

Notant $\mathcal{C}_{k_1 k_2 k_3}^n = \frac{n!}{k_1!k_2!k_3!}$ où $k_1 + k_2 + k_3 = n$, nous avons $\binom{n}{k_1 k_2 k_3} = \frac{n!}{k_1!k_2!k_3!}$ via ce qui suit.

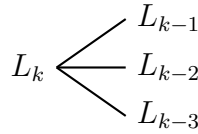


Arbre de calcul.

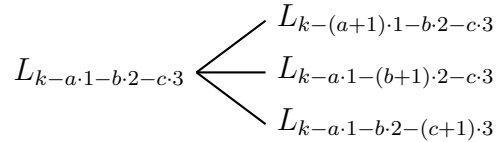


Un calcul intermédiaire.

Par contre, si la suite L est telle que $L_i = L_{i-1} + L_{i-2} + L_{i-3}$, ce qui suit ne sera pas aussi pertinent que ce que nous avons obtenu pour la suite de Fibonacci : le problème ici est qu'aboutir à $L_{3n-k_1-1-k_2-2-k_3-3} = L_{3n-k_1-2k_2-3(n-k_1-k_2)} = L_{2k_1-k_2}$ est moins intéressant.



Arbre de calcul.



Un calcul intermédiaire.

4. LA FORMULE DU BINÔME DE NEWTON IMPLIQUE...

Dans cette section, nous repartons de zéro pour retrouver les résultats précédents via une approche algébrique.

4.1. Un classique des identités algébriques. Dans cette section, nous changeons de point de vue : nous allons partir du fait très classique suivant pour donner un éclairage différent sur les identités exhibées dans la section 1.

Fait 11. Soit \mathbb{A} un anneau commutatif (forcément unitaire). Dans l'anneau des polynômes à deux variables $\mathbb{A}[X, Y]$, nous avons : $\forall n \in \mathbb{N}$, $(X + Y)^n = \sum_{k=0}^n \mathcal{C}(k, n) X^k Y^{n-k}$. Ceci est la formule générique du binôme de Newton.

Démonstration. Il suffit d'écrire $(X + Y)^n = \prod_{k=1}^n (X + Y)_k$ avec des indices étiquetant les parenthèses dont les positions sont fixées dans le produit. En distribuant parenthèse par parenthèse de gauche à droite, le nombre de $X^k Y^{n-k}$ obtenus correspond au nombre de choix de k parenthèses, pour X , parmi les n disponibles, ce qui donne $\mathcal{C}(k, n)$ possibilités. \square

Dans les applications à venir, nous allons nous appuyer sur la formule suivante appliquée dans différents anneaux bien choisis.

Fait 12. Soit \mathbb{A} un anneau commutatif. $\forall (a, b) \in \mathbb{A}^2$, $\forall n \in \mathbb{N}$, $(a + b)^n = \sum_{k=0}^n \mathcal{C}(k, n) a^k b^{n-k}$.

Démonstration. Il suffit d'évaluer en (a, b) la formule générique du binôme de Newton. \square

Remarque 13. Notre preuve de la formule d'inversion de Pascal s'appuyait sur la formule du binôme de Newton (voir le fait 1). En oubliant la section sur les arbres, nous pourrions donc justifier que pour deux suites a et b à valeur dans un anneau commutatif, $b_n = \sum_{k=0}^n \mathcal{C}(k, n) a_k$ sur \mathbb{N} si, et seulement si, $a_n = \sum_{k=0}^n \mathcal{C}(k, n) (-1)^{n-k} b_k$ sur \mathbb{N} .

4.2. La loi binomiale est algébrique. Nous souhaitons établir la loi binomiale sous la forme $P(X = j) = \sum_{k=0}^n C(k, n) p^k q^{n-k} \delta_{jk}$ où X est la variable aléatoire (v.a.) comptant le nombre de succès de probabilité p ($q = 1 - p$). Notons X_i la v.a. comptant le nombre de succès de la i^{e} épreuve de Bernoulli du schéma de Bernoulli associé à X . Dès lors, $X = \sum_{s=1}^n X_s$ où $(X_s)_{1 \leq s \leq n}$ forme une famille de v.a. indépendantes deux à deux ayant chacune pour loi de probabilité $P(X_s = j) = p\delta_{1j} + q\delta_{0j}$. Nous posons $f_X : j \in \mathbb{Z} \mapsto P(X = j) \in [0; 1]$, de sorte que $f_{X_s} = p\delta_1 + q\delta_0$ en notant $\delta_k(j) = \delta_{kj}$. A-t-on un lien entre f_X et $(f_{X_s})_{1 \leq s \leq n}$? La réponse est oui, mais cela va nécessiter de passer par le produit de convolution. Par exemple, avec deux épreuves, nous avons ce qui suit.

$$\begin{aligned}
 f_X(j) &= P(X_1 + X_2 = j) \\
 &= \sum_{k=0}^2 P((X_1 = k) \cap (X_2 = j - k)) \\
 &= \sum_{k=0}^2 P(X_1 = k) P(X_2 = j - k) \\
 &= \sum_{k+m=j} P(X_1 = k) P(X_2 = m) \\
 &= \sum_{k+m=j} f_{X_1}(k) f_{X_2}(m)
 \end{aligned}
 \quad \left. \begin{array}{l} \\ \\ \\ \end{array} \right\} \begin{array}{l} X_1 \text{ et } X_2 \text{ sont des v.a. indépendantes.} \\ \text{On écrit juste } k + m = j \text{ sans } (k, m) \in \mathbb{Z}^2. \end{array}$$

Ceci motive la définition suivante.

Définition 14. Notons $\mathbb{A} = \ell_m(\mathbb{Z}, \mathbb{R})$ l'ensemble des suites réelles indexées sur \mathbb{Z} et à support minoré.⁹ Pour $(f, g) \in \mathbb{A}^2$, nous pouvons définir π sur \mathbb{Z} par $\pi(j) = \sum_{k+m=j} f(k)g(m)$ (cette somme est finie).¹⁰ La suite π est appelée « produit de convolution » de f et g , et notée $f * g$.

Fait 15. $\mathbb{A} = \ell_m(\mathbb{Z}, \mathbb{R})$ muni de l'addition + point par point, et du produit de convolution $*$ est un anneau commutatif.

Démonstration. Nous devons juste vérifier les propriétés portant sur le produit de convolution.

- (1) Clairement, $\forall (f, g, h) \in \mathbb{A}^3$, nous avons $f * g = g * f$ et $(f + g) * h = f * h + g * h$.
- (2) L'élément neutre $1_{\mathbb{A}}$ pour $*$ doit vérifier : $\forall j \in \mathbb{Z}$, $f(j) = \sum_{k+m=j} f(k)1_{\mathbb{A}}(m)$. Il est aisé de deviner que $1_{\mathbb{A}} = \delta_0$ convient (rappelons que $\delta_0(j) = \delta_{0j}$).
- (3) La validation de $(f * g) * h = f * (g * h)$ pour $(f, g, h) \in \mathbb{A}^3$ se fait comme suit.

$$\begin{aligned}
 &((f * g) * h)(j) & \left| \right. & (f * (g * h))(j) \\
 &= \sum_{k+m=j} (f * g)(k)h(m) & & = \sum_{k+m=j} f(k)(g * h)(m) \\
 &= \sum_{k+m=j} \sum_{q+r=k} f(q)g(r)h(m) & & = \sum_{k+m=j} \sum_{q+r=m} f(k)g(q)h(r) \\
 &= \sum_{q+r+m=j} f(q)g(r)h(m) & & = \sum_{k+q+r=j} f(k)g(q)h(r)
 \end{aligned}
 \quad \square$$

L'application de la formule du binôme de Newton nous donne ce qui suit.

$$\begin{aligned}
 P(X = j) &= f_X(j) \\
 &= f_{X_1 + \dots + X_n}(j) \\
 &= (f_{X_1} * \dots * f_{X_n})(j)
 \end{aligned}
 \quad \left. \begin{array}{l} \\ \\ \end{array} \right\} \begin{array}{l} \text{On généralise sans souci l'identité qui} \\ \text{a motivé l'introduction de la convolution.} \end{array}$$

9. Ceci signifie que $\forall f \in \mathbb{A}$, $\exists m_f \in \mathbb{Z}$ tel que $\forall j \in \mathbb{Z}_{\leq m_f}$, $f(j) = 0$.

10. $f(k) = 0$ si $k \leq m_f$, $g(m) = 0$ si $m \leq m_g$ et $k + m = j$ impliquent $f(k)g(m) = 0$ si $j - m_g \leq k$ et $k \leq m_f$, c'est-à-dire pour un nombre fini de valeurs de j , et par conséquent de m .

Poursuivons notre calcul.

$$\begin{aligned}
 P(X = j) &= ((p\delta_1 + q\delta_0) * \cdots * (p\delta_1 + q\delta_0))(j) \\
 &= (p\delta_1 + q\delta_0)^n(j) \\
 &= \left(\sum_{k=0}^n \mathbb{C}(k, n) p^k q^{n-k} \delta_1^k * \delta_0^{n-k} \right)(j) \\
 &= \sum_{k=0}^n \mathbb{C}(k, n) p^k q^{n-k} \delta_1^k(j)
 \end{aligned}$$

$\left. \begin{array}{l} \text{La puissance est relative à } *. \\ \delta_0 \text{ est l'élément neutre pour } *. \end{array} \right\}$

Pour conclure, nous devons simplifier $\delta_1^k(j)$. Une petite récurrence fournit $\delta_1^k = \delta_k$. Voici les deux grandes étapes de ce raisonnement.

- **Cas de base.** δ_1^0 est l'élément neutre pour $*$, donc $\delta_1^0 = \delta_0$.
- **Hérédité.** Supposons avoir $\delta_1^n = \delta_n$. Nous avons alors les égalités suivantes.

$$\begin{aligned}
 \delta_1^{n+1}(j) &= (\delta_1^n * \delta_1)(j) \\
 &= (\delta_n * \delta_1)(j) \\
 &= \sum_{k+m=j} \delta_n(k) \delta_1(m)
 \end{aligned}$$

Dès lors, $\delta_1^{n+1}(j) = 1$ si $j = n + 1$, et 0 sinon. Ceci donne $\delta_1^{n+1} = \delta_{n+1}$ comme souhaité. Finalement, $P(X = j) = \sum_{k=0}^n \mathbb{C}(k, n) p^k q^{n-k} \delta_k(j)$, soit $P(X = j) = \sum_{k=0}^n \mathbb{C}(k, n) p^k q^{n-k} \delta_{jk}$.

4.3. Leibniz, le retour. Notre objectif est d'obtenir $(fg)^{(n)}(x) = \sum_{k=0}^n \mathbb{C}(k, n) f^{(k)}(x) g^{(n-k)}(x)$. Comme nous souhaitons dériver autant de fois que nécessaire, cette opération de dérivation étant linéaire, et comme de plus nous considérons deux fonctions, il est naturel d'introduire les objets suivants.

- $\pi : (x, y) \in \mathbb{R}^2 \mapsto f(x)g(y) \in \mathbb{R}$. Ceci permet de « singulariser » les fonctions f et g .
- $\mathcal{C}^\infty(\mathbb{R}^2, \mathbb{R})$ désigne l'ensemble des fonctions infiniment dérivables de \mathbb{R}^2 dans \mathbb{R} .¹¹
- $\mathbb{A} = \text{End}(\mathcal{C}^\infty(\mathbb{R}^2, \mathbb{R}))$ est l'ensemble des endomorphismes linéaires de $\mathcal{C}^\infty(\mathbb{R}^2, \mathbb{R})$ muni de l'addition + point par point, et de la composition \circ comme produit.
- $\frac{\partial}{\partial x} \in \mathbb{A}$ et $\frac{\partial}{\partial y} \in \mathbb{A}$ sont les dérivations partielles relativement aux première et deuxième coordonnées respectivement.

Pour utiliser le fait 12, nous devons avoir $\frac{\partial}{\partial x} \circ \frac{\partial}{\partial y} = \frac{\partial}{\partial y} \circ \frac{\partial}{\partial x}$. Le théorème de Schwarz nous dit que c'est bien le cas sur $\mathcal{C}^\infty(\mathbb{R}^2, \mathbb{R})$. Nous obtenons alors $\left(\frac{\partial}{\partial x} + \frac{\partial}{\partial y}\right)^n = \sum_{k=0}^n \mathbb{C}(k, n) \frac{\partial^k}{\partial x^k} \circ \frac{\partial^{n-k}}{\partial y^{n-k}}$ selon la formule du binôme de Newton. Il nous reste à revenir dans le monde des fonctions à une seule variable. Pour ce faire, considérons $\Lambda \in \mathbb{A}$ qui à $h \in \mathcal{C}^\infty(\mathbb{R}^2, \mathbb{R})$ associe $\Lambda(h)$ définie sur \mathbb{R}^2 par $\Lambda(h)(x, y) = h(x, x)$. Nous avons la propriété de commutativité essentielle suivante.

$$\begin{aligned}
 \bullet \left(\frac{\partial}{\partial x} + \frac{\partial}{\partial y} \right) \circ \Lambda(h)(x, y) &= \left(\frac{\partial}{\partial x} + \frac{\partial}{\partial y} \right) (h(x, x)) \\
 &= \frac{\partial h}{\partial x}(x, x) + \frac{\partial h}{\partial y} h(x, x) \\
 \bullet \Lambda \circ \left(\frac{\partial}{\partial x} + \frac{\partial}{\partial y} \right) (h(x, y)) &= \Lambda \left(\frac{\partial h}{\partial x}(x, y) + \frac{\partial h}{\partial y} h(x, y) \right) \\
 &= \frac{\partial h}{\partial x}(x, x) + \frac{\partial h}{\partial y} h(x, x)
 \end{aligned}$$

11. Si besoin, il est possible de modifier cet ensemble tant que cela n'enfreint pas le théorème de Schwarz qui va être essentiel pour la suite.

La conclusion se fait alors via les calculs ci-dessous.

$$\begin{aligned}
 (fg)^{(n)}(x) &= \left(\frac{\partial}{\partial x} + \frac{\partial}{\partial y} \right)^n (f(x)g(y)) \\
 &= \left(\frac{\partial}{\partial x} + \frac{\partial}{\partial y} \right)^n \circ \Lambda(\pi)(x, y) \quad \left. \begin{array}{l} \text{ } \\ \text{ } \end{array} \right\} \Lambda \text{ et } \left(\frac{\partial}{\partial x} + \frac{\partial}{\partial y} \right) \text{ commutent.} \\
 &= \Lambda \circ \left(\frac{\partial}{\partial x} + \frac{\partial}{\partial y} \right)^n (\pi)(x, y) \\
 &= \Lambda \circ \left(\sum_{k=0}^n \mathbb{C}(k, n) \frac{\partial^k}{\partial x^k} \circ \frac{\partial^{n-k}}{\partial y^{n-k}} \right) (f(x)g(y)) \\
 &= \Lambda \left(\sum_{k=0}^n \mathbb{C}(k, n) f^k(x) g^{n-k}(y) \right) \\
 &= \sum_{k=0}^n \mathbb{C}(k, n) f^k(x) g^{n-k}(x)
 \end{aligned}$$

4.4. Fibonacci via Newton. Notre objectif est d'obtenir $F_{m+2n} = \sum_{k=0}^n \mathbb{C}(k, n) F_{m+k}$ où la suite de Fibonacci F vérifie $F_0 = 0$, $F_1 = 1$ et $F_i = F_{i-1} + F_{i-2}$. De nouveau, nous allons raisonner en terme d'opérateurs linéaires via les ingrédients naturels suivants.

- $\ell(\mathbb{Z}, \mathbb{R})$ désigne l'ensemble des suites réelles indexées sur \mathbb{Z} .¹²
- $\mathbb{A} = \text{End}(\ell(\mathbb{Z}, \mathbb{R}))$ est l'ensemble des endomorphismes linéaires de $\ell(\mathbb{Z}, \mathbb{R})$ muni de l'addition $+$ point par point, et de la composition \circ comme produit.
- $\sigma_k \in \mathbb{A}$ désigne pour $k \in \mathbb{Z}$ un opérateur de décalage d'indice qui à la suite $(U_m)_{m \in \mathbb{Z}}$ associe la suite $(U_{m+k})_{m \in \mathbb{Z}}$.¹³

Prolongeons F sur \mathbb{Z}_-^* en posant $F_i = 0$, de sorte que $F_i = F_{i-1} + F_{i-2}$ reste valable sur \mathbb{Z} , et se réécrit $\sigma_2(F) = \sigma_1(F) + F$. Dès lors, la conclusion se fait comme suit sans souci.

$$\begin{aligned}
 (F_{m+2n})_{m \in \mathbb{Z}} &= \sigma_2^n(F) \\
 &= (\sigma_1 + \text{id})^n(F) \quad \left. \begin{array}{l} \text{ } \\ \text{ } \end{array} \right\} \text{id est l'application identité sur } \ell(\mathbb{Z}, \mathbb{R}). \\
 &= \left(\sum_{k=0}^n \mathbb{C}(k, n) \sigma_1^k \circ \text{id}^{n-k} \right) (F) \quad \left. \begin{array}{l} \text{ } \\ \text{ } \end{array} \right\} \sigma_1 \text{ et id commutent.} \\
 &= \left(\sum_{k=0}^n \mathbb{C}(k, n) \sigma_k \right) (F) \\
 &= \left(\sum_{k=0}^n \mathbb{C}(k, n) F_{m+k} \right)_{m \in \mathbb{Z}}
 \end{aligned}$$

Remarque 16. En considérant $F = \sigma_2(F) - \sigma_1(F)$, nous pouvons conduire les calculs suivants.

$$\begin{aligned}
 (F_m)_{m \in \mathbb{Z}} &= (\sigma_2 - \sigma_1)^n(F) \\
 &= \left(\sum_{k=0}^n \mathbb{C}(k, n) (-1)^{n-k} \sigma_2^k \circ \sigma_1^{n-k} \right) (F) \quad \left. \begin{array}{l} \text{ } \\ \text{ } \end{array} \right\} \sigma_1 \text{ et } \sigma_2 \text{ commutent.} \\
 &= \left(\sum_{k=0}^n \mathbb{C}(k, n) (-1)^{n-k} F_{m+n+k} \right)_{m \in \mathbb{Z}} \quad \left. \begin{array}{l} \text{ } \\ \text{ } \end{array} \right\} \sigma_2^k \circ \sigma_1^{n-k} = \sigma_{n+k}
 \end{aligned}$$

Nous obtenons sans effort $F_m = \sum_{k=0}^n \mathbb{C}(k, n) (-1)^{n-k} F_{m+n+k}$. En partant de $\sigma_1(F) = \sigma_2(F) - F$, nous arrivons aux manipulations ci-dessous.

12. Si besoin, \mathbb{R} peut être remplacé par un anneau commutatif de son choix.

13. En considérant $\ell(\mathbb{N}, \mathbb{R})$, nous aurions eu un problème ici.

$$\begin{aligned}
(F_{m+n})_{m \in \mathbb{Z}} &= (\sigma_1)^n(F) \\
&= (\sigma_2 - \text{id})^n(F) \\
&= \left(\sum_{k=0}^n \mathbb{C}(k, n) (-1)^{n-k} \sigma_{2k} \right)(F) \\
&= \left(\sum_{k=0}^n \mathbb{C}(k, n) (-1)^{n-k} F_{m+2k} \right)_{m \in \mathbb{Z}}
\end{aligned}$$

Le choix $m = 0$ fournit $F_n = \sum_{k=0}^n \mathbb{C}(k, n) (-1)^{n-k} F_{2k}$ qui correspond à une instance de la formule d'inversion de Pascal via $a_n = F_n$ et $b_n = F_{2n}$.

Remarque 17. La généralisation à une suite récurrente vérifiant $U_i = pU_{i-1} + qU_{i-2}$ ne pose pas de difficulté via $\sigma_2(U) = p\sigma_1(U) + qU$ qui donne, sans effort, $U_{2n} = \sum_{k=0}^n \mathbb{C}(k, n) p^k q^{n-k} U_k$. Si $p \neq 0$ et $q \neq 0$, alors $\sigma_1(U) = p^{-1}(\sigma_2(U) - qU)$ donne $U_n = \sum_{k=0}^n \mathbb{C}(k, n) p^{-n} (-q)^{n-k} U_{2k}$, une instance de la formule d'inversion de Pascal via $a_n = U_n$ et $b_n = U_{2n}$.

4.5. Bell en écho de Fibonacci. Notre objectif est d'obtenir $B_{n+1} = \sum_{k=0}^n \mathbb{C}(k, n) B_k$, où $(B_n)_{n \in \mathbb{N}}$ désigne la suite des nombres de Bell. Indépendamment de la technique spécifique à la section 3, nous savons que ceci équivaut à démontrer que $\mathcal{B}_{n+1}^{n+1} = \sum_{k=0}^n \mathbb{C}(k, n) \mathcal{B}_1^{k+1}$, où $\mathcal{B}_n^n = \mathcal{B}_1^{n+1} = B_n$, $\mathcal{B}_p^n = \mathcal{B}_{p-1}^n + \mathcal{B}_{p-1}^{n-1}$ et $\mathcal{B}_1^1 = 1$, avec \mathcal{B} une suite doublement indexée sur \mathbb{N}^2 (voir page 8). Inspiré par la suite de Fibonacci, nous introduisons les ingrédients suivants.

- $\ell(\mathbb{Z}^2, \mathbb{R})$ désigne l'ensemble des suites réelles doublement indexées sur \mathbb{Z}^2 .¹⁴
- $\mathbb{A} = \text{End}(\ell(\mathbb{Z}^2, \mathbb{R}))$ est l'ensemble des endomorphismes linéaires de $\ell(\mathbb{Z}^2, \mathbb{R})$ muni de l'addition $+$ point par point, et de la composition \circ comme produit.
- $\mu_a^b \in \mathbb{A}$ désigne pour $(a, b) \in \mathbb{Z}^2$ un opérateur de décalage qui à la suite $(w_p^m)_{(p,m) \in \mathbb{Z}^2}$ associe la suite $(w_{p+a}^{m+b})_{(p,m) \in \mathbb{Z}^2}$.

Prolongeons \mathcal{B} sur $\mathbb{Z}^2 - \mathbb{N}^2$ en posant $\mathcal{B}_p^n = 0$, de sorte que $\mathcal{B}_p^n = \mathcal{B}_{p-1}^n + \mathcal{B}_{p-1}^{n-1}$ devient valable sur \mathbb{Z}^2 , et se réécrit $\mu_1^1(\mathcal{B}) = \mu_0^1(\mathcal{B}) + \mathcal{B}$.¹⁵ La formule du binôme de Newton donne ce qui suit.

$$\begin{aligned}
(\mathcal{B}_{p+n}^{m+n})_{(p,m) \in \mathbb{Z}^2} &= (\mu_1^1)^n(\mathcal{B}) \\
&= (\mu_0^1 + \text{id})^n(\mathcal{B}) \\
&= \left(\sum_{k=0}^n \mathbb{C}(k, n) (\mu_0^1)^k \circ \text{id}^{n-k} \right)(\mathcal{B}) \\
&= \left(\sum_{k=0}^n \mathbb{C}(k, n) \mu_0^k \right)(\mathcal{B}) \\
&= \left(\sum_{k=0}^n \mathbb{C}(k, n) \mathcal{B}_p^{m+k} \right)_{(p,m) \in \mathbb{Z}^2}
\end{aligned}$$

$\left. \begin{array}{l} \text{id est l'application identité sur } \ell(\mathbb{Z}^2, \mathbb{R}). \\ \mu_0^1 \text{ et id commutent.} \end{array} \right\}$

Pour conclure, il suffit de choisir $p = m = 1$.

Remarque 18. Comme pour la suite de Fibonacci, il est aisé de produire de nouvelles formules de récurrence. Partons de $\mu_0^1(\mathcal{B}) = \mu_1^0(\mathcal{B}) - \mathcal{B}$.

14. Ici aussi, si besoin, \mathbb{R} peut être remplacé par un anneau commutatif de son choix.

15. Noter la ressemblance avec $\mu_1^1(\mathcal{C}) = \mu_1^0(\mathcal{C}) + \mathcal{C}$.

$$\begin{aligned}
 (\mathcal{B}_p^{m+n})_{(p,m) \in \mathbb{Z}^2} &= (\mu_0^1)^n(\mathcal{B}) \\
 &= (\mu_1^1 - \text{id})^n(\mathcal{B}) \\
 &= \left(\sum_{k=0}^n \mathcal{C}(k, n) (-1)^{n-k} \mu_k^k \right) (\mathcal{B}) \\
 &= \left(\sum_{k=0}^n \mathcal{C}(k, n) (-1)^{n-k} \mathcal{B}_{p+k}^{m+k} \right)_{(p,m) \in \mathbb{Z}^2}
 \end{aligned}$$

Donc $\mathcal{B}_p^{m+n} = \sum_{k=0}^n \mathcal{C}(k, n) (-1)^{n-k} \mathcal{B}_{p+k}^{m+k}$, puis $\mathcal{B}_0^n = \sum_{k=0}^n \mathcal{C}(k, n) (-1)^{n-k} \mathcal{B}_k^k$ en considérant $(p, m) = (0, 0)$, c'est-à-dire $\mathcal{B}_0^n = \sum_{k=0}^n \mathcal{C}(k, n) (-1)^{n-k} B_k$, une formule liant le nombre de partitions sans singleton aux nombres de Bell (voir la section 3.7 page 8). Avec $(p, m) = (1, 1)$, nous obtenons $\mathcal{B}_1^{n+1} = \sum_{k=0}^n \mathcal{C}(k, n) (-1)^{n-k} \mathcal{B}_{k+1}^{k+1}$, soit $B_n = \sum_{k=0}^n \mathcal{C}(k, n) (-1)^{n-k} B_{k+1}$ qui est une instance de la formule d'inversion de Pascal via $a_n = B_n$ et $b_n = B_{n+1}$.

4.6. Coefficients factoriels et combinatoires. Nos objectifs ici sont $\binom{n}{p} = \mathcal{C}(p, n) = \mathcal{C}_p^n$, puis $\binom{2n}{n} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \binom{n}{k}$. Pour les atteindre, nous allons commencer avec les coefficients factoriels qui vérifient $\mathcal{C}_0^0 = 1$, $\mathcal{C}_p^0 = 0$ si $p \neq 0$ et $\mathcal{C}_p^n = \mathcal{C}_p^{n-1} + \mathcal{C}_{p-1}^{n-1}$ sur \mathbb{Z}^2 . Reprenant les notations de la section précédente, la relation de récurrence se réécrit $\mu_1^1(\mathcal{C}) = \mu_1^0(\mathcal{C}) + \mathcal{C}$. Nous aboutissons aux calculs suivants.

$$\begin{aligned}
 (\mathcal{C}_{p+n}^{m+n})_{(p,m) \in \mathbb{Z}^2} &= (\mu_1^1)^n(\mathcal{C}) \\
 &= (\mu_1^0 + \text{id})^n(\mathcal{C}) \\
 &= \left(\sum_{k=0}^n \mathcal{C}(k, n) (\mu_1^0)^k \circ \text{id}^{n-k} \right) (\mathcal{C}) \quad \left. \begin{array}{l} \text{)} \\ \text{)} \end{array} \right\} \mu_1^0 \text{ et id commutent.} \\
 &= \left(\sum_{k=0}^n \mathcal{C}(k, n) \mu_k^0 \right) (\mathcal{C}) \\
 &= \left(\sum_{k=0}^n \mathcal{C}(k, n) \mathcal{C}_{p+k}^m \right)_{(p,m) \in \mathbb{Z}^2}
 \end{aligned}$$

En choisissant $(p, m) = (0, n)$, nous obtenons $\mathcal{C}_n^{2n} = \sum_{k=0}^n \mathcal{C}(k, n) \mathcal{C}_k^n$. Justifions maintenant que $\mathcal{C}_p^n = \mathcal{C}(p, n)$. Pour ce faire, réécrivons $\mu_1^1(\mathcal{C}) = \mu_1^0(\mathcal{C}) + \mathcal{C}$ sous la forme $\mathcal{C} = \mu_0^{-1}(\mathcal{C}) + \mu_{-1}^{-1}(\mathcal{C})$ afin de mener les calculs suivants.

$$\begin{aligned}
 (\mathcal{C}_p^m)_{(p,m) \in \mathbb{Z}^2} &= \mathcal{C} \\
 &= (\mu_0^{-1} + \mu_{-1}^{-1})^n(\mathcal{C}) \\
 &= (\mu_{-1}^{-1} + \mu_0^{-1})^n(\mathcal{C}) \\
 &= \left(\sum_{k=0}^n \mathcal{C}(k, n) (\mu_{-1}^{-1})^k \circ (\mu_0^{-1})^{n-k} \right) (\mathcal{C}) \quad \left. \begin{array}{l} \text{)} \\ \text{)} \end{array} \right\} \begin{array}{l} \text{Cette petite modification va permettre} \\ \text{d'arriver directement à notre but.} \\ \mu_0^{-1} \text{ et } \mu_{-1}^{-1} \text{ commutent.} \end{array} \\
 &= \left(\sum_{k=0}^n \mathcal{C}(k, n) \mu_{-k}^{-n} \right) (\mathcal{C}) \quad \left. \begin{array}{l} \text{)} \\ \text{)} \end{array} \right\} \mu_{-1}^{-1})^k \circ (\mu_0^{-1})^{n-k} = \mu_{-k}^{-n} \\
 &= \left(\sum_{k=0}^n \mathcal{C}(k, n) \mathcal{C}_{p-k}^{m-n} \right)_{(p,m) \in \mathbb{Z}^2}
 \end{aligned}$$

En considérant $m = n$ et $p \in \llbracket 0; n \rrbracket$, nous obtenons $\mathcal{C}_p^n = \sum_{k=0}^n \mathcal{C}(k, n) \mathcal{C}_{p-k}^0 = \mathcal{C}(p, n)$. Ensuite, il est aisé d'obtenir $\binom{n}{p} = \binom{n-1}{p} + \binom{n-1}{p-1}$ en raisonnant juste sur des arbres binaires. Nous pouvons donc reprendre ce qui précède pour obtenir $\binom{n}{p} = \mathcal{C}(p, n)$ via la formule du binôme de Newton. Finalement, $\binom{n}{p} = \mathcal{C}(p, n) = \mathcal{C}_p^n$ permet de réécrire $\mathcal{C}_n^{2n} = \sum_{k=0}^n \mathcal{C}(k, n) \mathcal{C}_k^n$ sous la forme $\binom{2n}{n} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \binom{n}{k}$.

Remarque 19. En partant de $\mathcal{C} = \mu_1^1(\mathcal{C}) - \mu_1^0(\mathcal{C})$, via des calculs similaires à ceux ci-dessus, nous arrivons à $\mathcal{C}_p^m = \sum_{k=0}^n \mathcal{C}(k, n)(-1)^{n-k} \mathcal{C}_{p+n}^{m+k}$ qui fournit $\mathcal{C}_n^{2n} = \sum_{k=0}^n \mathcal{C}(k, n)(-1)^{n-k} \mathcal{C}_{2n}^{2n+k}$ via $(p, m) = (n, 2n)$, soit $\mathcal{C}_n^{2n} = \sum_{k=0}^n \mathcal{C}_k^n (-1)^{n-k} \mathcal{C}_{2n}^{2n+k}$.¹⁶ Quant au choix $\mu_1^0(\mathcal{C}) = \mu_1^1(\mathcal{C}) - \mathcal{C}$, il donne $\mathcal{C}_{p+n}^m = \sum_{k=0}^n \mathcal{C}(k, n)(-1)^{n-k} \mathcal{C}_{p+k}^{m+k}$. Le choix $(p, m) = (0, n)$ nous fournit l'identité non immédiate $1 = \sum_{k=0}^n (-1)^{n-k} \binom{n}{k} \binom{n+k}{k}$.

5. SOURCES UTILISÉES

Voici les sources utilisées lors de la rédaction de ce document.

- « *The largest singletons of set partitions* » de Yidong Sun et Xiaojuan Wu, en ligne : <https://doi.org/10.1016/j.ejc.2010.10.011> sur le site ScienceDirect.
- Les lignes sur l'utilisation de la formule du binôme de Newton dans différents anneaux doivent leur existence à la lecture du post suivant qui restait consultable en ligne le 12 avril 2025 : <https://pierreallkenbernard.wordpress.com/2011/06/26/binome-de-newton-formule-de-leibniz-loi-binomiale>.

16. Notons que $(p, m) = (0, 0)$ donne la triviale identité $1 = \sum_{k=0}^n (-1)^{n-k} \binom{n}{k} \binom{k}{n}$. Inutile, mais marrant !