

Simulation - intervalle de confiance

```

1. def choisir(L,p):
    N=len(L)
    if p<0:
        p=abs(p)
    if p>N:
        p=N
    elif floor(p)!=p:
        p=floor(p)
    C=[]
    for k in range(p):
        choix=randint(0,N-k-1)
        C.append(L[choix])
        L.remove(L[choix])
    return C

2. def simulation(a,N1,N2):
    N=N1+N2
    S,Banque=a,N
    while (S>0)&(N>0):
        N=N-1
        Tirage=randint(0,N)
        if Tirage<N1:
            S,N1,Banque=S+1,N1-1,Banque-1
        else:
            S,N2,Banque=S-1,N2-1, Banque+1
    return S

3. Nombre,N1,N2,a=10000,18,17,5
Ruines,Gain=0,0
for k in range(1,Nombre):
    S=simulation(a,N1,N2)
    if S==0:
        Ruines=Ruines+1
    Gain=Gain+S-a
ProbaGain=1-(Ruines/Nombre)

```

- En lançant le programme, on obtient un peu plus de 1800 ruines sur 10 000 parties en moyenne (la probabilité théorique de ne pas être ruiné est $p \simeq 0,8161$)

Les parties étant indépendantes, le nombre de ruines suit une loi binômiale de paramètres $N = 10\,000$ et $q \simeq 0,1839$, donc l'espérance vaut $m = N \times p = 1839$, la variance $V = N \times p \times (1 - p) \simeq 1500,8$ et l'écart type $\sigma = \sqrt{V} \simeq 38,74$.

L'intervalle de confiance à 5% pour le nombre de ruines est donc $I = [m - 1,96 \times \sigma; m + 1,96 \times \sigma] = [1\,763; 1\,915]$

Pour la probabilité de ne pas être ruiné, on obtient comme intervalle $[0,8085; 0,8270]$

- S est nul lorsqu'on est ruiné et vaut 6 ($5 + 18 - 17$) lorsqu'on va au bout des tirages, donc $\frac{S}{6} \hookrightarrow \mathcal{B}(p)$, $E(S) = 6 \times p + 0 \times (1 - p) = 6p \simeq 4,9$ et $V(S) = 36 \times p \times (1 - p) \simeq 5,4$.

L'intervalle de confiance pour $E(S)$ est donc $\left[E(S) - 1,96 \times \frac{\sqrt{V(S)}}{100}; E(S) + 1,96 \times \frac{\sqrt{V(S)}}{100} \right]$

Intervalle de confiance pour p : $[0,8085; 0,8270]$
Intervalle de confiance pour $E(S)$: $[4,85; 4,95]$

Probabilités

1. On peut prendre comme univers l'ensemble des arrangements des $n + 3$ boules (ce qui revient à distinguer les boules noires les unes des autres) et la probabilité uniforme. Comme $\text{Card}(\Omega) = (n + 3)!$ la probabilité d'obtention de chacune des suites ordonnées de boules est $\frac{1}{(n+3)!}$

Remarque : si on considère les boules noires comme indiscernables, alors les tirages ne sont pas équiprobables.

2. N_1 est le rang de la première boule blanche donc $N_1 = \min(R_1, R_2, R_3)$; de même $N_3 = \max(R_1, R_2, R_3)$
 3. Toutes les boules ont la même probabilité d'être obtenues à un tirage donné, donc les rangs de B_1, B_2 et B_3 (ainsi que celui de toutes les boules noires) suivent la même loi. C'est la loi uniforme sur $\llbracket 1, n + 3 \rrbracket$.
 4. • Les valeurs prises par le couple (R_1, R_3) sont tous les couples (i, j) de $\llbracket 1, n + 3 \rrbracket^2$ avec (i, j) .

$P(R_1 = i, R_3 = j) = P(R_1 = i) \times P_{R_1=i}(R_3 = j)$ donc $\forall i \in \llbracket 1, n + 3 \rrbracket, P(R_1 = R_3 = i) = 0$ et

$$\forall (i, j) \in \llbracket 1, n + 3 \rrbracket^2, i \neq j, P(R_1 = i, R_3 = j) = \frac{1}{(n + 3)(n + 2)}.$$

- $1 \leq N_1 < N_2 < N_3 \leq n + 3$ donc on a toujours $1 \leq N_1 \leq N_3 - 2 \leq n + 1$

Par conséquent, $\forall (i, j) \in \llbracket 1, n + 3 \rrbracket^2, P(N_1 = i, N_3 = j) = 0$ si $i \geq j - 1$ et sinon $P(N_1 = i, N_3 = j) = \frac{6(j - i - 1)}{(n + 3)(n + 2)(n + 1)}$

5. $\forall i \in \llbracket 1, n + 1 \rrbracket, P(N_1 = i) = \sum_{j=3}^{n+3} P(N_1 = i, N_3 = j) = \sum_{j=i+2}^{n+3} P(N_1 = i, N_3 = j)$

$$\forall i \in \llbracket 1, n + 1 \rrbracket, P(N_1 = i) = \sum_{j=i+2}^{n+3} \frac{6(j - i - 1)}{(n + 3)(n + 2)(n + 1)} = \frac{3(n + 2 - i)(n + 3 - i)}{(n + 3)(n + 2)(n + 1)}$$

$$\forall i \in \llbracket 1, n + 1 \rrbracket, E(N_1) = \sum_{i=1}^{n+1} i P(N_1 = i) = \sum_{i=1}^{n+1} \frac{3i(n + 2 - i)(n + 3 - i)}{(n + 3)(n + 2)(n + 1)}$$

On calcule en développant et en utilisant $\sum_1^n i = \frac{n(n+1)}{2}, \sum_1^n i^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$ et $\sum_1^n i^3 = \frac{n^2(n+1)^2}{4}$

On peut aussi remarquer que $\binom{n + 3 - i}{3} = \frac{(n + 1 - i)(n + 2 - i)(n + 3 - i)}{6}$ donc

$$\frac{3i(n + 2 - i)(n + 3 - i)}{(n + 3)(n + 2)(n + 1)} = \frac{(n + 2 - i)(n + 3 - i)}{2(n + 3)(n + 2)} - 12 \binom{n + 3 - i}{3}$$

et on obtient après simplification $E(N_1) = \frac{n + 3}{4}$

6. On détermine de même la loi de $N_3 : \forall j \in \llbracket 3, n + 3 \rrbracket, P(N_3 = j) = \sum_{i=1}^{j-2} \frac{6(j - i - 1)}{(n + 3)(n + 2)(n + 1)} = \frac{3(j - 1)(j - 2)}{(n + 3)(n + 2)(n + 1)}$

On remarque que $P(N_3 = j) = P(N_1 = n + 3 - j)$, donc $E(N_3) = (n + 3) - E(N_1) = \frac{3(n + 3)}{4}$

Analyse

1. (a) $\sum_{k=0}^{n-1} (-1)^k x^k = \frac{1 - (-x)^n}{1 - (-x)}$ (somme de termes consécutifs d'une suite géométrique de raison $-x \neq 1$).

Cette formule est valable pour tout $x \neq -1$, donc en particulier pour $x \in] - 1, 1[$, donc

$$\sum_{k=0}^{n-1} (-1)^k x^k = \frac{1}{1 + x} - \frac{(-x)^n}{1 + x} \text{ d'où la formule annoncée.}$$

- (b) $\forall x \in] - 1, 1[$ les fonctions $t \mapsto \frac{1}{1 + t}, t \mapsto \frac{(-1)^n t^n}{1 + t}$ et $t \mapsto \sum_{k=0}^{n-1} (-1)^k t^k$ sont continues sur $[0, x]$ donc :

$$\int_0^x \frac{1}{1 + t} dt = \sum_{k=0}^{n-1} \int_0^x (-1)^k t^k dt + \int_0^x \frac{(-t)^n}{1 + t} dt, \text{ soit } \ln(1 + x) = \sum_{k=0}^{n-1} \frac{(-1)^k x^{k+1}}{k + 1} + \int_0^x \frac{(-t)^n}{1 + t} dt, \text{ puis par}$$

changement d'indice ($j = k + 1$)

$$\ln(1 + x) = \sum_{k=0}^{n-1} \frac{(-1)^{k-1} x^k}{k} + \int_0^x \frac{(-t)^n}{1 + t} dt$$

- (c) Soit $x \in]-1, 1]$; si $x \in [0, 1]$ alors $\forall t \in [0, x]$, $\left| \frac{t^n}{1+t} \right| = \frac{t^n}{1+t} \leq t^n$ donc $\int_0^x \left| \frac{t^n}{1+t} \right| dt \leq \int_0^x t^n dt = \frac{x^{n+1}}{n+1}$
 et si $x \in]-1, 0[$ alors $\forall t \in [x, 0]$, $\left| \frac{t^n}{1+t} \right| \leq \frac{|t|^n}{1+x}$ donc $\left| \int_0^x \frac{(-t)^n}{1+t} dt \right| \leq \frac{-1}{1+x} \int_0^x t^n dt = \frac{|x|^{n+1}}{(n+1)(1+x)}$
 Dans les deux cas, on en déduit que $\lim_{n \rightarrow +\infty} \int_0^x \frac{(-t)^n}{1+t} dt = 0$ donc $\lim_{n \rightarrow +\infty} \sum_{k=0}^{n-1} \frac{(-1)^{k-1}}{k} x^k = \ln(1+x)$

2. Il suffit d'appliquer la formule établie à la question précédente à $x = 1$ et $x = -\frac{1}{2}$:

$$\ln 2 = \ln(1+1) = \sum_{k=1}^{+\infty} \frac{(-1)^{k-1}}{k} \times 1^k \text{ et } -\ln 2 = \ln\left(1 - \frac{1}{2}\right) = \sum_{k=1}^{+\infty} \frac{(-1)^{k-1}}{k} \times \left(-\frac{1}{2}\right)^k = -\sum_{k=1}^{+\infty} \frac{1}{k 2^k}$$

3. (a) Soit $n \in \mathbb{N}$; $S_{2n+2} - S_{2n} = \sum_{k=1}^{2n+2} (-1)^{k-1} u_k - \sum_{k=1}^{2n} (-1)^{k-1} u_k = (-1)^{2n+1} u_{2n+2} + (-1)^{2n} u_{2n+1}$
 $= -u_{2n+2} + u_{2n+1} \geq 0$ car $u_{2n+1} \geq u_{2n+2}$ ((S_{2n}) est croissante)
 $S_{2n+3} - S_{2n+1} = \sum_{k=1}^{2n+3} (-1)^{k-1} u_k - \sum_{k=1}^{2n+1} (-1)^{k-1} u_k = (-1)^{2n+2} u_{2n+3} + (-1)^{2n+1} u_{2n+2}$
 $= u_{2n+3} - u_{2n+2} \leq 0$ car $u_{2n+3} \leq u_{2n+2}$ ((S_{2n+1}) est décroissante)

D'autre part $S_{2n+2} - S_{2n+1} = (-1)^{2n+1} u_{2n+2} \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{} 0$, donc (S_{2n+1}) et (S_{2n}) sont adjacentes.

- (b) (S_{2n+1}) et (S_{2n}) sont adjacentes donc convergent vers un même réel S ; par conséquent la suite (S_n) converge vers S . Ainsi $\lim_{n \rightarrow +\infty} \sum_{k=1}^n (-1)^{k-1} u_k = S \in \mathbb{R}$; la suite des sommes partielles de la série converge, donc la série est convergente, de somme S .

(S_{2n}) est croissante donc converge vers la borne supérieure de l'ensemble de ses termes : $\forall n \in \mathbb{N}^*$, $S_{2n} \leq S$.

(S_{2n+1}) est décroissante donc converge vers la borne inférieure de l'ensemble de ses termes : $\forall n \in \mathbb{N}^*$, $S_{2n-1} \geq S$.

- (c) $\forall n \in \mathbb{N}$, $0 \leq S_{2n+1} - S \leq S_{2n+1} - S_{2n} = u_{2n+1}$ donc $|S_{2n+1} - S| \leq u_{2n+1}$
 $\forall n \in \mathbb{N}^*$, $0 \geq S_{2n} - S \geq S_{2n} - S_{2n+1} = u_{2n+1}$ donc $|S_{2n} - S| \leq u_{2n+1} \leq u_{2n}$
 Finalement $\forall n \in \mathbb{N}^*$, $|S_n - S| \leq u_n$

- (d) La suite de terme général $\frac{1}{k}$ décroît vers 0; on peut donc appliquer le résultat de la question précédente

à la série $\sum_{k \geq 1} \frac{(-1)^{k-1}}{k}$ dont la somme vaut $\ln 2$: $\forall n \geq 1$, $\left| \ln 2 - \sum_{k=1}^n \frac{(-1)^{k-1}}{k} \right| \leq \frac{1}{n}$

On en déduit que $\frac{1}{n} \leq 10^{-p} \implies \left| \ln 2 - \sum_{k=1}^n \frac{(-1)^{k-1}}{k} \right| \leq 10^{-p}$, donc $N_p = 10^p$ convient.

$$(n \geq 10^p) \implies \left(\sum_{k=1}^n \frac{(-1)^{k-1}}{k} \text{ est une valeur approchée à } 10^{-p} \text{ près de } \ln 2 \right)$$

4. (a) R_n est positif car c'est une somme de termes positifs; d'autre part, $\forall k \geq n+1$, $\frac{1}{k 2^k} \leq \frac{1}{2^k}$ donc

$$R_n \leq \sum_{k=n+1}^{\infty} \frac{1}{2^k} = \frac{1}{2^{n+1}} \sum_{k=n+1}^{\infty} \frac{1}{2^{k-n-1}} \stackrel{(j=k-n-1)}{=} \frac{1}{2^{n+1}} \sum_{j=0}^{\infty} \frac{1}{2^j} = \frac{1}{2^n}$$

- (b) $\ln 2 - \sum_{k=1}^n \frac{1}{k 2^k} = R_n$, donc $(R_n \leq 10^{-p}) \implies \sum_{k=1}^n \frac{1}{k 2^k}$ est une valeur approchée à 10^{-p} de $\ln 2$.

Comme $R_n \leq \frac{1}{2^n}$, il suffit de prendre N'_p tel que $\frac{1}{2^{N'_p}} \leq 10^{-p}$ c'est à dire $N'_p \geq \frac{p \ln 10}{\ln 2}$

- (c) $\forall n \in \mathbb{N}^*$, $2^n \geq n$ donc $\frac{1}{2^n} \leq \frac{1}{n}$; par conséquent $\frac{1}{2^{N'_p}} \leq \frac{1}{N'_p} \leq 10^{-p}$, donc $N_p \geq N'_p$.

Remarque : En fait lorsque p tend vers $+\infty$ (c'est à dire si on fait tendre la précision de l'approximation vers 0) $\frac{1}{2^n} \underset{n \rightarrow \infty}{=} o\left(\frac{1}{n}\right)$, donc N_p et N'_p tendent vers l'infini mais $N'_p = o(N_p)$.

Par exemple, pour $n = 2$ on obtient $N_2 = 100$, $N'_2 = 7$ et pour $n = 10$ on a $N_{10} = 10^{10}$, $N'_{10} = 34$.

La convergence est considérablement plus rapide avec la deuxième série.