

Méthodes numériques en probabilités et statistique  
A. Gloter et A. Guilloux

## Organisation

- ▶ Les documents (slides des cours, codes python, etc) sont sur ma pageweb <http://www.math-evry.cnrs.fr/members/aguilloux/welcome>
- ▶ Pour me joindre [agathe.guilloux@univ-evry.fr](mailto:agathe.guilloux@univ-evry.fr)
- ▶ Le cours est en 3 parties
  - ▶ Partie 1 (A. Guilloux, 2 séances) : Simulations de v.a. et méthode de Monte Carlo
  - ▶ Partie 2 (A. Gloter, 3 séances ) : Chaînes de Markov et MCMC
  - ▶ Partie 3 (A. Guilloux, 1 séance) : Bootstrap
- ▶ Le contrôle continu se fera en 2 parties : un DM (avec code) sur la partie 1, un contrôle d'une heure pour la partie 2
- ▶ Vous devez installer python 3 avec anaconda distribution (> 4) voir <https://www.anaconda.com/products/individual>

## Chapitre 1 : Introduction

Introduction générale

Fonctions de répartition, fonctions quantiles : vraies et empiriques

Générateurs congruentiels

## Chapitre 2: Simulation de variables aléatoires

Méthode d'inversion

Méthode de rejet

Algorithme de Box et Muller pour les gaussiennes

## Méthode Monte-Carlo

Principe

Importance sampling

## Chapitre 1 : Introduction

## Introduction générale : notations

- ▶ On note  $X$  une variable aléatoire (v.a.) , i.e. une application mesurable de  $(\Omega, \mathcal{F}, \mathbb{P})$  dans  $(E, \mathcal{E})$ .
- ▶ On va considérer presque partout que  $E = \mathbb{R}$  et  $\mathcal{E} = \mathcal{B}_{\mathbb{R}}$
- ▶ Dans ce cas, on notera  $F$  la fonction de répartition (f.d.r.) de cette v.a. et, si elle existent,  $f$  sa densité,  $\mathbb{E}(X)$  et  $\mathbb{V}(X)$  ses espérance et variance.

## Introduction générale : échantillon et réalisation

- ▶ En probabilités, comme en statistique, on considère souvent des échantillons  $X_1, \dots, X_n$  constitués de v.a. indépendantes et identiquement distribuées (i.i.d.) on dit aussi que ce sont des copies i.i.d. de  $X$
- ▶ On va chercher dans cette partie à obtenir pour une f.d.r.  $F$  donnée une réalisation

$$x_1 = X_1(\omega), \dots, x_n = X_n(\omega)$$

de  $X_1, \dots, X_n$

- ▶ cela servira à illustrer certains résultats de probabilités, faire des calculs numériques (intégrales, etc), cela sert aussi en cryptographie par exemple.

## Vraie fonction de répartition

### Définition

Une fonction  $F$  de  $\mathbb{R}$  dans  $[0, 1]$  est une fonction de répartition si elle est croissante, a pour limite 0 en  $-\infty$ , 1 en  $\infty$  et est continue à droite avec limites à gauche.

$X$  a pour f.d.r.  $F$  si et seulement si pour tout  $x \in \mathbb{R} : \mathbb{P}(X \leq x) = F(x)$ .

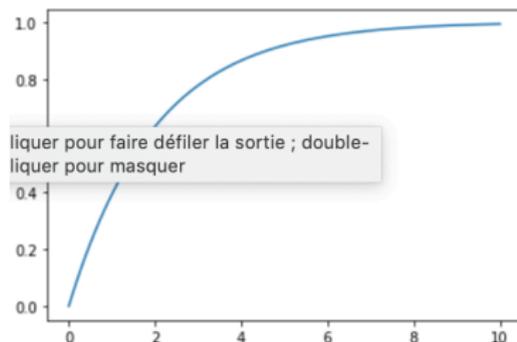


Figure 1: f.d.r de la loi  $\mathcal{E}(2)$

## Vraie fonction quantile

### Définition

Soit  $F$  une fonction de répartition, on définit la fonction quantile associée  $F^-$  de  $]0, 1[$  dans  $\mathbb{R}$  comme l'inverse généralisée de  $F$ , i.e. pour tout  $u \in ]0, 1[$

$$F^-(u) = \inf \left\{ x \in \mathbb{R}, F(x) \geq u \right\}.$$

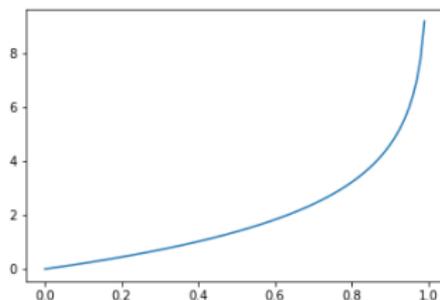


Figure 2: f.d.r de la loi  $\mathcal{E}(2)$

Remarque : Si  $F^{-1}$  existe alors  $F^- = F^{-1}$ .

## Lien entre la f.d.r. et la fonction quantile

### Propriété

Soit  $F$  une f.d.r. et  $F^-$  sa fonction quantile, on a

- ▶  $F^-$  est croissante et continue à gauche,
- ▶ et pour tous  $x \in \mathbb{R}$  et  $p \in ]0, 1[$  :

$$F(x) \geq p \iff x \geq F^-(p) \quad (1)$$

- ▶ pour tout  $p \in ]0, 1[$

$$F(F^-(p)) \geq p$$

avec égalité si  $F$  est continue en  $F_-(p)$

- ▶ pour tout  $x \in \mathbb{R}$

$$F^-(F(x)) \leq x$$

avec égalité si  $F^-$  est continue en  $F(x)$

Preuve de (1)  $F(x) \geq p \Leftrightarrow x \geq F^{-1}(p)$

Soient  $p \in ]0, 1[$  et  $x \in \mathbb{R}$

Si  $F(x) \geq p$  alors  $x \in \{y \in \mathbb{R}, F(y) \geq p\}$

par définition de  $F^{-1}$ ,  $x$  est + gd

que  $\inf\{y \in \mathbb{R}, F(y) \geq p\} = F^{-1}(p)$

donc  $x \geq F^{-1}(p)$ .

Réciproque: on suppose que  $x \geq F^{-1}(p)$

$\forall \varepsilon > 0$   $x + \varepsilon > F^{-1}(p)$  alors  $F(x + \varepsilon) \geq p$

on laisse  $\varepsilon \searrow 0$  comme  $F$  est càd

$$F(x + \varepsilon) \rightarrow F(x) \geq p.$$

Pour montrer  $F(F^{-1}(p)) \geq p$  on pose

$x = F^{-1}(p)$  dans (1).

## Fonction de répartition empirique (1)

On a maintenant un échantillon i.i.d.  $X_1, \dots, X_n$  de v.a. réelles

### Définition

La fonction de répartition empirique  $F_n$  associée à l'échantillon  $X_1, \dots, X_n$  est définie pour tout  $x \in \mathbb{R}$  par

$$F_n(x) = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n \mathbb{1}_{(X_i \leq x)} = \text{proportion de } X_i \leq x \text{ dans l'échantillon.}$$

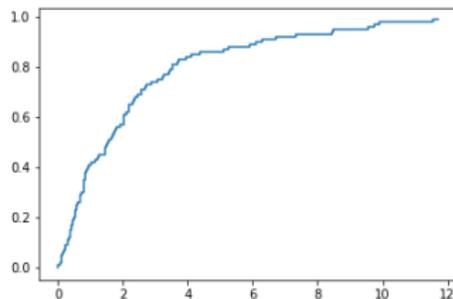
*aléatoire*

*p.s.  $\rightarrow E[\mathbb{1}_{(X_i \leq x)}]$*

Pour une réalisation  $x_1 = X_1(\omega), \dots, x_n = X_n(\omega)$  la fonction

$F_n^\omega(x) = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n \mathbb{1}_{(x_i(\omega) \leq x)}$  est une fonction de répartition constante par morceaux.

elle est constante par morceaux et prend les valeurs  $0, \frac{1}{n}, \frac{2}{n}, \dots, 1$



$$= \mathbb{P}(X_i \leq x) = F(x)$$

## Fonction de répartition empirique (2)

### Théorème de Glivenko-Cantelli

Si  $X_1, \dots, X_n$  sont i.i.d. de f.d.r  $F$  alors

$$\sup_{x \in \mathbb{R}} |F_n(x) - F(x)| \xrightarrow{p.s.} 0.$$

Preuve : cf. cours de Proba

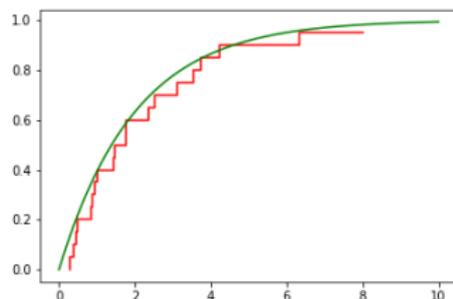


Figure 4: f.d.r vraie et empirique  $n = 20$

## Fonction de répartition empirique (3)

### Théorème de Glivenko-Cantelli

Si  $X_1, \dots, X_n$  sont i.i.d. de f.d.r  $F$  alors

$$\sup_{x \in \mathbb{R}} |F_n(x) - F(x)| \xrightarrow{p.s.} 0.$$

Preuve : cf. cours de Proba

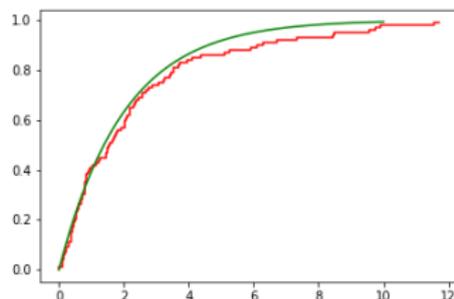


Figure 5: f.d.r vraie et empirique  $n = 100$

# Fonction quantile empirique (1)

## Définition

La fonction quantile empirique  $F_n^-$  associée à l'échantillon  $X_1, \dots, X_n$  est définie comme l'inverse généralisée de  $F_n$ , i.e. pour tout  $p \in ]0, 1[$  par

$$F_n^-(u) = \inf \{ x \in \mathbb{R}, F_n(x) \geq u \}.$$


$$F^- : ]0, 1[ \rightarrow \mathbb{R}$$

## Propriété

Pour tout  $p \in ]0, 1[$ , on a

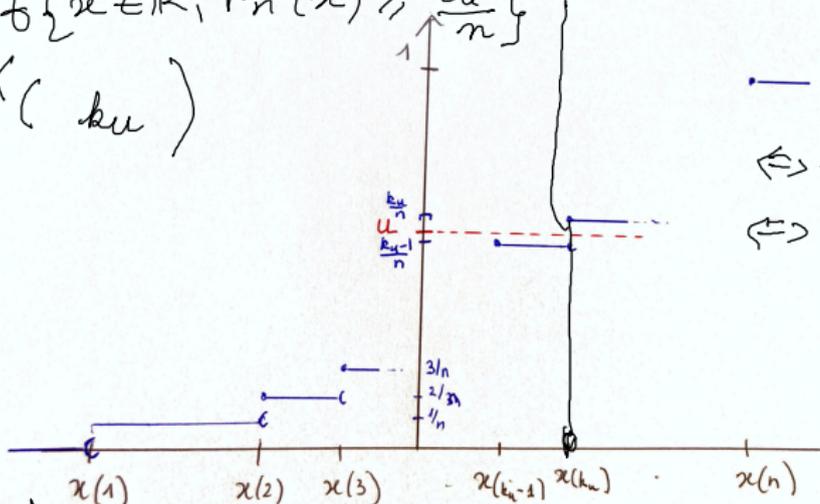
$$F_n^-(p) = X_{(\lceil np \rceil)}$$

où  $X_{(1)} \leq X_{(2)} \leq \dots \leq X_{(n)}$  sont les statistiques d'ordre de l'échantillon  $X_1, \dots, X_n$ .

## Preuve

On veut calculer

$$\begin{aligned}
 F_n^-(u) &= \inf \{ x \in \mathbb{R}, F_n(x) \geq u \} \\
 &= \inf \left\{ x \in \mathbb{R}, F_n(x) \geq \frac{k_u}{n} \right\} \\
 &= X(k_u)
 \end{aligned}$$



donc  $F_n^-(u) = X(\lceil nu \rceil)$ .

$\forall u \in ]0, 1[$   
 $\exists ! k_u \in \{1, \dots, n\}$   
 tel que  
 $\frac{k_u - 1}{n} < u \leq \frac{k_u}{n}$   
 $\Leftrightarrow k_u - 1 < nu \leq k_u$   
 $\Leftrightarrow k_u = \lceil nu \rceil$   
 ceiling.

Figure 6:  $F_n^\omega$  et quantiles empiriques

## Preuve

## Fonction quantile empirique (2)

### Propriété

Pour tout  $p \in ]0, 1[$ , si  $F^-$  est continue en  $p$ , on a

$$F_n^-(p) \xrightarrow{p.s.} F^-(p).$$

Preuve via le théorème de Glivenko-Cantelli et la continuité de  $F^-$  en  $p$ .

Si  $X_1, \dots, X_n$  sont i.i.d. de f.d.r.  $F$  on doit donc avoir pour tout  $k \in \llbracket 1, n-1 \rrbracket$

$$F_n^-(k/n) = X_{(k)} \simeq F^-(k/n).$$

## Quantile-quantile plot - QQ-plot

Pour vérifier si  $X_1, \dots, X_n$  ont la f.d.r.  $H$ , on représente le nuage de points

$$\left( X_{(k)}, H^{-}(k/n) \right)_{k \in [1, n-1]}$$

si  $H$  est la f.d.r., les points doivent s'aligner.

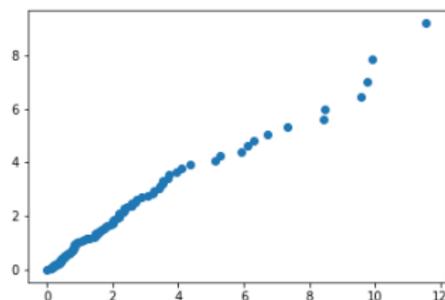


Figure 7: Réalisations d'une  $\mathcal{E}(2)$  et quantiles de la  $\mathcal{E}(2)$

## Quantile-quantile plot - QQ-plot

Pour vérifier si  $X_1, \dots, X_n$  ont la f.d.r.  $H$ , on représente le nuage de points

$$\left( X_{(k)}, H^{-}(k/n) \right)_{k \in [1, n-1]}$$

si  $H$  est la f.d.r., les points doivent s'aligner.

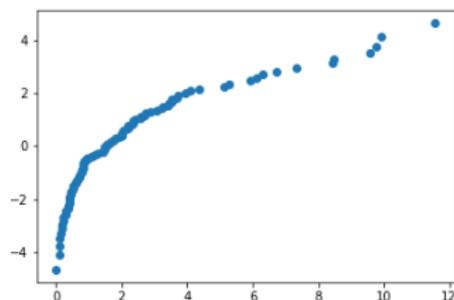


Figure 8: Réalisations d'une  $\mathcal{E}(2)$  et quantiles de la  $\mathcal{N}(0, 1)$

## Générateurs congruentiels

Les générateurs de nombres aléatoires programmés dans la plupart des bibliothèques (c'est le cas dans `numpy`) sont de type congruentiel : ils renvoient les termes d'une suite  $(z_n/m)_{n \geq 0}$  définie par

$$\begin{cases} z_0 & \text{seed ou racine} \\ z_{n+1} = az_n + c & \text{(modulo } m) \end{cases}$$

Cette suite imite très bien le hasard uniforme si la période est très (très très) grande.

### Minimal standard

On prend  $m = 2^{31} - 1$  et  $a = 7^5$ , la période est de  $2^{31} - 1 \simeq 2 \times 10^9$

### Mersenne twister - Matsumoto et Nishimura (1997)

L'algorithme a été amélioré pour atteindre la période de  $2^{19937} - 1$ .

## Chapitre 2: Simulation de variables aléatoires

## Introduction

On se donne une f.d.r.  $F$  (ou d'une loi) et on souhaite obtenir des réalisations  $x_1, \dots, x_n$  de  $X_1, \dots, X_n$  de f.d.r.  $F$  - on dira simuler selon  $F$ .

Suivant la forme de  $F$ , l'un ou l'autre des méthodes que nous allons voir sera la plus judicieuse.

# Propriété fondamentale

## Théorème

Soient  $U$  une v.a. de loi  $\mathcal{U}_{]0,1[}$  et une f.d.r.  $F$  alors  $F^{-}(U)$  a pour f.d.r.  $F$

La méthode d'inversion marche si on dispose d'une forme explicite pour  $F^{-}$  :  
loi exponentielle, de Weibull, lois discrètes, etc

MAIS ne marche pas autrement : loi normale, loi de Student, loi du  $X^2$ , loi gamma...

Preuve  $F^{-1}(u)$  a pour fdr  $F \Leftrightarrow \forall x \in \mathbb{R}$   
on veut montrer que.  $\mathbb{P}(F^{-1}(U) \leq x) = F(x)$

mais on sait que  $\forall x \in \mathbb{R}, \forall p \in ]0, 1[$   
 $F(x) \geq p \Leftrightarrow x \geq F^{-1}(p)$

$$\{F^{-1}(U) \leq x\} \quad \underline{\quad} \quad \{U \leq F(x)\}$$

$$\text{donc } \mathbb{P}(F^{-1}(U) \leq x) = \mathbb{P}(U \leq F(x))$$

$U \sim U_{[0,1]}$  donc la fdr de  $U$  est l'identité  $\mathbb{1}_{[0,1]}$   
sur  $[0,1]$  donc  $\mathbb{P}(U \leq F(x)) = F(x)$ .

## Exercice

### Loi exponentielle

Appliquer cette méthode à la loi exponentielle  $\mathcal{E}(\lambda)$ , pour  $\lambda > 0$ .

La fct de  $\mathcal{E}(\lambda)$  est  $G: x \mapsto 1 - e^{-\lambda x}$   
sur  $\mathbb{R}_+$   
son inverse  $y \mapsto -\frac{1}{\lambda} \log(1-y)$

donc la r.a.  $-\frac{1}{\lambda} \log(1-\alpha)$

suit la loi  $\mathcal{E}(\lambda)$ .

## Principe de la méthode de rejet

On se donne une f.d.r.  $F$  pour laquelle on souhaite obtenir des réalisations  $x_1, \dots, x_n$  de  $X_1, \dots, X_n$  de f.d.r.  $F$  et on suppose maintenant qu'elle admet une densité  $f$

$$F(x) = \int_{-\infty}^x f(u) du \text{ pour tout } x \in \mathbb{R}.$$

On choisit une densité  $g$  (suivant laquelle on sait déjà simuler) telle qu'il existe une constante  $c > 0$  et

$$f(x) \leq cg(x) \text{ pour tout } x \in \mathbb{R}. \Rightarrow \int f \leq c \int g$$
$$\Rightarrow 1 \leq c$$

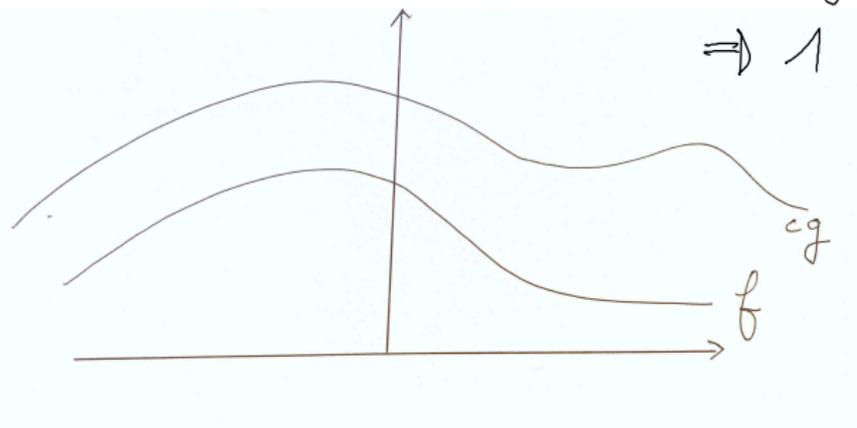


Figure 9:  $f$  et  $cg$

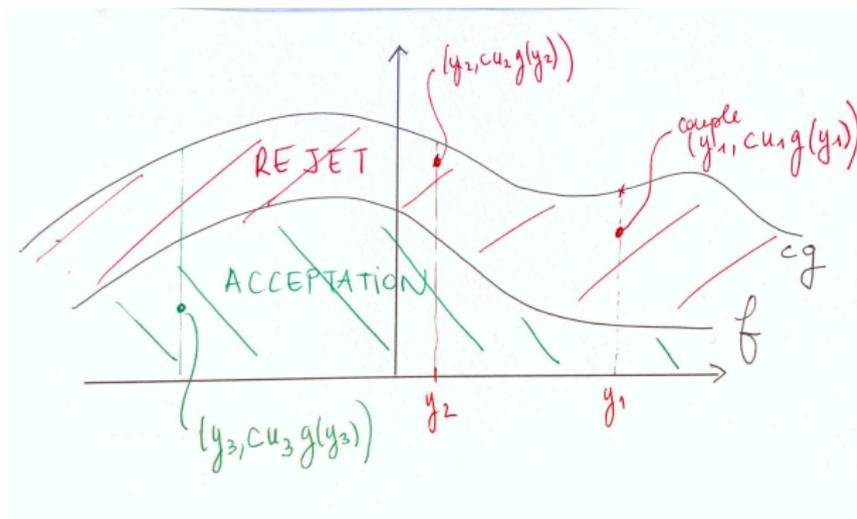
# Algorithmes

## Théorème

Soient :

- ▶  $(Y_n)_{n \geq 0}$  suite de v.a. i.i.d. de densité  $g$  indépendante de
- ▶  $(U_n)_{n \geq 0}$  suite de v.a. i.i.d. de loi  $\mathcal{U}_{]0,1[}$ .

On note  $\tau = \inf \left\{ n \geq 1, U_n c g(Y_n) \leq f(Y_n) \right\}$  alors  $Y_\tau$  a pour densité  $f$ .



On veut montrer que  $Y_c$  a pour densité  $f$   
cela revient à montrer que

$$\forall x \in \mathbb{R} \quad \mathbb{P}(Y_c \leq x) = \int_{-\infty}^x f(t) dt$$

△ les  $Y_k$  et  $c$  sont des v.a.  $z(\Omega) = \mathbb{N}^*$

$$\begin{aligned} \text{On a } \mathbb{P}(Y_c \leq x) &= \mathbb{P}\left(Y_c \leq x \cap \left(\bigcup_{k \geq 1} c=k\right)\right) \\ &= \mathbb{P}\left(\bigcup_{k \geq 1} \left\{ (Y_c \leq x) \cap (c=k) \right\}\right) = \sum_{k \geq 1} \mathbb{P}(Y_c \leq x \cap c=k) \\ &= \sum_{k \geq 1} \mathbb{P}(Y_k \leq x, c=k) \end{aligned}$$

$$\{Y_k \leq x \cap \tau = k\} = \bigcap_{l=1}^{k-1} \left\{ (U_l \circ g(Y_l) > f(Y_l)) \right\}$$

$$\bigcap \left\{ (U_k \circ g(Y_k) \leq f(Y_k)) \cap (Y_k \leq x) \right\}$$

$$\mathbb{P}(Y_k \leq x \cap \tau = k) = \mathbb{P}(\text{---}) = \prod_{l=1}^{k-1} \mathbb{P}(U_l \circ g(Y_l) > f(Y_l))$$

$$\mathbb{P}(U_k \circ g(Y_k) \leq f(Y_k) \cap Y_k \leq x)$$

On calcule :

$$P(Mc g(Y_e) > f(Y_e))$$

dépend de la loi de  $(U_e, Y_e)$ .

dont la densité est

$$= \iint \mathbb{1}_{(u c g(y) > f(y))} \mathbb{1}_{\text{joint}(g(y))} du dy \times \mathbb{1}_{\text{joint}(u)} g(y) \quad \text{car } M_e \perp Y_e$$

$$= \int g(y) \int_0^1 \mathbb{1}_{(u > \frac{f(y)}{c g(y)})} du dy$$

Par définition.

$$f(y) \leq c g(y)$$

$$\Leftrightarrow \frac{f(y)}{c g(y)} \leq 1$$

$$= \int g(y) \left( 1 - \frac{f(y)}{c g(y)} \right) dy$$

$$= \int g(y) dy - \int \frac{g(y) f(y)}{c g(y)} dy = 1 - \frac{1}{c} \int f = 1 - \frac{1}{c}$$

$$\mathbb{P}(M_n \leq g(Y_n) \leq f(Y_n), Y_n \leq x)$$

$$= \iint \mathbb{1}(ucg(y) \leq f(y)) \mathbb{1}(y \leq x) \mathbb{1}_{[0,1]}(u) g(y) du dy$$

$$= \int \mathbb{1}(y \leq x) g(y) \int_0^{\frac{f(y)}{cg(y)}} du dy$$

$$= \int \mathbb{1}(y \leq x) g(y) \frac{f(y)}{cg(y)} dy$$

$$= \frac{1}{c} \int_{-\infty}^x f(y) dy$$

$$= \left[ \frac{1}{1 - \left(1 - \frac{1}{c}\right)} \right] \frac{1}{c} \int_{-\infty}^x f(y) dy$$

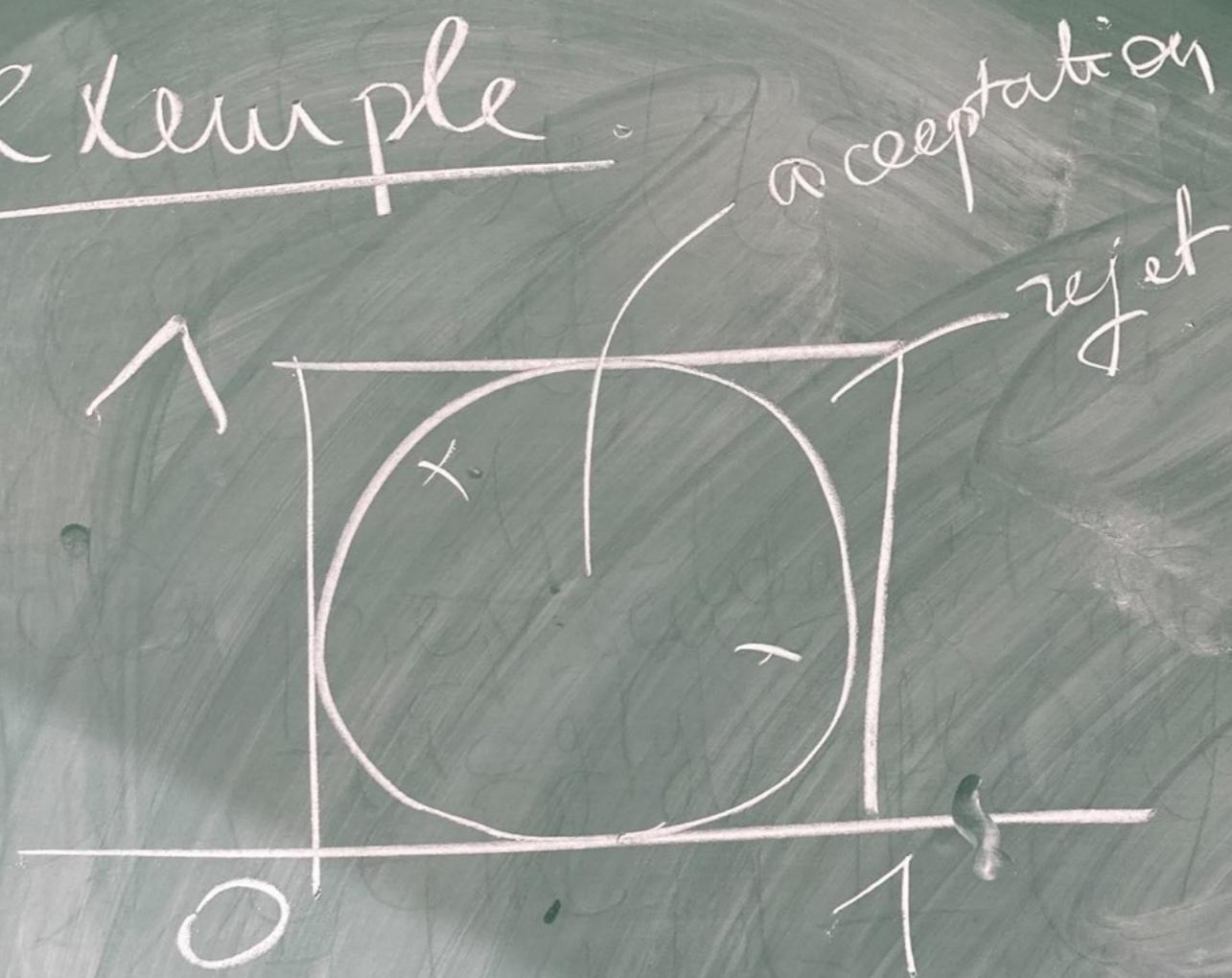
$$= \frac{1}{c} \int_{-\infty}^x f(y) dy \quad \square$$

$$= \int \mathbb{1}_{(y \leq x)} g(y) \frac{f(y)}{cg(y)} dy$$

$$= \frac{1}{c} \int_{-\infty}^x f(y) dy$$

Remarque À partir d'une loi  $U_{\text{Joint}}$  on obtient les lois uniformes sur  $\mathbb{R}^d$  à moins qu'il n'importe quel lien BC  $\text{Joint}^d$ .

# Exemple



On a une loi uniforme sur  $]0, 1[$  à  
partir de  $(U_1, U_2)$   $U_1, U_2$  de loi  
 $U ]0, 1[$

## Preuve

## Preuve

## Simulation suivant la loi gaussienne

### Algorithme de Box et Muller - 1958

Soient deux v.a.  $U \sim \mathcal{U}_{]0,1[}$  et  $V \sim \mathcal{E}(1)$  indépendantes, on définit

$$\begin{cases} X = \sqrt{2V} \cos(2\pi U) \\ Y = \sqrt{2V} \sin(2\pi U). \end{cases}$$

$X$  et  $Y$  sont deux v.a. indépendantes de loi  $\mathcal{N}(0, 1)$

### Remarque

On peut obtenir un couple gaussienne de loi  $\mathcal{N}(\mu, \Sigma)$  en translatant  $(X, Y)$  de  $\mu$  et en utilisant la décomposition de Cholesky :  $\Sigma$  est définie positive donc il existe une matrice triangulaire inférieur  $L$  telle que  $LL^T = \Sigma$ .

Le vecteur  $L(X, Y)^T + \mu$  a la loi  $\mathcal{N}(\mu, \Sigma)$ .

Il faut montrer que la densité du couple  $(X, Y)$

$$\frac{1}{2\pi}$$

$$\exp\left(-\frac{1}{2}(x^2 + y^2)\right)$$

$$\sim \mathcal{N}\left(\begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}\right)$$

$$L\left(\begin{pmatrix} X \\ Y \end{pmatrix}\right) + N$$

$$E\left(L\left(\begin{pmatrix} X \\ Y \end{pmatrix}\right) + N\right) = L E\left(\begin{pmatrix} X \\ Y \end{pmatrix}\right) + N = N.$$

$$\begin{aligned} V(L(X) + P) &= V(L(X)) = L V(X) L^T \\ &= L \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} L^T \\ &= L L^T = \Sigma. \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 V\left(L \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} + \mu\right) &= V\left(L \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}\right) = L \underbrace{V\left(\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}\right)}_{\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}} L^T \\
 &= L \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} L^T \\
 &= L L^T = \Sigma.
 \end{aligned}$$

→ Exercice sur la méthode de rejet.

$\mathbb{E}(z)$

$z \sim \mathcal{Y}(p) \quad p=?$

## Preuve

## Preuve

## Méthode Monte-Carlo

## Introduction et rappels de probabilités

C'est une méthode utilisant la loi des grands nombres qui sert à approximer une valeur numérique. Son nom est dû aux jeux des casinos de Monte-Carlo, elle a été introduite par N. Metropolis (1949).

### Loi des grands nombres

Soit  $(Z_n)_{n \geq 1}$  une suite de v.a. i.i.d. intégrables ( $\mathbb{E}(|Z_1|) < \infty$ ) on a

$$\bar{Z}_n = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n Z_i \xrightarrow{p.s.} \mathbb{E}(Z_1).$$

### Inégalité de Bienaymé-Tchebychev

Soit  $(Z_n)_{n \geq 1}$  une suite de v.a. i.i.d. admettant une variance ( $\mathbb{E}(|Z_1|^2) < \infty$ ) on a

$$\mathbb{P}\left(|\bar{Z}_n - \mathbb{E}(Z_1)| > \epsilon\right) \leq \frac{\mathbb{V}(Z_1)}{n\epsilon}.$$

## Principe de la méthode (1)

On souhaite approximer l'intégrale

$$I = \int_{\Delta} g,$$

où  $g$  est une fonction de  $\mathbb{R}^d$  dans  $\mathbb{R}$  que l'on suppose intégrable sur  $\Delta$  ( $\int_{\Delta} |g| < \infty$ ).

On remarque pour cela que l'on peut toujours récrire l'intégrale  $I$  de la façon suivante :

$$I = \int_{\Delta} \frac{g}{f_X} f_X = \int \frac{g}{f_X} f_X$$

où  $f_X$  est une densité sur  $\mathbb{R}^d$  de support  $\Delta$  (pour  $x \in \mathbb{R}^d$ ,  $f_X(x) > 0 \Leftrightarrow x \in \Delta$ ).

Il faut montrer que la densité du couple  $(X, Y)$

$$\frac{1}{2\pi}$$

$$\exp\left(-\frac{1}{2}(x^2 + y^2)\right)$$

$$\sim \mathcal{N}\left(\begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}\right)$$

$$L\left(\begin{pmatrix} X \\ Y \end{pmatrix}\right) + N$$

$$E\left(L\left(\begin{pmatrix} X \\ Y \end{pmatrix}\right) + N\right) = L E\left(\begin{pmatrix} X \\ Y \end{pmatrix}\right) + N = N.$$

$$\begin{aligned} V(L(X) + P) &= V(L(X)) = L V(X) L^T \\ &= L \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} L^T \\ &= L L^T = \Sigma. \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 V\left(L \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} + \mu\right) &= V\left(L \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}\right) = L \underbrace{V\left(\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}\right)}_{\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}} L^T \\
 &= L \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} L^T \\
 &= LL^T = \Sigma.
 \end{aligned}$$

→ Exercice sur la méthode de rejet.

$E(z)$

$z \sim \mathcal{Y}(p) \quad p=?$

# Principe de la méthode (1)

## Méthode de Monte-Carlo

Si  $X$  est une v.a. de  $\mathbb{R}^d$  de densité  $f_X$ , on peut alors écrire :

$$I = \mathbb{E}\left(\frac{g}{f_X}(X)\right).$$

Soient  $(X_n)_{n \geq 1}$  une suite v.a. i.i.d. de même loi que  $X$ , on approxime  $I$  par

$$\bar{I}_n = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n \frac{g}{f_X}(X_i).$$

$\bar{I}_n$  converge p.s. vers  $I$

Preuve

## Illustration pour approximer $\pi$ (1)

On pose

$$I = 4 \int_{[-1,1]^2} \mathbb{1}_{(x^2+y^2 \leq 1)} dx dy = \pi.$$

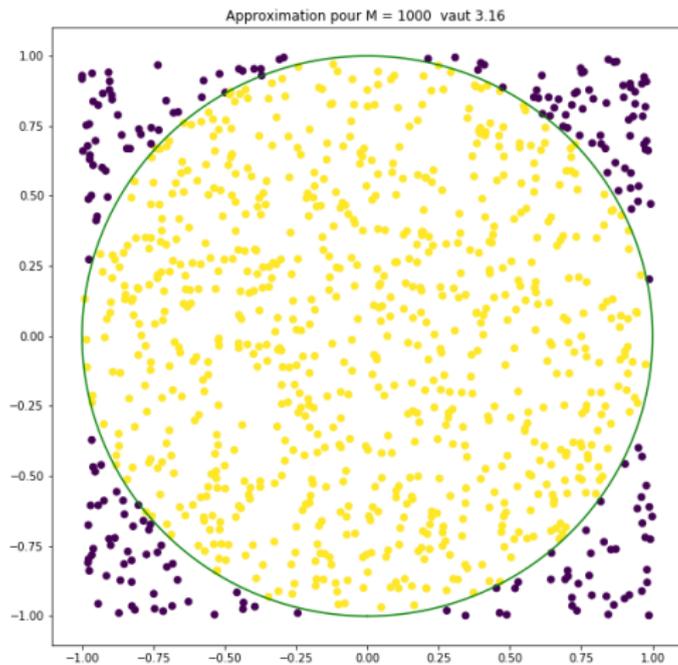
On considère  $U$  et  $V$  deux v.a. indépendantes de loi uniforme sur  $[-1, 1]$ , on peut récrire  $I$  comme

$$I = \mathbb{E}(\mathbb{1}_{(U^2+V^2 \leq 1)}).$$

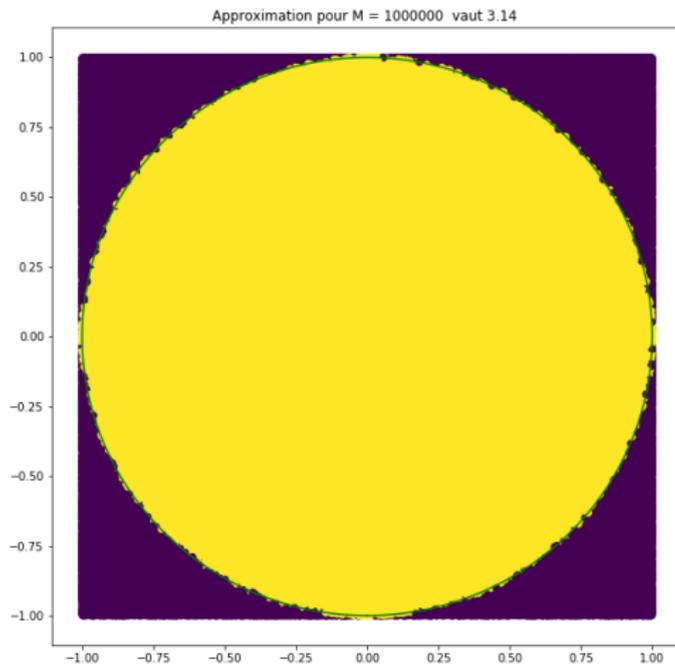
On peut alors l'approximer à partir de copies i.i.d. de  $U$  et  $V$

$$\bar{I}_n = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n \mathbb{1}_{(U_i^2+V_i^2 \leq 1)}$$

## Illustration pour $\pi$ (2)



## Illustration pour $\pi$ (3)



## Comment choisir $f_X$ ?

On suppose maintenant que l'inégalité de Bienaymé-Tchebychev est vérifiée (i.e.  $\int g^2/f_X < \infty$ ), on a alors

$$\mathbb{P}\left(|\bar{I}_n - I| > \epsilon\right) \leq \frac{\mathbb{V}(g/f_X(X))}{n\epsilon}.$$

Donc, à  $\epsilon$  fixé, plus  $\mathbb{V}(g/f_X(X))$  est petite, plus petite sera l'erreur d'approximation !

On calcule facilement

$$\mathbb{V}(g/f_X(X)) = \int_{\Delta} \frac{g^2(x)}{f_X(x)} dx - I^2$$

c'est le premier terme qu'on va chercher à rendre petit.

## Exemple avec un extrême gaussien (1)

Soit  $X \sim \mathcal{N}(0, 1)$ , on note  $\varphi$  sa densité. On veut approximer

$$I = \mathbb{P}(X > 5).$$

On récrit

$$I = \mathbb{P}(X > 5) = \mathbb{E}(\mathbb{1}_{(X>5)}) = \int \mathbb{1}_{(x>5)}\varphi(x)dx = \int \frac{\mathbb{1}_{(x>5)}\varphi(x)}{\varphi(x)}\varphi(x)dx.$$

Avec les notations précédentes, on a

$$g(x) = \mathbb{1}_{(x>5)}\varphi(x) \text{ et } f_X(x) = \varphi(x) \text{ soit } \frac{g}{f_X}(x) = \mathbb{1}_{(x>5)}$$

On peut donc approximer  $I$  par

$$\bar{I}_n = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n \mathbb{1}_{(X_i>5)} \text{ avec } (X_n)_{n \geq 1} \text{ i.i.d. } \mathcal{N}(0, 1).$$

Est ce une bonne idée ?

## Exemple avec un extrême gaussien (2)

Dans ce cas, on a

$$\int \frac{g^2(x)}{f_X(x)} dx = \int_5^{\infty} \frac{1}{\varphi(x)} dx$$

MAIS  $\varphi$  prend de très petites valeurs après 5 ( $\varphi(5) \simeq 1.49e - 06$ ), cette intégrale est donc très grande !!