

ΤΕΧΝΙΚΕΣ ΠΡΟΣΟΜΟΙΩΣΗΣ

Επικ. Καθ. Στέλιος Ζήμερας

Τμήμα Μαθηματικών

Κατεύθυνση Στατιστικής και Αναλογιστικών
– Χρηματοοικονομικών Μαθηματικών

2017

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

Η μέθοδος αυτή οφείλεται στον von Neumann και χρησιμοποιείται όταν ο αντίστροφος μετασχηματισμός δεν μπορεί να εφαρμοσθεί.

Εστω $f(x) \geq 0$ η συνάρτηση πυκνότητας πιθανότητας (σ.π.π) της X για την οποία δεν μπορούμε να βρούμε την F ή την F^{-1} .

Βρίσκουμε μία συνάρτηση $g(x)$ η οποία είναι $\geq f(x)$ για κάθε x που ανήκει στο $(-\infty, +\infty)$. Η $g(x)$ δεν είναι σ.π.π αφού

$$\int_{-\infty}^{\infty} g(x) dx \geq \int_{-\infty}^{\infty} f(x) dx = 1.$$

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

Υπολογίζουμε το ολοκλήρωμα

$$c = \int_{-\infty}^{\infty} g(x) dx$$

Και μετασχηματίζουμε την $g(x)$ σε σ.π.π.:

$$h(x) = g(x)/c$$

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

Αλγόριθμος:

α. Γέννησε την τ.μ. Y με σ.π.π. την h

(εφαρμόζοντας τον αντίστροφο μετασχηματισμό στην Y): γέννησε την $U_1 \sim U(0,1)$ και λύσε την εξίσωση

$$U_1 = \int_{-\infty}^Y h(y)dy \Rightarrow Y = \dots$$

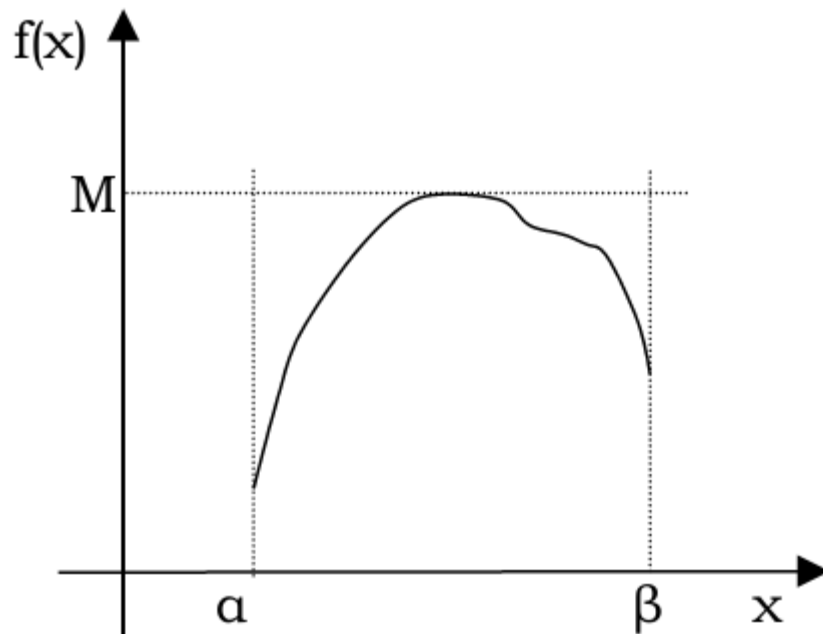
β. Γέννησε την $U \sim U(0,1)$

γ. Αν $U \leq f(Y)/g(Y)$, τότε αποδέξου την Y : $X=Y$,

αλλιώς απόρριψέ την και επανάλαβε από το βήμα (α).

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

- Η μέθοδος αυτή χρησιμοποιείται επίσης στις περιπτώσεις όπου η συνάρτηση πυκνότητας πιθανότητας $f(x)$ δεν είναι ολοκληρώσιμη.
- Έστω ότι έχουμε την παρακάτω φραγμένη συνάρτηση πυκνότητας πιθανότητας:



$$0 \leq f(x) \leq M \quad \text{για} \quad a \leq x \leq \beta.$$

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

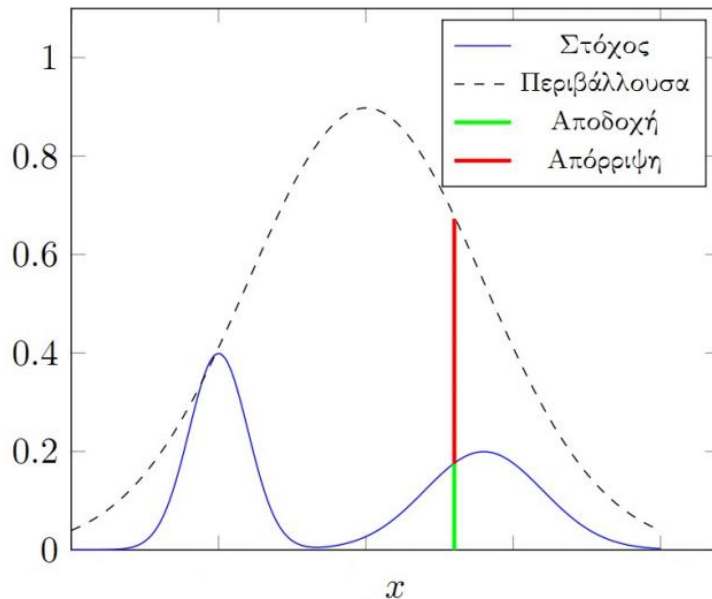
Αλγόριθμος

1. Επέλεξε μια σταθερά c , έτσι ώστε $cf(x) \leq 1$ για $a \leq x \leq \beta$
2. Γεννήστε δύο τυχαία δείγματα u_1, u_2 από μία ομοιόμορφη κατανομή $U(0,1)$.
3. Θέσε $x = a + (\beta - a)u_1$.
4. Εάν $u_2 \leq cf(a + (\beta - a)u_1)$ τότε το x που υπολογίσαμε στο 3ο βήμα είναι αποδεκτό ως δείγμα της φραγμένης συνεχής κατανομή. Σε αντίθετη περίπτωση γεννάμε δύο νέα τυχαία δείγματα u_1, u_2 και επαναλαμβάνουμε τα βήματα 3 και 4.

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

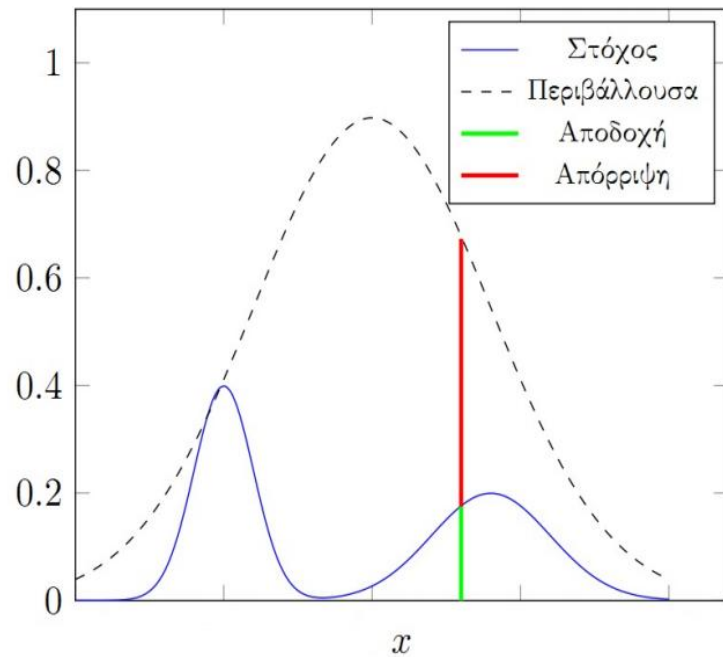
- **Αλγόριθμος (παραλλαγή)**

1. Δημιουργούμε 2 τυχαίους αριθμούς U_1 και U_2
2. Θέτουμε $X = a + (b - a) U_1$ και $Y = c U_2$
3. Δεχόμαστε X αν $Y < f(X)$ αλλιώς απορρίπτουμε και επαναλαμβάνουμε την διαδικασία.



Δημιουργούμε σημεία (X, Y) ομοιόμορφα κατανομημένα στο ορθογώνιο $(a, b) \times (0, c)$ μέχρις ότου κάποιο σημείο βρεθεί κάτω από την καμπύλη της $f(x)$

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής



Η συντεταγμένη του σημείου αυτού είναι η μεταβλητή που ζητάμε



$$\begin{aligned} \Pr[x \leq X < x + dx / Y < f(X)] &= \frac{\Pr[x \leq X < x + dx, Y < f(X)]}{\Pr[Y < f(X)]} \\ &= \frac{[dx/(b-a)] [f(x)/c]}{1/[(b-a)c]} = f(x)dx, \quad a < x < b \end{aligned}$$

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

Παράδειγμα

Να γίνει δειγματοληψία, με τη μέθοδο της απόρριψης, από μια συνεχή κατανομή που έχει την εξής συνάρτηση πυκνότητας πιθανότητας:

$$f(x) \begin{cases} 0 & x < 0 \\ 4x & 0 \leq x \leq 0.5 \\ 4(1-x) & 0.5 \leq x \leq 1 \\ 0 & x > 1 \end{cases}.$$

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

Πρέπει $cf(x) \leq 1$. Έχουμε για κάθε x στο διάστημα $[0, 1]$

$$c \cdot f(x) = \begin{cases} 2x & 0 \leq x \leq 0.5 \\ 2(1-x) & 0.5 \leq x \leq 1 \end{cases}$$

1. Άρα

$$c = \frac{1}{2}$$

2. Γεννάμε δύο τυχαία δείγματα u_1, u_2 από μία ομοιόμορφη κατανομή $U(0,1)$. Διακρίνουμε δύο περιπτώσεις:

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής


α) $0 \leq u_1 \leq 0.5$  $\alpha \leq x \leq \beta$

3. Θέτουμε $x = 0 + (0.5 - 0)u_1 \Rightarrow x = 0.5u_1$



$$x = \alpha + (\beta - \alpha)u_1$$

4. Εάν $u_2 \leq 2(0.5u_1) \Rightarrow u_2 \leq u_1$ τότε το τυχαίο δείγμα της κατανομής θα είναι το $x = 0.5u_1$, αλλιώς επαναλαμβάνουμε τα βήματα 2, 3 και 4 της μεθόδου.


$$u_2 \leq \text{cf}(\alpha + (\beta - \alpha)u_1)$$

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

β) $0.5 \leq u_1 \leq 1$

3. Θέτουμε $x = 0.5 + (1 - 0.5)u_1 \Rightarrow x = 0.5 + 0.5u_1$

4. Εάν $u_2 \leq 2(1 - 0.5 - 0.5u_1) \Rightarrow u_2 \leq 2(0.5 - 0.5u_1) \Rightarrow u_2 \leq 1 - u_1$ τότε το τυχαίο δείγμα της κατανομής θα είναι το $x = 0.5 + 0.5u_1$, αλλιώς επαναλαμβάνουμε τα βήματα 2, 3 και 4 της μεθόδου.

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

Επομένως μια δειγματοληψία, με τη μέθοδο της αντίστροφης, από μία συνεχή κατανομή ακολουθεί τα επόμενα βήματα:

B1. Ολοκληρώνουμε την $f(x)$ και παίρνουμε την $F(x)$.

B2. Βρίσκουμε την αντίστροφη $F^{-1}(x)$ της $F(x)$.

B3. Παράγουμε ένα τυχαίο δείγμα u από την ομοιόμορφη κατανομή $U(0,1)$.

B4. Θέτουμε $\chi = F^{-1}(u)$.

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

Διακριτή περίπτωση

Επιθυμούμε την παραγωγή τυχαίων αριθμών από μία κατανομή με σ.π.π.

$$p_j = P(X = j), j = 0, 1, \dots$$

Επίσης μπορούμε να παράγουμε τυχαίους αριθμούς από μια διαφορετική συνάρτηση

$$q_j = \Pr(Y = j), j = 0, 1, \dots$$

με σχέση $F_X < F_Y$

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

Επομένως μπορούμε να παράγουμε τυχαίους αριθμούς Y από την q_j και στην συνέχεια να αποδεχτούμε με πιθανότητα

$$\frac{p_X}{q_Y}$$

θέτοντας $X=Y$. Στην περίπτωση που απορριφτεί επαναλαμβάνουμε την διαδικασία.

Επομένως αν υπάρχει c σταθερά για κάθε j , όπου

$$\frac{p_i}{q_j} \leq c$$

τότε:

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

B1. Παράγουμε έναν τυχαίο αριθμό Y από κατανομή με σ.π. q_j

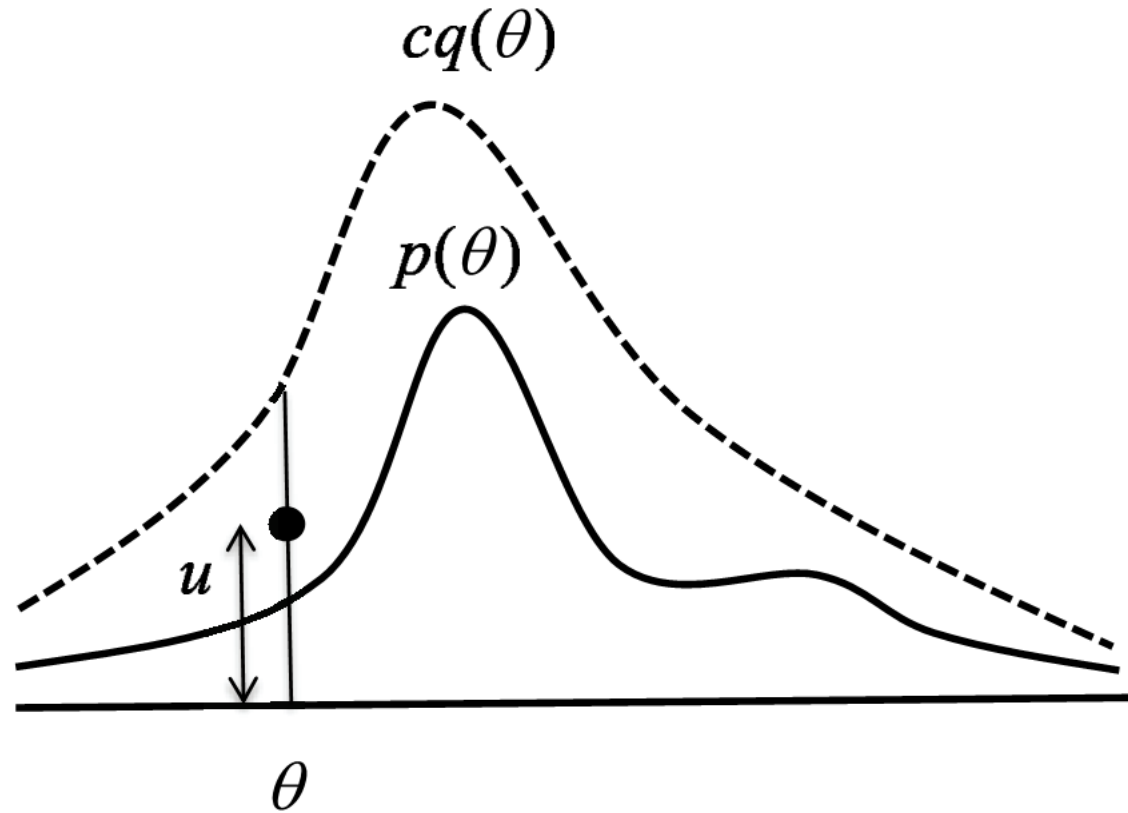
B2. Παράγουμε έναν τυχαίο αριθμό $U \sim U(0,1)$

B3. Εάν $U < p_Y/cq_Y$, θέτουμε $X=Y$ και σταματάμε. Εάν όχι, επιστρέφουμε στο B1.

- κατά μέσο όρο χρειάζονται $E(N)=c$ επαναλήψεις.
- για να αποφύγουμε πολλές επαναλήψεις θα πρέπει να πάρουμε όσο το δυνατό μικρότερο c .

$$c = \sup \left\{ \frac{p_j}{q_j}, j = 0,1,\dots \right\}.$$

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής



Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

Παράδειγμα

Θέλουμε να παράγουμε τ.α. με την μέθοδο της απόρριψης-αποδοχής από την κατανομή με πιθανότητες

$$p_1=0.11, p_2=0.12, p_3=0.09, p_4=0.08, p_5=0.12, p_6=0.1, p_7=0.09, p_8=0.09, p_9=0.1, p_{10}=0.1$$

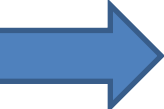
- παράγουμε τυχαίο αριθμό Y από τη ομοιόμορφη στο $\{1,2,\dots,10\}$ κατανομή με $q_j = P(Y = j) = 0.1, j = 1,2,\dots,10$
- γίνεται αποδεκτός με πιθανότητα p_Y/q_Y
- σταθερά c υπολογίζεται με βάση

$$c = \max \left\{ \frac{p_i}{q_i}, i = 0,1,\dots,10 \right\} = \max \{ 10 p_i, j = 0,1,\dots,10 \} = 10 \cdot 0.12 = 1.2$$

$$q_i = 1/n \Rightarrow p_i/q_i = n p_i = 10 p_i$$

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

B1. Παράγουμε έναν τυχαίο αριθμό $U_1 \sim U(0,1)$

B2. Θέτουμε $Y \sim U\{1, \dots, 10\}$  $Y = \lfloor 10 \cdot U_1 \rfloor + 1$ q

B3. Παράγουμε έναν τυχαίο αριθμό $U_2 \sim U(0,1)$ p

B4. Εάν

$$U_2 < \frac{p_Y}{cq_Y} = \frac{p_Y}{0.12}$$

θέτουμε $X = Y$ και σταματάμε. Εάν όχι, επιστρέφουμε στο 1.

Ομοιόμορφη στο $\{1, 2, \dots, n\}$ κατανομή ($U\{1, 2, \dots, n\}$)

B1. Παράγουμε έναν τυχαίο αριθμό $U \sim U(0,1)$

B2. Θέτουμε $X = \lfloor nU \rfloor + 1$

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

Παράδειγμα

$$p_j = .06, .06, .06, .06, .06, .15, .13, .14, .15, .13$$

$$q_j = 1/10 \quad \longrightarrow \quad c = \max\left(\frac{p_j}{q_j}\right) = 10(.15) = 1.5.$$

```
p = [6 6 6 6 6 15 13 14 15 13]/100; N = 10000;
```

```
for i = 1:N, k = 0;
```

```
while 1, k = k + 1;
```

```
j = 1 + floor(10*rand);
```

```
if rand < p(j)/.15
```

```
X(i) = j; C(i) = k; break
```

```
end
```

```
end
```

```
end
```

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

Συνεχής περίπτωση

επιθυμούμε την παραγωγή τυχαίων αριθμών από μία συνεχή κατανομή με σ.π.π. $f(x)$, $x \in \mathbb{R}$

μπορούμε εύκολα να παράγουμε τυχαίους αριθμούς από μία άλλη συνεχή κατανομή με σ.π.π. $g(x)$, $x \in \mathbb{R}$.

Παράγουμε έναν τυχαίο αριθμό Y από την κατανομή με σ.π.π. g

Αποδεχόμαστε θέτουμε $X = Y$ με πιθανότητα ανάλογη του πηλίκου

$$\frac{f(Y)}{g(Y)}$$

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

- Επομένως αν υπάρχει $c < \infty$ σταθερά για κάθε x με

$$\frac{f(x)}{g(x)} < c$$

τότε:

B1. Παράγουμε έναν τυχαίο αριθμό Y από κατανομή με σ.π.π. g .

B2. Παράγουμε έναν τυχαίο αριθμό $U \sim U(0,1)$.

B3. Εάν
$$U \leq \frac{f(Y)}{cg(Y)}$$

τότε θέτουμε $X = Y$ και σταματάμε. Εάν όχι, επιστρέφουμε στο 1.

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

- β) κατά μέσο όρο χρειάζονται $E(N)=c$ επαναλήψεις.
- για να αποφύγουμε πολλές επαναλήψεις θα πρέπει να πάρουμε όσο το δυνατό μικρότερο c .

$$c = \sup \left\{ \frac{f(x)}{g(x)}, x : g(x) \neq 0 \right\}.$$

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

Κατανομή Βήτα (Be(a,b)).

Σ.π.π.

$$f(x) = \frac{\Gamma(a+b)}{\Gamma(a)\Gamma(b)} x^{a-1} (1-x)^{b-1}, \quad x \in (0,1), \quad a, b > 0.$$

Βοηθητική κατανομή χρησιμοποιήσουμε την $U(0,1)$,
δηλαδή $g(x) = 1, x \in (0,1)$

Η σταθερά c θα πρέπει να ικανοποιεί την


$$\frac{f(x)}{g(x)} = f(x) \leq c, \quad x \in (0,1),$$

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

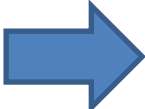
Αρκεί να βρούμε το μέγιστο της f στο $(0,1)$

$a < 1$ τότε $\lim_{x \downarrow 0} f(x) = \infty$

$b < 1$ τότε $\lim_{x \uparrow 1} f(x) = \infty$

$a = 1, b > 1$ τότε $f(x) = b(1-x)^{b-1}$  φθίνουσα στο $(0,1)$

$$c = f(0) = b$$

$a > 1, b = 1$ τότε $f(x) = ax^{a-1}$  αύξουσα στο $(0,1)$

$$c = f(1) = a.$$

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

$a, b > 1$ σημείο με μέγιστη τιμή

$$\frac{d}{dx} \ln f(x) = \frac{d}{dx} \left(\ln \frac{\Gamma(a+b)}{\Gamma(a)\Gamma(b)} + (a-1) \ln x + (b-1) \ln(1-x) \right) = \frac{a-1}{x} - \frac{b-1}{1-x}$$



$$\frac{a-1}{x} - \frac{b-1}{1-x} = 0 \Leftrightarrow (1-x)(a-1) - x(b-1) = 0 \Leftrightarrow x_0 = \frac{a-1}{a+b-2}.$$



$$\frac{d^2}{dx^2} \ln f(x) = \frac{d}{dx} \left(\frac{a-1}{x} - \frac{b-1}{1-x} \right) = -\frac{a-1}{x^2} - \frac{b-1}{(1-x)^2} < 0,$$

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

Επομένως η σταθερά c δίνεται από

$$c = f(x_0) = \frac{\Gamma(a+b)}{\Gamma(a)\Gamma(b)} \frac{(a-1)^{a-1}(b-1)^{b-1}}{(a+b-2)^{a+b-2}}.$$

B1. Παράγουμε τυχαίους αριθμούς $U_1, U_2 \sim U(0,1)$.

B2. Εάν

$$U_2 \leq \frac{f(U_1)}{c} = \frac{(a+b-2)^{a+b-2}}{(a-1)^{a-1}(b-1)^{b-1}} U_1^{a-1} (1-U_1)^{b-1}$$

τότε θέτουμε $X = U_1$ και σταματάμε. Εάν όχι, επιστρέφουμε στο 1.

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

κατανομή Γάμμα($G(a,\lambda)$)

Σ.π.π.

$$f(x) = \frac{\lambda^a}{\Gamma(a)} x^{a-1} e^{-\lambda x}, x > 0 \quad (a > 0, \lambda > 0)$$

Βοηθητική κατανομή χρησιμοποιήσουμε την $\exp(\theta)$

δηλ: $g(x) = \exp(\theta)$, $x \in (0, +\infty)$

Η σταθερά c θα πρέπει να ικανοποιεί την

$$h(x) = \frac{f(x)}{g(x)} = \frac{x^{a-1} e^{-x}}{\Gamma(a)\theta e^{-\theta x}} = \frac{x^{a-1} e^{(\theta-1)x}}{\Gamma(a)\theta} \leq c, \quad x > 0.$$

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

Η σταθερά c θα πρέπει να ικανοποιεί την

$$h(x) = \frac{f(x)}{g(x)} = \frac{x^{a-1}e^{-x}}{\Gamma(a)\theta e^{-\theta x}} = \frac{x^{a-1}e^{(\theta-1)x}}{\Gamma(a)\theta} \leq c, \quad x > 0.$$

$G(a,1)$ → $f(x)$
 $\text{Exp}(\theta)$ → $g(x)$

$\theta < 1, a > 1$ τότε

$$\begin{aligned} \frac{d}{dx} h(x) &= \frac{1}{\Gamma(a)\theta} \frac{d}{dx} x^{a-1} e^{(\theta-1)x} = \frac{1}{\Gamma(a)\theta} ((a-1)x^{a-2} e^{(\theta-1)x} + x^{a-1}(\theta-1)e^{(\theta-1)x}) \\ &= \frac{x^{a-2}}{\Gamma(a)\theta} (a-1 + x(\theta-1)) e^{(\theta-1)x} = 0, \end{aligned}$$

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

Μέγιστο σημείο

$$a - 1 + x(\theta - 1) = 0 \Leftrightarrow x = \frac{a - 1}{1 - \theta} > 0.$$



$$c = h(x_0) = h\left(\frac{a - 1}{1 - \theta}\right) = \left(\frac{a - 1}{1 - \theta}\right)^{a-1} \frac{e^{-(a-1)}}{\Gamma(a)\theta}.$$

Προσομοίωση από οποιαδήποτε εκθετική συνάρτηση $\theta < 1$

$$\frac{d}{d\theta} c'(\theta) = \frac{-(1-a)(1-\theta)^{1-a-1}\theta - (1-\theta)^{1-a}}{\theta^2} = \frac{a\theta - 1}{\theta^2} (1-\theta)^{-a} = 0 \Leftrightarrow \theta = \frac{1}{a}$$

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

σταθερά c

$$c = h(x_0) = h\left(\frac{a-1}{1-\theta}\right) = \left(\frac{a-1}{1-\theta}\right)^{a-1} \frac{e^{-(a-1)}}{\Gamma(a)\theta}.$$



$$\theta = \frac{1}{a}$$

$$c = \left(\frac{a-1}{1-1/a}\right)^{a-1} \frac{e^{-(a-1)}}{\Gamma(a)(1/a)} = \frac{a^a e^{-(a-1)}}{\Gamma(a)}.$$

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

B1. Παράγουμε $U_1 \sim U(0,1)$ και θέτουμε $Y = -a \ln(U)$
= (δηλ. $Y \sim \text{Exp}(1/a)$)

B2. Παράγουμε $U_2 \sim U(0,1)$.

B3. Εάν

$$U_2 \leq \frac{f(Y)}{cg(Y)} = \left(Y e^{1-Y/a} / a \right)^{a-1}$$

τότε θέτουμε $Z = Y$ και πάμε στο 4

B4. Θέτουμε $X = Z / \lambda$.

αν $Z \sim G(a,1)$ τότε η $X = Z/\lambda \sim G(a,\lambda)$.

$Z \sim G(a,1)$ προσομοιώνεται από $\text{exp}(\theta)$

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

Παράδειγμα

Προσομοίωση Beta(2; 4)

Προτεινόμενη βοηθητική $g(x) = 1, 0 < x < 1$

$$f(x) = 20x(1 - x)^3 \quad 0 < x < 1$$

$$g(x) = 1 \quad 0 < x < 1$$

$$\frac{f(x)}{g(x)} = 20x(1 - x)^3$$

$$x = \frac{1}{4}$$

$$\frac{d\left(\frac{f(x)}{g(x)}\right)}{dx} = 0 \quad \longrightarrow \quad \frac{f(x)}{g(x)} \leq \frac{135}{64} \quad \longrightarrow \quad \frac{f(x)}{cg(x)} = \frac{256}{27}x(1 - x)^3$$

ελαχιστοποίηση

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

B1: Παίρνουμε δύο τιμές U_1, U_2 από την ομοιόμορφη στο $U \sim U(0,1)$

B2: Αν

$$U_2 \leq \frac{256}{27} U_1 (1 - U_1)^3$$

θέτουμε $X=U_1$ και σταματούμε. Αλλιώς πηγαίνουμε στο B1.

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

```
n = 1;  
while(n == 1)  
  U 1 = rand;  
  U 2 = rand;  
  if U 2 <= 256/27 * U 1 * (1 - U 1)^3  
    X = U 1;  
  n = 0;  
end  
end
```

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

Παράδειγμα

Beta(2,1), for $0 \leq x \leq 1$.

$g(x) = 2x$

$j = 1$;

while $i < 1000$ % 1000 παρατηρήσεις

$y = \text{rand}$; % $Y \sim U[0, 1]$

$u = \text{rand}$; % $U \sim U[0, 1]$

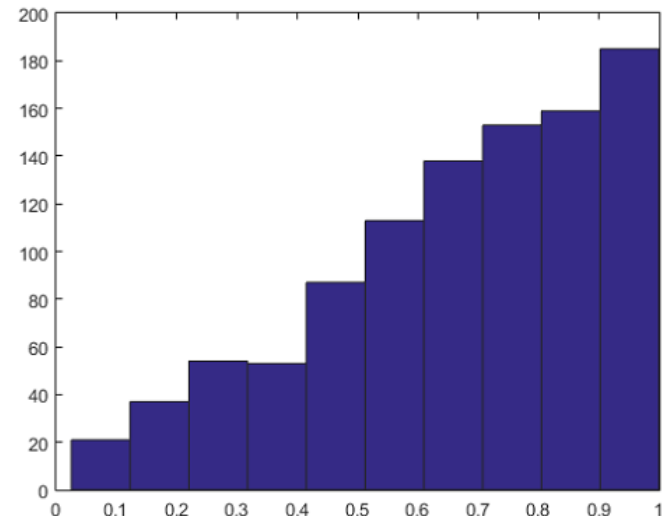
if $u \leq y$ % αποδοχή αν $U < 2Y/2$

$x(j) = y$; $j = j + 1$; $i = i + 1$;

end

end

$$\max \left(\frac{p(x)}{q(x)} \right) = 2.$$



Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

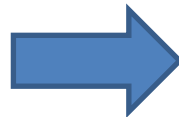
συνάρτηση πυκνότητας

$$f(x) = \frac{k}{\theta} \left(\frac{k-\theta}{\lambda} \right)^{k-1} \exp \left\{ - \left(\frac{x-\theta}{\lambda} \right)^\lambda \right\}$$

Το πρόβλημα ανάγεται στην παραγωγή τυχαίων αριθμών Z που ακολουθούν κατανομή με συνάρτηση πυκνότητας

$$f_0(z) = C \exp \left\{ - \left(\frac{z}{\lambda} \right)^\lambda \right\}$$

$$C = \frac{k}{\theta} \left(\frac{k-\theta}{\lambda} \right)^{k-1}$$



Οι αριθμοί X που θέλουμε προκύπτουν εύκολα με το μετασχηματισμό $X = Z + \theta$

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

Για τη συνάρτηση δε γνωρίζουμε αν πρόκειται για συνάρτηση πυκνότητας για κάθε τιμή των παραμέτρων κ, λ, θ .

Για την παράμετρο κ θα πρέπει να ισχύει ο περιορισμός $\kappa > \theta$ εφόσον η ποσότητα $\kappa - \theta$ υψώνεται σε πραγματικό εκθέτη. Για τον ίδιο λόγο πρέπει επίσης $\lambda > 0$.

Για να είναι η f_0 συνάρτηση πυκνότητας, πρέπει να είναι μη αρνητική στο πεδίο ορισμού της και

$$\int_{-\infty}^{+\infty} f_0(x) dx = 1$$

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

Στην περίπτωση που ικανοποιούνται αυτές οι δύο προϋποθέσεις, η αθροιστική συνάρτηση κατανομής δίνεται από το ολοκλήρωμα

$$F_0(x) = C \int_{-\infty}^x \exp \left\{ - \left(\frac{y}{\lambda} \right)^\lambda \right\} dy$$

Ο ευθύς υπολογισμός της αντίστροφης της αθροιστικής συνάρτησης κατανομής $F^{-1}(y)$ προφανώς είναι πολύ δύσκολος, αν όχι αδύνατος. Επομένως δε μπορούμε να χρησιμοποιήσουμε την μέθοδο της αντιστροφής για την προσομοίωση της κατανομής.

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

Παρατηρούμε ότι η παράμετρος λ είναι αυτή που καθορίζει τις επιτρεπόμενες τιμές των άλλων παραμέτρων, οπότε διακρίνουμε τις εξής περιπτώσεις:

$\lambda = 1$

Η συνάρτηση πυκνότητας γίνεται $f_0(x) = \frac{k}{\theta}(k - \theta)^{k-1}e^{-x}$ που είναι η πυκνότητα της εκθετικής κατανομής με παράμετρο $\lambda = 1$ εφόσον

$$\int_0^{+\infty} f(x)dx = 1 \Leftrightarrow \frac{k}{\theta}(k - \theta)^{k-1} \int_0^{+\infty} e^{-x}dx = 1 \Leftrightarrow \frac{k}{\theta}(k - \theta)^{k-1} = 1$$

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

- Επομένως εάν $\lambda = 1$ και επιπλέον για τα k και θ ισχύει η συνθήκη $\frac{k}{\theta}(k - \theta)^{k-1} = 1$ η κατανομή είναι η εκθετική και προσομοιώνεται ευκολα με τη μέθοδο της αντιστροφής.

$\lambda = 2$

η δοθείσα συνάρτηση γίνεται

$$f(x) = \frac{k}{\theta} \left(\frac{k - \theta}{2} \right)^{k-1} \exp \left\{ - \left(\frac{x - \theta}{2} \right)^2 \right\}$$

που είναι η κανονική κατανομή.

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

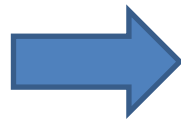
Συγκρίνοντας την $f(x)$ με την πυκνότητα της κανονικής $N(\mu, \sigma^2)$

$$f_N(x) = \frac{1}{\sigma \sqrt{2\pi}} \exp \left\{ -\frac{(x - \mu)^2}{2\sigma^2} \right\}$$

Παίρνουμε

$$\sigma = \sqrt{2}$$

$$\mu = \theta$$



$$f(x) = \frac{k}{\theta} \left(\frac{k - \theta}{2} \right)^{k-1} \exp \left\{ -\left(\frac{x - \theta}{2} \right)^2 \right\}$$

$$\frac{k}{\theta} \left(\frac{k - \theta}{2} \right)^{k-1} = \frac{1}{2\sqrt{\pi}}$$

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

Επομένως εάν $\lambda = 2$ και ισχύει η παραπάνω σχέση για τα κ και θ , τότε η δοθείσα κατανομή είναι κανονική $N(\theta; 2)$ και μπορεί να προσομοιωθεί με τη μέθοδο της απόρριψης-αποδοχής.

Εάν τώρα το λ δεν ανήκει σε κάποια από τις παραπάνω περιπτώσεις, δε

μπορούμε (ή είναι πολύ δύσκολο) να υπολογίσουμε αναλυτικά το ολοκλήρωμα και στη συνέχεια να βρούμε τις τιμές των παραμέτρων κ , θ για τις οποίες γίνεται ίσο με τη μονάδα.

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

Αυτό που μπορούμε να κάνουμε στην περίπτωση αυτή είναι να υπολογίσουμε αριθμητικά το ολοκλήρωμα

$$I = \int_{-\infty}^{+\infty} f_0(x) dx = C \int_{-\infty}^{+\infty} \exp \left\{ - \left(\frac{x}{\lambda} \right)^\lambda \right\} dx$$

Τότε η συνάρτηση

$$f_d(x) = \frac{f_0(x)}{I} = \frac{\exp \left\{ - \left(\frac{x}{\lambda} \right)^\lambda \right\}}{\int_{-\infty}^{+\infty} \exp \left\{ - \left(\frac{x}{\lambda} \right)^\lambda \right\} dx}$$

θα είναι συνάρτηση πυκνότητας εφόσον $I < \infty$.

παρατηρούμε ότι η σταθερά C έχει απλοποιηθεί, οι τιμές τους καθορίζονται από την τιμή της λ .

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

1. Επιλέγουμε μία συνάρτηση πυκνότητας πιθανότητας $g(x)$
2. Βρίσκουμε μια σταθερά c ώστε $\frac{f(x)}{g(x)} \leq c$
3. Παίρνουμε μία τυχαία τιμή u ομοιόμορφα κατανομημένη στο $(0, 1)$.
4. Κατασκευάζουμε μία τυχαία τιμή v από τη g
5. Αν $cu \leq \frac{f(v)}{g(v)}$, το v γίνεται αποδεκτό.
6. Διαφορετικά το v απορρίπτεται και επιστρέφουμε στο βήμα 3

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

καλύτερη επιλογή θα ήταν η $g(x) = e^{-x}$.

ποια πρέπει να είναι η τιμή της σταθεράς c στην περίπτωση αυτή

$$h(x) = \frac{f_d(x)}{g(x)} = \frac{1}{I} \exp \left\{ x - \left(\frac{x}{\lambda} \right)^\lambda \right\}$$

Παρατηρούμε ότι γίνεται μέγιστη όταν η συνάρτηση

$$a(x) = x - \left(\frac{x}{\lambda} \right)^\lambda$$

παίρνει τη μέγιστη τιμή της

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

μονοτονία της $a(x)$:

$$a'(x) = 1 - \left(\frac{x}{\lambda}\right)^{\lambda-1}$$

$$a''(x) = -\frac{\lambda-1}{\lambda} \left(\frac{x}{\lambda}\right)^{\lambda-2}$$

Παρατηρούμε ότι υπάρχει μέγιστο εφόσον $a''(x) < 0$
δηλαδή $\lambda > 1$

$$1 - \left(\frac{x}{\lambda}\right)^{\lambda-1} = 0 \Leftrightarrow x = \lambda \quad \longrightarrow \quad c = h(\lambda) = \frac{e^{\lambda-1}}{I}$$

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

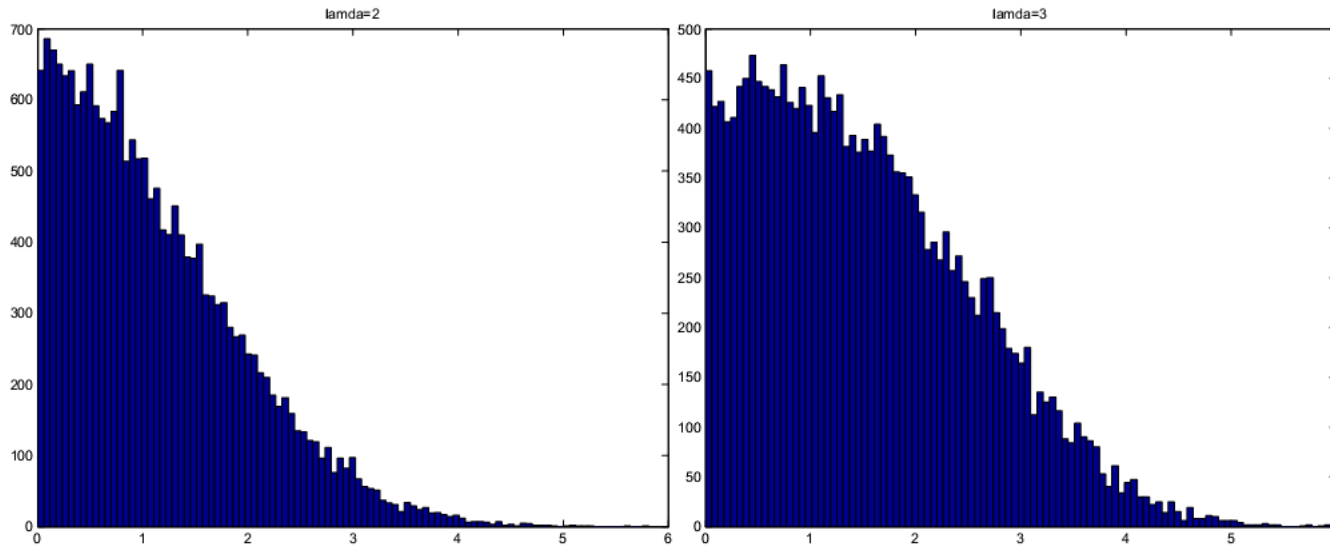
Αποτελέσματα

παράγονται 20000 τυχαίοι αριθμοί που ακολουθούν κατανομή με συνάρτηση πυκνότητας

$$f_0(z) = C \exp \left\{ - \left(\frac{z}{\lambda} \right)^\lambda \right\}$$

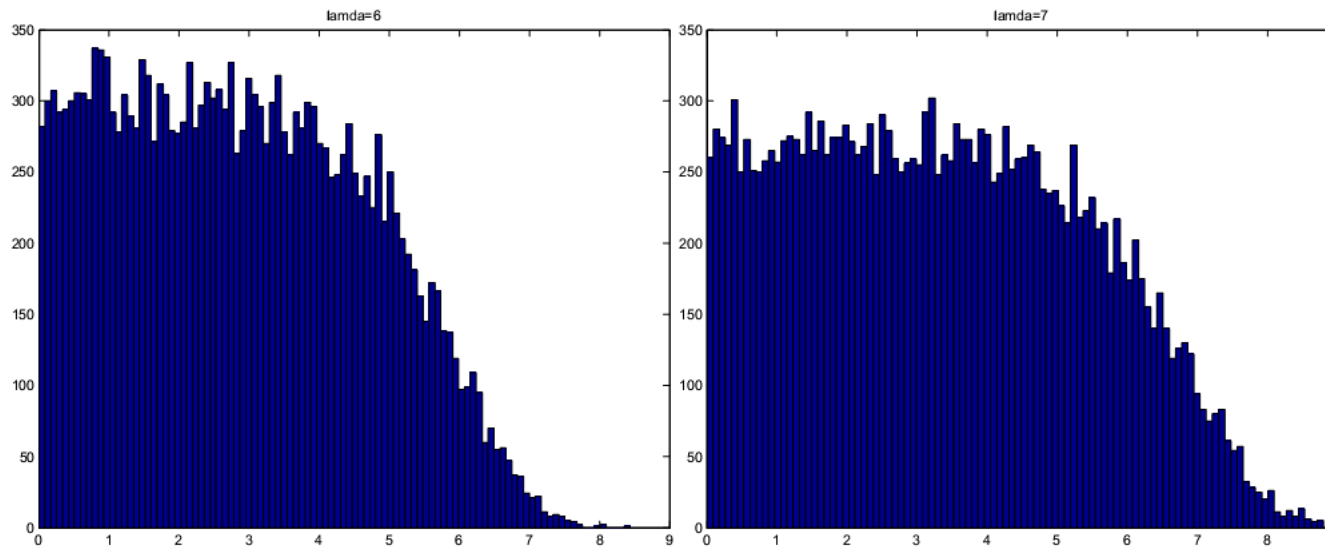
λ	Μέση τιμή		Διασπορά	
	Μέσω pdf	Acc.-Rej.	Μέσω pdf	Acc.-Rej.
2	1.1284	1.1315	0.7268	0.7278
3	1.5164	1.5274	1.0601	1.0732
4	1.9555	1.9733	1.5839	1.6078
5	2.4159	2.4144	2.2732	2.2546
6	2.8877	2.9012	3.1247	3.1449
7	3.3665	3.3641	4.1384	4.1436

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής



(α') $\lambda = 2$

(β') $\lambda = 3$



(α') $\lambda = 6$

(β') $\lambda = 7$

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

```
lam = 7;
th = 0; % theta, to pairnoume miden, apla metatopizei to istogramma
xmin = 0; % Pedio orismou [xmin, inf)
% Orizoume ti sunartisi f(x) me ti voitheia ton handlers gia na mporoume na
% allazoume tis parametrous sto idio arxeio
f = (@(x) exp( -(x/lam).^lam ));
% VIMA 1. Ypologizo to olokliroma I sto [0,inf) tis f(x) gia tis parapano
% parametrous
I = quadgk(f,xmin,inf); % Integral of function pdf(x) on (0,Inf):
% VIMA 2. Kataskevazo ti sunartisi puknotitas fd(x) = f(x)/I
fd = (@(x) exp( -(x/lam).^lam )/I);
% Oloklironoume tin fd(x) sto (0,Inf) gia na epalitheusoume oti einai
% sunartisi puknotitas. Prepei na paroume apotelema polu konta sti monada
Id = quadgk(fd,xmin,inf);
disp 'O parakato arithmos prepei na einai polu konta sto 1'
disp(Id)
```

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

```
% VIMA 3. Algoritmos acceptance-rejection
% fd(x): I sunartisi puknotitas ap tin οποια theloume na paroume tuxaious
%    arithmous
% g(x) : Sunartisi puknotitas apo tin οποια mporoume na paroume tuxaious
%    arithmous pou epilegetai etsi oste f(x)/g(x) <= c. Epilegoume
%    g(x)=exp(-x) afou i c*g(x) frasei apo pano tin f(x) AN lam >1
lamg = 1; % parametros lamda tis g(x)
g = (@(x) exp(-x));
c = exp(lam-1)/l; % f(x)/g(x) <= c
N = 20000; % Plithos tuxaion arithmon pou theloume na paraxoume
X = zeros(1,N);
for i = 1:N
accept = false;
while accept == false
u = rand();
```

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

```
v = rndexp(lamg,1); % Parago tyxaiο arithmo pou akolouthei Exp(1), rndexp.m
if c*u <= fd(v)/g(v)
X(i) = v+th; % Edo prosthetoume to theta afou oi arithmoi pou pairnoume einai sto [th,inf)
accept = true;
end
end
End
```

```
function [E] = rndexp(lam,N)
u = rand(1,N);
E = -log(u)/lam;
end
```

→ rndexp(lam,N)

Μέθοδος απόρριψης-αποδοχής

```
hist(X,100);
title(strcat('lamda=',num2str(lam)))
% Υπολογισμός της μέσης τιμής από τη συνάρτηση πυκνότητας: Ολοκλήρωση του
%  $x \cdot f(x)$ 
xfd = (@(x) x.*exp(-(x./lam).^lam)/l);
expect = quadgk(xfd,xmin,inf) + th;
% Υπολογισμός της 2ης ροπής από τη συνάρτηση πυκνότητας: Ολοκλήρωση του
%  $x^2 \cdot f(x)$ 
x2fd = (@(x) (x.^2).*exp(-(x./lam).^lam)/l);
expect2 = quadgk(x2fd,xmin,inf) + th;
disp(strcat('Μεση τιμη παραγομενον arithmon, lamda=',num2str(lam)))
disp ' pdf reject-accept'
disp([expect mean(X)])
disp(strcat('Diaspora timi paragomenon arithmon, lamda=',num2str(lam)))
disp ' pdf reject-accept'
disp([expect2-expect^2 var(X)])
```