## TP1 Correction

January 21, 2024

# 1 Simulation de variables aléatoires

### 1.1 Notebook jupyter

Le notebook est un document interactif, qui permet de mélanger du texte et des lignes de code (pour nous, c'est du code python). Il est possible d'exécuter le code, de le modifier, et d'ajouter (ou de supprimer) des cellules de code ou de commentaire. Vous avez la possibilité d'enregistrer les modifications par le bouton correspondant dans la barre à outils en haut.

Pour lire ou éditer un notebook (fichier au format .ipynb) vous pouvez utiliser deux environnements qui s'ouvrent dans un navigateur web:

- jupyter notebook la version classique qui ouvre un serveur sur l'adresse http://localhost:8888/
- jupyter lab la version plus moderne avec du code javascript pour "une IDE" plus dynamique http://localhost:8888/lab

Dans la cellule de code suivante, vous voyez des instructions en python. Pour les exécuter, il faut d'abord cliquer dans la cellule pour la sélectionner, puis faire Shift+Enter.

```
[1]: x = 17

x  # pour afficher la valeur de x on utilise print(x)

y = x + 3

y  # la dernière instruction est renvoyée, pour éviter l'affichage on peut⊔

→mettre un ; à la fin: y;
```

#### [1]: 20

Les variables x et y sont désormais définies. Dans la suite, vous pouvez les utiliser et travailler avec. Autrement dit, les notebooks sont un moyen pour excécuter du code progressivement. Exécuter la cellule suivante pour calculer le carré de y.

```
[2]: y**2
```

#### [2]: 400

Au fur et à mesure que vous exécutez des cellules de code, vous voyez apparaître des numéros entre crochets à gauche de la cellule. Ces numéros vous aident à garder une trace de l'ordre dans lequel vous exécutez les cellules. Juste pour voir, revenez à la première cellule de code et modifiez la valeur de y. Puis, réexécutez la cellule. Cela change la sortie de la première cellule, mais pas de la

deuxième (alors que la valeur de y a changé). Les numéros entre crochets vous permettent donc de vous répérer plus facilement.

Parfois, quand on vient d'exécuter plein de cellules, on perd un peu le contrôle, et on ne sait plus quelles sont les valeurs actuelles des différentes variables. Dans ce cas, il vaut mieux de reprendre à zéro. Pour cela, sélectionnez **Kernel** en haut de la page et choissisez **Restart**. Vous pouvez observer que tous les numéros entre crochets disparaissent ainsi que toutes les sorties en-dessous des cellules de code. Un **Restart** du **Kernel** revient alors à supprimer tous les objets créés.

Vous pouvez modifier un notebook comme bon vous semble. Par exemple pour ajouter une cellule, cliquer sur le symbole + dans la barre à outils. Cela crée une nouvelle cellule juste en-dessous de la dernière cellule sélectionnée. Par défaut, il s'agit d'une cellule de code dans laquelle vous pouvez écrire des instructions en python. Si la nouvelle cellule doit contenir du texte, il suffit de modifier son type par le menu déroulant en changeant Code en Markdown. Le Markdown permet d'écrire du texte, le formatage est très simple. Si cela vous intéresse, double-cliquez sur les cellules de type Markdown dans ce notebook pour voir comment ajouter un titre, mettre du texte en gras ou en italique, créer une liste etc. N'oubliez pas qu'il faut aussi exécuter les cellules Markdown en appuyant sur la flèche vers la droite dans la barre à outils.

```
[3]: x <- 17
x
y <- x + 3
y
```

[3]: 20

Pour des rappels sur le langage python et sur le module numpy nous renvoyons sur les pages suivantes:

- rappels python: parcourir rapidement cette page pour se rafraichir la mémoire sur python
- numpy array: structure de donnée que l'on utilisera tout au long de ce cours: à connaitre rapidement!

Dans la cellule suivante, on charge les modules que l'on utilisera pendant ces séances de TP.

```
[4]: import numpy as np
  from scipy import stats
  import matplotlib.pyplot as plt
  import seaborn as sns # pour des jolis plot
  sns.set_theme()
```

### 1.2 Nombres pseudo-aléatoires

Depuis la version 1.17 de numpy en juillet 2019, le module random a évolué. Vous trouverez encore beaucoup de code sur internet ou dans des livres qui n'utilisent pas la nouvelle syntaxe de ce module, mais dans ce cours nous utiliserons cette nouvelle syntaxe. La différence majeure (en dehors des algorithmes utilisés en interne) est l'utilisation d'un **objet** que nous appelerons rng de type Generator qui correspond au générateur de nombres pseudo-aléatoires. Pour simuler une loi classique on fera appel à **une méthode**.

Par défaut, l'algorithme utilisé est le PCG64 à la différence du Mersenne-Twister qui était le standard auparavant.

Exécuter les commandes suivantes.

```
[5]: import numpy as np
from numpy.random import default_rng

rng = default_rng()
print("Le type de l'objet rng est: ", rng)
print("Les méthodes utilisables avec l'objet rng sont:\n", dir(rng))
```

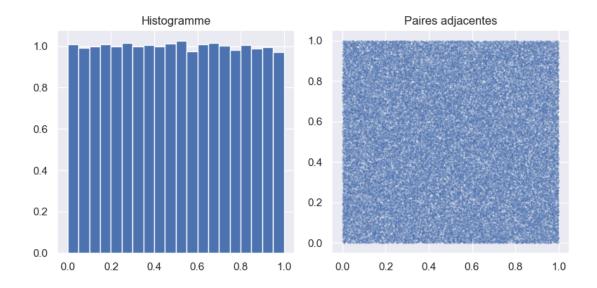
```
Les méthodes utilisables avec l'objet rng sont:

['__class__', '__delattr__', '__dir__', '__doc__', '__eq__', '__format__',
   '__ge__', '__getattribute__', '__getstate__', '__gt__', '__hash__', '__init__',
   '__init_subclass__', '__le__', '__lt__', '__ne__', '__new__', '__reduce__',
   '__reduce_ex__', '__repr__', '__setattr__', '__setstate__', '__sizeof__',
   '__str__', '__subclasshook__', '_bit_generator', '_poisson_lam_max', 'beta',
   'binomial', 'bit_generator', 'bytes', 'chisquare', 'choice', 'dirichlet',
   'exponential', 'f', 'gamma', 'geometric', 'gumbel', 'hypergeometric',
   'integers', 'laplace', 'logistic', 'lognormal', 'logseries', 'multinomial',
   'multivariate_hypergeometric', 'multivariate_normal', 'negative_binomial',
   'noncentral_chisquare', 'noncentral_f', 'normal', 'pareto', 'permutation',
   'permuted', 'poisson', 'power', 'random', 'rayleigh', 'shuffle', 'spawn',
   'standard_cauchy', 'standard_exponential', 'standard_gamma', 'standard_normal',
   'standard_t', 'triangular', 'uniform', 'vonmises', 'wald', 'weibull', 'zipf']
```

L'objet rng est défini une fois pour toute et tout l'aléatoire de notre code se fera par des appels à des méthodes de cet objet. C'est un peu comme si on fixait un espace de probabilité  $(\Omega, \mathcal{A}, \mathbf{P})$  (notre espace de simulation) et que l'on construisait toutes les variables aléatoires sur cet espace.

Vérifions tout d'abord que les nombres pseudo-aléatoires produits  $(X_1,\ldots,X_n)$  sont uniforméments répartis et qu'il y a indépendance entre 2 tirages  $X_k$  et  $X_{k+1}$  pour  $k=1,\ldots,n-1$ . On fait cette vérification uniquement visuellement en traçant l'histogramme de l'échantillon  $(X_1,\ldots,X_n)$  et le nuage de points des paires adjacentes  $(X_k,X_{k+1})_{k=1,\ldots,n-1}$  (ce nuage doit remplir uniformément le carré unité  $[0,1]\times[0,1]$ ).

Voici le graphique obtenu avec un échantillon de taille  $n = 100\,000$ .

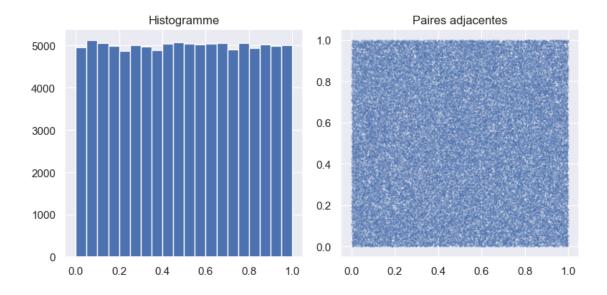


### 1.2.1 Question: rng.random

Lire la documentation de la fonction rng.random. Construire un échantillon sample de taille 100000. Reproduire le graphe de l'histogramme de sample et des paires adjacentes ci-dessus (le nombre de bins pour l'histogramme est 20 et la taille d'un point est s=0.5 de transparence alpha=0.2).

```
[6]: ?rng.random
size = 100000
sample = rng.random(size=size)

[7]: fig, (ax1, ax2) = plt.subplots(nrows=1, ncols=2, figsize=(8, 4), layout='tight')
ax1.hist(sample, bins=20)
ax1.set_title('Histogramme')
ax2.scatter(sample[:-1], sample[1:], s=0.5, alpha=0.2)
ax2.set_title('Paires adjacentes')
plt.show()
#plt.savefig('img/pseudo_alea.png')
```



### 1.3 La loi exponentielle

On considère la loi exponentielle de paramètre  $\lambda=2$ . On rappelle la densité  $f_{\lambda}$  et l'inverse de la fonction de répartition (la fonction quantile)  $F_{\lambda}^{-1}$ 

$$f_{\lambda}(x) = \lambda e^{-\lambda x} \mathbf{1}_{x>0} \quad \text{et} \quad \forall u \in [0,1[,\ F_{\lambda}^{-1}(u) = \frac{-\log(1-u)}{\lambda}.$$

### 1.3.1 Question: 2 façons de simuler

On veut comparer 2 échantillons de taille  $n = 10\,000$  de la loi  $\mathcal{E}(\lambda)$ ,  $\lambda = 2$ :

- le premier sample\_numpy obtenu par un appel de rng.exponential
- le second sample\_quantile obtenu par transformation par  $F_{\lambda}^{-1}$  d'un échantillon  $(U_1,\ldots,U_n)$  i.i.d. avec  $U_i \sim \mathcal{U}([0,1])$ .

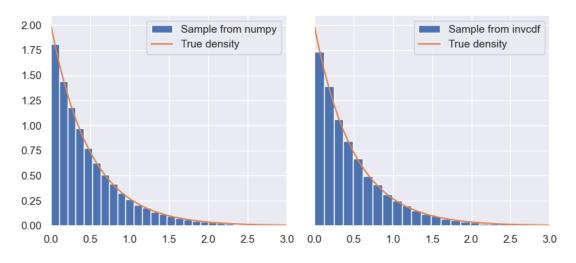
Vérifier que la moyenne de chacun de ces échantillons est proche de  $\frac{1}{\lambda}$ .

Empirical mean: 0.502753673596244 Empirical mean: 0.5057080688108654

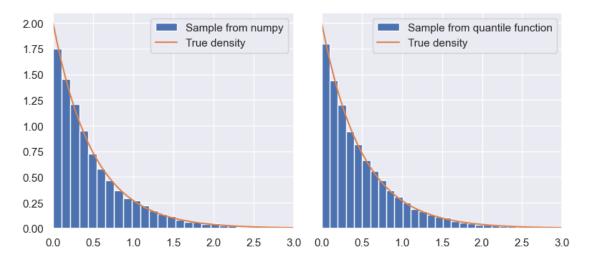
### 1.3.2 Question: représentation graphique

On compare graphiquement les histogrammes de ces échantillons sample\_numpy et sample\_quantile avec la densité de la loi exponentielle (de paramètre  $\lambda=2$ ). Ecrire le code pour obtenir le graphique suivante:

## Exponential distribution with lambda = 2



### Exponential distribution with lambda = 2



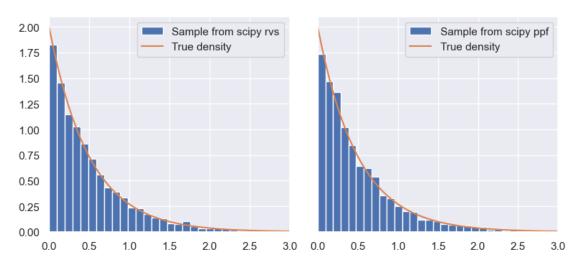
#### 1.3.3 Question: utilisation de scipy.stats

Reprendre les 2 questions précédentes en utilisant un objet E de classe stats.expon. Lire la documentation de cette classe et utiliser les méthodes rvs (avec l'argument random\_state=rng), ppf et pdf. Le but est d'écrire un code qui pourrait s'executer avec n'importe quelle loi à densité (une classe qui contient un méthode pdf et non pmf).

```
[10]: from scipy import stats
      E = stats.expon(scale=1/lambd) # attention piège: il faut lire la doc!
      sample_scipy = E.rvs(size=5000, random_state=rng)
      unifs = rng.random(size=5000)
      sample_ppf = E.ppf(unifs)
      m = max(sample_scipy.max(), sample_ppf.max())
      u = np.linspace(0, m, 100)
      f_u = E.pdf(u)
      fig, (ax1, ax2) = plt.subplots(nrows=1, ncols=2, figsize=(8, 4), sharey=True,__
       ⇔layout='tight')
      ax1.hist(sample_scipy, bins=50, density=True, label="Sample from scipy rvs")
      ax2.hist(sample_ppf, bins=50, density=True, label="Sample from scipy ppf")
      for ax in (ax1, ax2):
          ax.plot(u, f_u, label="True density")
          ax.set_xlim(0, 3)
          ax.legend()
      fig.suptitle(f"Exponential distribution with lambda = {lambd}")
```

plt.show()

## Exponential distribution with lambda = 2



## 1.4 Illustration de la méthode du rejet

On propose d'illustrer la méthode du rejet dans le cas d'une loi bêta de paramètres  $\alpha > 1$  et  $\beta > 1$ . On rappelle la forme de la densité de la loi

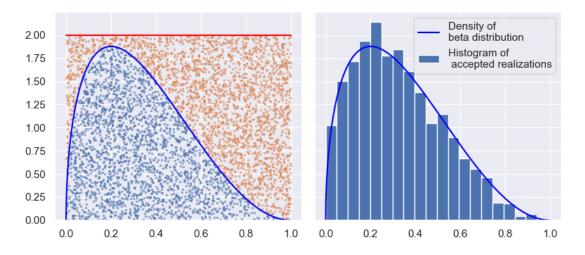
$$f_{\alpha,\beta}(x) = \frac{1}{B(\alpha,\beta)} x^{\alpha-1} (1-x)^{\beta-1} \mathbf{1}_{[0,1]}(x)$$

où  $B(\alpha, \beta)$  est la constante de normalisation de la loi.

## 1.4.1 Question: illustration du rejet

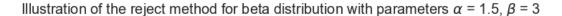
Le but est de créer le graphique suivant représentant la méthode du rejet pour une loi bêta de paramètres  $\alpha=1.5$  et  $\beta=3$  et une loi auxiliaire qui est la loi uniforme sur [0,1], c'est à dire  $g(x)=\mathbf{1}_{[0,1]}(x)$ . La ligne rouge represente cg(x) avec c=2, la courbe bleue correspond à la densité  $f_{\alpha,\beta}$ , les points bleus sont les réalisations acceptées (parmi 5000 réalisations) et les points orangés sont les réalisations rejetées.

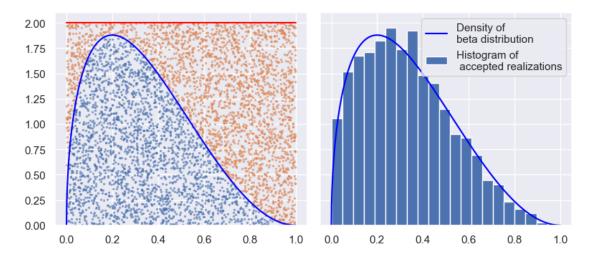
### Illustration of the reject method for beta distribution with parameters $\alpha = 1.5$ , $\beta = 3$



```
[11]: alpha, beta = 1.5, 3
     c = 2
     size = 5000
     distrib = stats.beta(a=alpha, b=beta)
     sample = rng.random(size=size)
     unif_test = rng.random(size=size)
     accepted = unif_test * c < distrib.pdf(sample)</pre>
     rejected = np.logical_not(accepted) # ou bien ~accepted ou bien (1-accepted).
       →astype(bool)
     xx = np.linspace(0, 1, 1000)
     fig, (ax1, ax2) = plt.subplots(nrows=1, ncols=2, figsize=(8, 4), sharey=True, __
       →layout='tight')
     ax1.plot(xx, distrib.pdf(xx), color='blue')
     ax1.scatter(sample[accepted], c*unif_test[accepted], s=2, alpha=0.5)
     ax1.plot(xx, 2*np.ones_like(xx), color='red')
     ax1.scatter(sample[rejected], c*unif_test[rejected], s=2, alpha=0.5)
     ax2.plot(xx, distrib.pdf(xx), color='blue', label='Density of \nbeta_\_

→distribution')
     ax2.hist(sample[accepted], bins=20, density=True, color='CO', label='Histogram_L
       ax2.legend(loc='upper right')
     fig.suptitle(fr'Illustration of the reject method for beta distribution with⊔
       →parameters $\alpha$ = {alpha}, $\beta$ = {beta}')
     plt.show()
      #plt.savefig('img/rejet.png')
```





## 1.4.2 Question: optimisation de la constante c

La constante optimale c que l'on peut utiliser dans cet exemple (en considérant  $g(x) = \mathbf{1}_{[0,1]}(x)$ ) est  $c^* = \max_{x \in [0,1]} f_{\alpha,\beta}(x) = f_{\alpha,\beta}(x^*)$ . On peut calculer explicitement ce maximum qui correspond au mode de la distribution bêta

$$x^* = \operatorname{argmax}_{x \in [0,1]} f_{\alpha,\beta}(x) = \frac{\alpha - 1}{\alpha + \beta - 2} \quad \text{pour } \alpha > 1, \beta > 1.$$

Dans un cas plus général on ne connaît pas forcément ce maximum mais on peut l'approcher et trouver une approximation par un algorithme type dichotomie ou descente de gradient (méthode de Newton).

Utiliser la fonction scipy.optimize.minimize\_scalar (après avoir lu la documentation) avec les options bounds=(0, 1) et method="bounded" pour trouver la valeur  $c^*$ .

message: Solution found.

success: True
status: 0

fun: -1.8782971010629732 x: 0.19999841528795134

nit: 11

nfev: 11

Optimal value: 1.8782971010629732

## 1.5 Loi binomiale: définition probabiliste vs inverse de la fonction de répartition

On veut comparer deux algorithmes pour la simulation d'une loi binomiale  $X \sim B(n, p), n \geq 2, p \in ]0,1[$ .

• Le premier algorithme utilise la définition de la loi binomiale comme somme de n variables aléatoires  $(B_1, \dots, B_n)$  indépendantes de Bernoulli de paramètre  $p \in ]0, 1[$ ,  $\mathbf{P}[B_1 = 1] = p = 1 - \mathbf{P}[B_1 = 0]$ ,

$$X = \sum_{k=1}^{n} B_k.$$

• Le deuxième algorithme utilise l'inverse de la fonction de répartition de la loi binomiale.

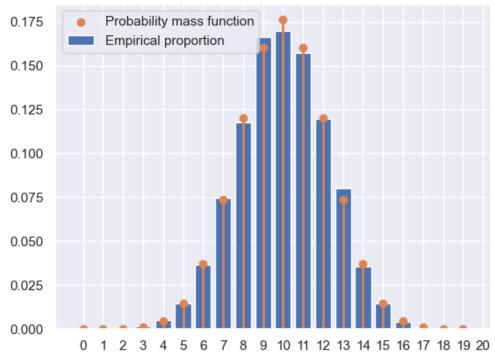
### 1.5.1 Question: algorithme 1.

Compléter la fonction binomial\_from\_def qui implémente naïvement le premier algorithme et renvoie un échantillon de taille size. Attention cette première approche (la plus naturelle quand on débute) sera améliorée dans la suite. Ce n'est pas la façon optimale d'écrire le code en numpy.

```
def binomial_from_def(size: int, n: int=2, p: float=0.5):
    """
    Draw samples from a binomial distribution B(n, p).
    Algorithm: first implementation of sum of independent Bernoulli trials.
    """
    def one_realization():
        # code à écrire
    # code à écrire
    return sample
```

Vérifier que le code est correct en traçant l'histogramme d'un échantillon de taille 10 000. Vous devez obtenir ce graphique:





```
[13]: def binomial_from_def(size: int, n: int=2, p: float=0.5):
    """

    Draw samples from a binomial distribution B(n, p).
    Algorithm: first implementation of sum of independent Bernoulli trials.
    """

    def one_realization():
        unifs = rng.random(size=n)
        bernoullis = unifs
```

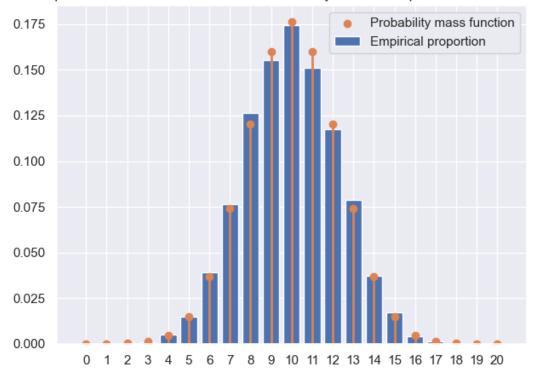
```
[14]: size = 10000
n, p = 20, 0.5
sample_from_def = binomial_from_def(size=size, n=n, p=p)

support = np.arange(n+1)
empirical_prop = np.bincount(sample_from_def, minlength=n+1) / size
binom = stats.binom(n = n, p = p)

fig, ax = plt.subplots(layout="tight")
ax.bar(support, empirical_prop, label='Empirical proportion')
```

```
ax.scatter(support, binom.pmf(support), label='Probability mass function')
ax.vlines(support, 0, binom.pmf(support), color='C1', lw=2, alpha=1)
ax.set_title('Samples from a binomial distribution obtained by sum of_
independent Bernoulli trials.')
ax.set_xticks(np.linspace(0,20,21))
ax.legend()
plt.show()
#plt.savefig('img/binom_def.png')
```

Samples from a binomial distribution obtained by sum of independent Bernoulli trials.



#### 1.5.2 Question: algorithme 2.

Ecrire une fonction binomial\_quantile similaire à celle de la question précédente: qui prend les mêmes arguments et qui renvoie un échantillon de taille size. Vérifier graphiquement que l'échantillon produit vérifie la bonne distribution.

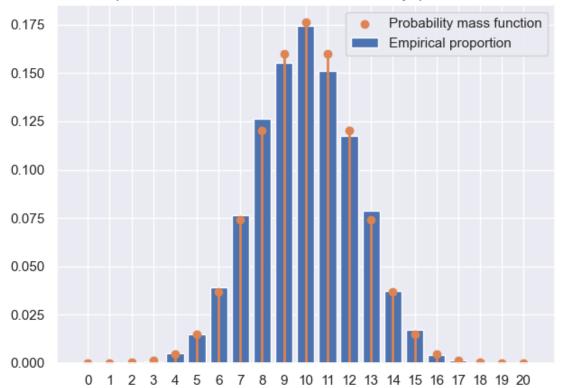
```
[15]: def binomial_quantile(size: int, n: int=2, p: float=0.5):
    """

    Draw samples from a binomial distribution B(n, p).
    Algorithm: quantile function of the binomial distribution.
    """

    binom = stats.binom(n = n, p = p)
    unifs = rng.random(size = size)
```

```
sample = binom.ppf(unifs)
return sample
```





### 1.5.3 Question: temps de calcul

Pour mesurer le temps de calcul, on utilisera le module timeit de python. Dans l'environnement jupyter il est encore plus facile d'utiliser ce module grâce à une magic commande appelée %timeit. Pour en savoir plus sur ces magic commandes vous pouvez consulter cette page de documentation.

Pour mesurer le temps de calcul complet d'une cellule notebook on utilise **%**timeit. Le résultat est une moyenne de plusieurs exécutions.

Pour mesurer le temps d'une seule instruction on utiliser %timeit en début de ligne. L'option -o permet de sauvegarder le résultat: les mesures des temps d'exécutions et les statistiques associées.

```
[17]: size = 10000 %timeit liste = [i for i in range(size)] # pas de sauvegarde du résultat
```

118  $\mu s \pm 4.69 \mu s$  per loop (mean  $\pm$  std. dev. of 7 runs, 10,000 loops each)

```
[18]: timings = %timeit -o liste = [i for i in range(size)]
print(dir(timings))
print("Mean time: ", timings.average)
```

```
119 µs ± 3.31 µs per loop (mean ± std. dev. of 7 runs, 10,000 loops each)

['__class__', '__delattr__', '__dict__', '__dir__', '__doc__', '__eq__',
'__format__', '__ge__', '__getattribute__', '__getstate__', '__gt__',
'__hash__', '__init__', '__init_subclass__', '__le__', '__lt__', '__module__',
'__ne__', '__new__', '__reduce__', '__reduce_ex__', '__repr__', '__setattr__',
'__sizeof__', '__str__', '__subclasshook__', '__weakref__', '_precision',
'_repr_pretty_', 'all_runs', 'average', 'best', 'compile_time', 'loops',
'repeat', 'stdev', 'timings', 'worst']

Mean time: 0.00011884872025693767
```

Comparer les temps d'exécutions des 2 fonctions binomial\_from\_def et binomial\_quantile pour différentes valeurs de size (par exemple 10000 et 100000) et de n (par exemple 20, 50 et 200).

Timing for algorithm 1. with n=20, size=10000

```
15.9 ms \pm 559 \mus per loop (mean \pm std. dev. of 7 runs, 100 loops each) Timing for algorithm 1. with n=20, size=100000
```

```
164 ms \pm 6.28 ms per loop (mean \pm std. dev. of 7 runs, 10 loops each) Timing for algorithm 1. with n=50, size=10000
```

17.4 ms  $\pm$  363  $\mu$ s per loop (mean  $\pm$  std. dev. of 7 runs, 100 loops each) Timing for algorithm 1. with n=50, size=100000

174 ms  $\pm$  912  $\mu$ s per loop (mean  $\pm$  std. dev. of 7 runs, 10 loops each) Timing for algorithm 1. with n=200, size=10000

```
23.8 ms ± 112 µs per loop (mean ± std. dev. of 7 runs, 10 loops each)
     Timing for algorithm 1. with n=200, size=100000
     242 ms ± 1.32 ms per loop (mean ± std. dev. of 7 runs, 1 loop each)
[20]: for n in (20, 50, 200):
          for size in (10000, 100000):
              print(f"Timing for algorithm 2. with n={n}, size={size}")
              %timeit binomial_quantile(size, n, p)
     Timing for algorithm 2. with n=20, size=10000
     /opt/homebrew/lib/python3.11/site-packages/scipy/stats/_discrete_distns.py:90:
     RuntimeWarning: overflow encountered in _binom_ppf
       return _boost._binom_ppf(q, n, p)
     2.99 ms \pm 95.8 \mus per loop (mean \pm std. dev. of 7 runs, 100 loops each)
     Timing for algorithm 2. with n=20, size=100000
     28.1 ms ± 642 µs per loop (mean ± std. dev. of 7 runs, 10 loops each)
     Timing for algorithm 2. with n=50, size=10000
     3.65 \text{ ms} \pm 51.3 \text{ µs} per loop (mean \pm \text{ std.} dev. of 7 runs, 100 loops each)
     Timing for algorithm 2. with n=50, size=100000
     34.3 \text{ ms} \pm 110 \text{ µs} per loop (mean \pm std. dev. of 7 runs, 10 loops each)
     Timing for algorithm 2. with n=200, size=10000
     10.4 ms ± 288 µs per loop (mean ± std. dev. of 7 runs, 100 loops each)
     Timing for algorithm 2. with n=200, size=100000
```

### 1.5.4 Question: code plus efficace

Le code de la fonction binomial\_from\_def n'est pas du tout optimal. En effet, en numpy (et dans la plupart des langages interprétés) lorsque c'est possible il faut simuler tout l'échantillon d'un coup sans boucle for. Dans l'algorithme 1., pour simuler un échantillon de taille size on a besoin de size x n variables de Bernoullis: on les simule donc d'un seul coup puis on somme uniquement sur l'axe 1 (c'est à dire l'axe de taille n). Cette réduction par axe donne un np.array de dimension 1 de taille size.

Cette approche vectorielle est importante et sera utilisée dans la suite lorsque c'est possible.

102 ms  $\pm$  499  $\mu$ s per loop (mean  $\pm$  std. dev. of 7 runs, 10 loops each)

Ecrire la fonction binomial\_from\_def\_vec qui implémente l'algorithme 1. de façon efficace et comparer les temps de calculs avec les fonctions précédentes.

```
[21]: def binomial_from_def_vec(size: int, n: int=2, p: float=0.5):
    """
    Draw samples from a binomial distribution B(n, p).
    Algorithm: vectorized implementation of sum of independent Bernoulli trials.
    """
    unifs = rng.random(size=(size, n))
```

```
bernoullis = unifs < p
          sample = bernoullis.sum(axis = 1)
          return sample
[22]: for n in (20, 50, 200):
          for size in (10000, 100000):
               print(f"Timing for algorithm 1. with n={n}, size={size}")
               %timeit binomial_from_def_vec(size, n, p)
     Timing for algorithm 1. with n=20, size=10000
     1.08 ms \pm 30.8 \mus per loop (mean \pm std. dev. of 7 runs, 1,000 loops each)
     Timing for algorithm 1. with n=20, size=100000
     9.66 ms \pm 286 \mus per loop (mean \pm std. dev. of 7 runs, 100 loops each)
     Timing for algorithm 1. with n=50, size=10000
     2.53 ms \pm 144 \mus per loop (mean \pm std. dev. of 7 runs, 100 loops each)
     Timing for algorithm 1. with n=50, size=100000
     26.2 ms ± 1.11 ms per loop (mean ± std. dev. of 7 runs, 10 loops each)
     Timing for algorithm 1. with n=200, size=10000
     9.18 ms ± 412 µs per loop (mean ± std. dev. of 7 runs, 100 loops each)
     Timing for algorithm 1. with n=200, size=100000
     102 ms \pm 408 \mus per loop (mean \pm std. dev. of 7 runs, 10 loops each)
[23]: size = 100000
      timings quantile = {}
      timings_from_def = {}
      grid_n = [10, 20, 50, 100, 200, 400]
      for n in grid_n:
          timings_quantile[n] = %timeit -o binomial_quantile(size, n, p)
          timings from def[n] = %timeit -o binomial_from_def_vec(size, n, p)
     25.1 ms ± 613 µs per loop (mean ± std. dev. of 7 runs, 10 loops each)
     5.41 \text{ ms} \pm 80.5 \text{ } \mu \text{s} \text{ per loop (mean} \pm \text{ std. dev. of 7 runs, 100 loops each)}
     27.9 ms ± 91.3 µs per loop (mean ± std. dev. of 7 runs, 10 loops each)
     9.67 ms \pm 32.5 \mus per loop (mean \pm std. dev. of 7 runs, 100 loops each)
     34.6 ms ± 234 µs per loop (mean ± std. dev. of 7 runs, 10 loops each)
     24.4 ms ± 149 µs per loop (mean ± std. dev. of 7 runs, 10 loops each)
     85.3 ms \pm 556 \mus per loop (mean \pm std. dev. of 7 runs, 10 loops each)
     48.2 \text{ ms} \pm 516 \text{ } \mu\text{s} \text{ per loop (mean} \pm \text{ std. dev. of 7 runs, 10 loops each)}
     101 ms \pm 746 \mus per loop (mean \pm std. dev. of 7 runs, 10 loops each)
     104 ms \pm 4.14 ms per loop (mean \pm std. dev. of 7 runs, 10 loops each)
```

```
119 ms \pm 436 \mus per loop (mean \pm std. dev. of 7 runs, 10 loops each)
203 ms \pm 809 \mus per loop (mean \pm std. dev. of 7 runs, 1 loop each)
```

```
[24]: t_quantile = [ t.average for t in timings_quantile.values() ]
    t_from_def = [ t.average for t in timings_from_def.values() ]

fig, ax = plt.subplots(layout="tight")
    ax.plot(grid_n, t_from_def, label="From definition")
    ax.plot(grid_n, t_quantile, label="Quantile function")
    ax.set_title(fr'Average time in function of $n$, size={size}')
    ax.legend()
    plt.show()
```

