

Méthode de Rejet

Douba Jafuno
5 avril 2019

Introduction

But

Que faisons-nous si nous voulons générer des échantillons d'une variable aléatoire X de densité $f(x)$, que nous ne sachions pas simuler directement ?

Avec la **Méthode de rejet** bien que nous ne puissions pas facilement échantillonner $f(x)$, il existe une autre densité $g(x)$, à partir de laquelle il est plus facile pour nous d'échantillonner.

Nous pouvons ensuite échantillonner directement dans g , puis rejeter les échantillons de manière stratégique pour donner l'impression que les échantillons non rejetés résultants ressemblent à la densité f

La densité g sera appelée densité candidate et f sera la densité cible.

Soit donc (Y, U) un couple de variables aléatoires indépendantes tirées selon une loi uniforme avec $Y \sim g$, i.e. (Y, U) est un point tiré uniformément dans le carré unité par exemple. On peut alors montrer que la distribution de X est la loi conditionnelle de Y sachant l'évènement $M = \{U \geq \frac{f(Y)}{cg(Y)}\}$. Autrement dit, $f_X(x) = f_Y(x|M)$. Pour simuler une suite de variables aléatoires réelles $(X_n)_{n \geq 1}$ de distribution identique à celle de X il suffit donc, dans une suite de tirages de couples (Y_i, U_i) uniformes indépendants, de sélectionner les Y_i correspondant aux tirages (Y_i, U_i) vérifiant M , et de rejeter les autres. Tout cela donne lieu à un algorithme.

Algorithme

Pour utiliser l'algorithme de la méthode des rejets, nous devons d'abord nous assurer que le support de f est un sous-ensemble du support de g . Si X_f est le support de f et X_g est le support de g , alors nous devons avoir $X_f \subset X_g$

Cela a du sens: s'il y a une région du support de f que g ne peut jamais toucher, alors cette région ne sera jamais échantillonnée. De plus, il faut supposer que $c = \sup_{x \in X_f} \frac{f(x)}{g(x)} < \infty$

L'algorithme de la Méthode de rejet pour prélever un échantillon à partir de la densité cible f est alors:

- Simuler $U \sim \mathcal{U}([0, 1])$
- Simuler $Y \sim g$
- Si $U < \frac{f(Y)}{cg(Y)}$ On accepte Y sinon on rejette Y et on recommence depuis le début.

De plus le nombre N d'itération de l'algorithme suit une loi géométrique de paramètre $\frac{1}{c}$. Ce paramètre correspond donc à la probabilité d'accepter Y en effet:

$$P(Y : \text{accepte}) = P(U < \frac{f(Y)}{cg(Y)}) = \int P(U < \frac{f(y)}{cg(y)} | Y = y) g(y) dy = \int \frac{f(y)}{cg(y)} g(y) dy = \frac{1}{c}$$

Exemple: Methode de rejet pour la loi gamma

Soit $X \sim \Gamma(\alpha, \beta)$, Loi Gamma de paramètre $\alpha > 0$ et $\beta > 0$ de densité $f_{\alpha, \beta}(x) = \frac{1}{\Gamma(\alpha)} \beta^\alpha x^{\alpha-1} e^{-\beta x} \mathbf{1}_{]0, +\infty[}(x)$

Comment Simuler X ?

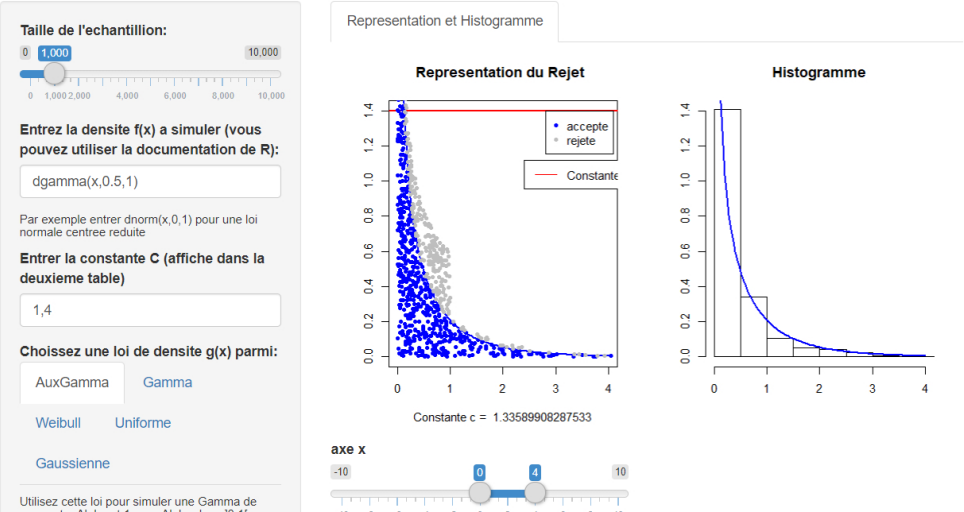
- Si $\alpha = 1$, cela coïncide avec une variable aléatoire de loi exponentielle de paramètre α .
- Si α est un entier non nul, une variable aléatoire de loi $\Gamma(\alpha, \beta)$ s'écrit comme la somme de α variables aléatoires indépendantes de loi exponentielle de paramètre β : la simulation en découle immédiatement (Méthode d'inversion)
- Si α n'est pas entier, il est utile d'avoir recours à la **Méthode de Rejet**. Donnons en une illustration, sans avoir le souci d'optimalité. Pour simplifier, supposons $\beta = 1$ et $\alpha \in (n, n + 1)$

Pour le dernier cas α n'est pas un entier tel que $\alpha \in (n, n + 1)$ et $\beta = 1$

- Si $\alpha > 1$. Prenons pour $Y \sim g$ une loi $\Gamma(n, \frac{1}{2})$. On vérifie alors que la constante de rejet vaut:
$$c = \sup_{x>0} \frac{f(x)}{g(x)} = \frac{\Gamma(n) 2^n (\alpha - n)^{\alpha - n} e^{-(\alpha - n)}}{\Gamma(\alpha)}$$
. Cette constante augmente rapidement lorsque α tend vers $+\infty$.
- Si $\alpha \in]0, 1[$ et donc $\beta = 1$ avec $f_{\alpha, 1}(x) = \frac{1}{\Gamma(\alpha)} x^{\alpha-1} e^{-x} \mathbf{1}_{]0, \infty[}(x)$. Prenons pour $Y \sim g$ de loi que l'on surnomme **Auxgamma** de densité $g(x) = \frac{\alpha e}{\alpha + e} (x^{\alpha-1} \mathbf{1}_{]0, 1[}(x) + e^{-x} \mathbf{1}_{[1, +\infty[}(x))$. Pour simuler selon la loi Auxgamma de densité g on utilise l'inverse de la fonction de repartition. La fonction quantile s'écrit $\forall U \in]0, 1[, G^{-1}(u) = (\frac{(\alpha + e)u}{e})^{\frac{1}{\alpha}} \mathbf{1}_{u < \frac{e}{\alpha + e}} - \log((1 - u) \frac{(\alpha + e)u}{e}) \mathbf{1}_{u \geq \frac{e}{\alpha + e}}$. On vérifie alors que la constante de rejet vaut: $c = \frac{(\alpha + e)}{\alpha e \Gamma(\alpha)}$

Application

Methode de Rejet



parametre Alpha et 1 avec Alpha dans jv,1t

Alpha

0,5

Demarrer

-10 -8 -6 -4 -2 0 2 4 6 8 10