Véletlenszám-generátorok

3. rész

– egy Matlab® alapú megközelítés –

Róth Ágoston, Vas Orsolya

Matematika és Informatika Intézet, Babeş-Bolyai Tudományegyetem, Kolozsvár, Románia

(agoston.roth@gmail.com, vas.orsolya@yahoo.com)

3. labor / 2020. október 12-15.



Tétel (Az inverziós módszer)

Legyen

$$F^{-1}(u) = \inf \{ x \in \Omega : F(x) = u, 0 < u < 1 \}$$

egy, az (Ω, A, P) valószínűségi mezőn értelmezett, folytonos valószínűségi változó F eloszlásfüggvényének az inverze.

- Ha az U valószínűségi változó egyenletes eloszlású a [0, 1] intervallumon, akkor az F⁻¹ (U) valószínűségi változó eloszlásafüggvénye éppen F.
- Fordítva, ha X eloszlásfüggvénye F, akkor az F(X) valószínűségi változó egyenletes eloszlású a [0,1] intervallumon.



Bizonyítás

• A direkt állítás bizonyításához vegyük észre, hogy bármely $x \in \mathbb{R}$ esetén

$$P(F^{-1}(u) \le x) = P(\inf\{y \in \Omega : F(y) = U\} \le x)$$

= $P(U \le F(x))$
= $F(x)!$

A fordított állítást minden 0 < u < 1 esetén a

$$P(F(X) \le u) = P(X \le F^{-1}(u))$$

= $F(F^{-1}(u))$
= u

módon láthatjuk be.



- Az inverziós módszer tételét tetszőleges F eloszlásfüggvényű folytonos X valószínűségi változó értékeinek generálására használhatjuk, feltéve, hogy az F⁻¹ inverz függvény explicit alakját ismerjük.
- Minél gyorsabban határozzuk meg az inverz értékeket, annál gyorsabban generálhatjuk az X valószínűségi változó értékeit egy egyenletes eloszlású U valószínűségi változó segítségével. Pszeudokóddal a következő algoritmust fogalmazhatjuk meg.

1. Algoritmus (Inverziós módszer)

Bemenet: egy folytonos X valószínűségi változó eloszlásfüggvényének F^{-1} inverze. Kimenet: az X változónak egy n-elemű független $\{X_i\}_{i=1}^n$ mintavétele.

- **1** Minden i = 1, 2, ..., n index esetén végezd el:
- generáld az $U \sim \mathcal{U}\left([0,1]\right)$ változót
- számítsd ki az $X_i = F^{-1}(U)$ inverz értéket.

Példák

$f_X(x)$	$F_X(x)$	$X=F_X^{-1}\left(U\right)$	Egyszerűsített alak
$\lambda e^{-\lambda x}, x \ge 0, \lambda > 0$	$1 - e^{-\lambda x}$	$-\frac{1}{\lambda} \ln (1 - U)$	$-\frac{1}{\lambda} \ln (U)$
$\frac{\sigma}{\pi\left(x^2+\sigma^2\right)}$, $\sigma>0$	$\frac{1}{2} + \frac{1}{\pi} \arctan\left(\frac{x}{\sigma}\right)$	$\sigma \tan \left(\pi \left(U - \frac{1}{2}\right)\right)$	$\sigma an(\pi U)$
$\frac{x}{\sigma^2} e^{-\frac{x^2}{2\sigma^2}}, x \ge 0, \sigma > 0$	$1 - e^{-\frac{x^2}{2\sigma^2}}$	$\sigma\sqrt{-2\ln\left(1-U\right)}$	$\sigma\sqrt{-2\ln{(U)}}$
$\frac{2}{a}\left(1-\frac{x}{a}\right),\ 0\leq x\leq a$	$\frac{2}{a}\left(x-\frac{x^2}{2a}\right)$	$a\left(1-\sqrt{1-U} ight)$	$a\left(1-\sqrt{U} ight)$
$xe^{\frac{a^2-x^2}{2}}, \ x \ge a > 0$	$1-e^{\frac{a^2-x^2}{2}}$	$\sqrt{a^2 - 2 \ln (1 - U)}$	$\sqrt{a^2-2\ln(U)}$
$\frac{ab^a}{x^{a+1}}, x \ge b > 0, a > 0$	$1-\left(\frac{b}{x}\right)^a$	$\frac{b}{(1-U)^{\frac{1}{a}}}$	<u>b</u> U a

táblázat. Inverziós módszer alkalmazása rendre a $\lambda>0$ paramétérű exponenciális, a $\sigma>0$ paraméterű Cauchy, a $\sigma>0$ paraméterű Rayleigh, a [0,a] intervallum feletti "háromszögű", az a>0 paraméterű Rayleigh-féle "vég", illetve az a,b>0 paraméterű Pareto-féle valószínűségi változók esetén. Mindegyik esetben az U valószínűségi változó egyenletes eloszlású a (0,1) intervallumon, az X pedig az f_X sűrűség- és F_X eloszlásfüggvényű, mintavételezendő valószínűségi változót jelöli.

Numerikus inverziós módszer

- A bemutatott inverziós módszer az egyetlen igazán univerzális módszer nemegyenletes eloszlású folytonos változók generálására: akkor is használható, ha nem ismerjük az adott valószínűségi változó eloszlásfüggvénye inverzének explicit alakját, ekkor viszont az inverz értékek meghatározását csak numerikus módszerekkel végezhetjük, amelyek lényegesen lassíthatják az algoritmus futási idejét.
- Ha az inverziós tételbeli X folytonos valószínűségi változó eloszlásfüggvényének F⁻¹ inverzét nem ismerjük, akkor az F(X) = U egyenletet numerikusan kell megoldanunk, amely végtelen futási időt követel meg. Bármilyen leállási feltételt is szabunk, egy inegzakt algoritmust kapunk. A következő részekben három népszerű numerikus inverziós algoritmust és leállási feltételt írunk le.
- Ha a futási idő fontos szempont, akkor más módszerekhez kell folyamodnunk, de ezek az adott valószínűségi változó eloszlásfüggvényének értékei mellett egyéb információkat is megkövetelnek.

2. Algoritmus (Felező módszer)

- Bemenet: az F eloszlásfüggvényű folytonos X valószínűségi változó, valamint az $n \geq 1$ természetes szám és a $\delta > 0$ küszöbhatár, amelyek a kimeneti mintavétel nagyságát, illetve pontosságát határozzák meg.
- Kimenet: az adott folytonos valószínűségi változónak egy n-elemű független $\{X_i\}_{i=1}^n$ mintavétele.
- **1** Minden i = 1, 2, ..., n index esetén végezd el:
- generáld az $U \sim \mathcal{U}\left([0,1]\right)$ valószínűségi változót
- $oldsymbol{a}$ határozd meg az [a,b] intervallumot úgy, hogy tartalmazza az ismeretlen X_i inverz értéket
- 4 ismételd:

$$X_i \leftarrow \frac{a+b}{2}$$

$$\mathbf{6} \qquad \mathbf{ha} \ F\left(X_{i}\right) \leq U$$

akkor
$$a \leftarrow X_i$$

8 máskülönben
$$b \leftarrow X_i$$



3. Algoritmus (Húr módszer)

- Bemenet: az F eloszlásfüggvényű folytonos X valószínűségi változó, valamint az $n \geq 1$ természetes szám és a $\delta > 0$ küszöbhatár, amelyek a kimeneti mintavétel elemszámát, illetve pontosságát határozzák meg.
- Kimenet: az adott folytonos valószínűségi változónak egy n-elemű független $\{X_i\}_{i=1}^n$ mintavétele.
- **1** Minden i = 1, 2, ..., n index esetén végezd el:
- generáld az $U \sim \mathcal{U}\left([0,1]\right)$ valószínűségi változót
- határozd meg az [a, b] intervallumot úgy, hogy tartalmazza az Xi ismeretlen inverz értéket
- 4 ismételd:

$$X_i \leftarrow a + (b-a) \frac{U-F(a)}{F(b)-F(a)}$$

- **6** $ha <math>F(X_i) \leq U$
- akkor $a \leftarrow X_i$
- **13** máskülönben $b \leftarrow X_i$



Numerikus inverziós módszer: Newton-Raphson módszer

4. Algoritmus (Newton-Raphson módszer)

- Bemenet: az f sűrűség- és F eloszlásfüggvényű folytonos X valószínűségi változó, valamint az $n \geq 1$ természetes szám és a $\delta > 0$ küszöbhatár, amelyek a kimeneti mintavétel méretét, illetve pontosságát határozzák meg.
- Kimenet: az adott folytonos valószínűségi változónak egy n-elemű független $\{X_i\}_{i=1}^n$ mintavétele.
- **1** Minden i = 1, 2, ..., n index esetén végezd el:
- **2** generáld az $U \sim \mathcal{U}\left([0,1]\right)$ valószínűségi változót
- $oldsymbol{3}$ adj tetszőleges kezdőértéket az ismeretlen X_i inverz értéknek
- ismételd:

$$X_i \leftarrow X_i - \frac{F(X_i) - U}{f(X_i)}$$

 $\mathbf{6} \qquad \mathbf{ameddig} \ |F(X_i) - U| \leq \delta.$

Numerikus inverziós módszer: észrevételek

• A 2. és a 3. algoritmusok egy [a,b] intervallumot követelnek meg az inverz értékek előállításához. Ha a felhasználó ismer olyan G és H függvényeket, amelyek esetén $G(x) \geq F(x) \geq H(x)$ az $x \in \mathbb{R}$ paraméter bármely értékére, valamint a G^{-1} és H^{-1} inverz függvények könnyen kiértékelhetőek, akkor adott $u \in [0,1]$ számhoz tartozó ismeretlen $x = F^{-1}(u)$ inverz érték kiszámításához kiindulhatunk az

$$[a, b] = [G^{-1}(u), H^{-1}(u)]$$

intervallumból. Sajátosan, ha ismerjük az X folytonos valószínűségi változó F eloszlásfüggvényének az értelmezési tartományát, akkor az [a,b] kiindulási intervallumot erre állíthatjuk.



Numerikus inverziós módszer: észrevételek

• Mivel fontos, hogy minél kisebb intervallumokban keressük az $F(x) = u \in [0,1]$ egyenlet megoldását, minden előzetesen ismert információt fel kell használnunk az [a,b] intervallum beállításához. Például, ha az f sűrűségfüggvényű X valószínűségi változó szórásnégyzete σ^2 és várható értéke 0 (pl. f szimmetrikus az x=0 pontra nézve), akkor a Chebyshev-egyenlőtlenség Cantelli-féle kiterjesztése folytán az

$$F(x) \ge \frac{x^2}{x^2 + \sigma^2}, \, \forall x > 0, \sigma > 0$$

feltételt kapjuk, ahol F az X eloszlásfüggvényét jelöli. Ez azt sugallja, hogy ha $u>\frac{1}{2}$, akkor kiindulásként az $[a,b]=\left[0,\sigma\sqrt{\frac{u}{1-u}}\right]$ intervallumot használhatjuk.

Szimmetria miatt, ha
$$u \leq \frac{1}{2}$$
, akkor az $[a,b] = \left[-\sigma\sqrt{\frac{1-u}{u}},0\right]$

kezdőintervallummal dolgozhatunk. Mint látható, az X valószínűségi változót jellemző bármilyen előzetes információ (pl. első- és magasabb rendű momentum, kvantilis) értékesnek bizonyulhat a kezdeti találgatásokhoz.

- A Newton–Raphson-módszerre épülő 4. algoritmus esetén az $u \in [0,1]$ számhoz tartozó ismeretlen inverz érték kezdeti találgatásakor gyakran kiindulhatunk az x=0 paraméterértékből.
- Egyedül a felezéses módszeren alapuló 2. algoritmus konvergál minden esetben.
 Ha az

$$F\left(x\right) =u\in \left[0,1\right]$$

egyenletnek egyértelmű megoldása van, akkor a húrmódszert ismertető 3. algoritmus is konvergens. A 4. Newton–Raphson-féle algoritmus csak akkor konvergál, ha az X folytonos valószínűségi változó F eloszlásfüggvénye konkáv, vagy konvex. Gyakran az X valószínűségi változó f sűrűségfüggvénye egyetlen szélsőértékhellyel rendelkezik egy bizonyos x=m értéknél, ami egyben maximumpont is. Ekkor az F eloszlásfüggvény konvex a $(-\infty,m]$ intervallumon, illetve konkáv az $[m,+\infty)$ tartományon, valamint az x=m kezdőértékkel inicializált Newton–Raphson-módszer konvergál a fenti egyenlet megoldásához. Amennyiben az f sűrűségfüggvény ismeretlen, a 4. Newton–Raphson-algoritmust el kell kerülni, mert az

$$f(x) \approx \frac{1}{\delta} (F(x+\delta) - F(x)), \delta \searrow 0$$

közelítés általában nagyon pontatlanná válik.



Szekvenciális keresés diszkrét valószínűségi változók esetén

- A folytonos valószínűségi változók esetén bemutatott inverziós módszer átalakítható diszkrét valószínűségi változók mintavételezésére is.
- Ennek érdekében tekintsük az

$$X \left(\begin{array}{c} x_i \\ p_i \end{array}\right)_{i \in I} \tag{1}$$

táblázattal leírt diszkrét valószínűségi változót, ahol az I rendezett indexhalmaz vagy véges ($I = \{0, 1, ..., n\}$), vagy megszámlálhatóan végtelen ($I = \mathbb{N}$).

 Ekkor a [0,1] intervallumon egyenletes eloszlású U valószínűségi változó által felvett u érték esetén azt az i ∈ I indexet kell meghatároznunk, amelyre teljesül az

$$F(x_{i-1}) = \sum_{j < i} p_j < u \le \sum_{j \le i} p_j = F(x_i)$$
 (2)

egyenlőtlenség, ahol az F leképezés az X változó eloszlásfüggvényét jelöli és $F\left(x_{-1}\right)=0.$

 Ennek érdekében a legegyszerűbb – (2)-es feltételen alapuló – inverziós módszert a következőképpen fogalmazhatjuk meg diszkrét valószínűségi változók mintavételezésére.

5. Algoritmus (Szekvenciális keresésen alapuló inverziós módszer diszkrét valószínűségi változók mintavételezésére)

- Bemenet: az (1)-es alakú X diszkrét valószínűségi változó, valamint az r ≥ 1 természetes szám, amely a generált mintavétel méretét rögzíti.
- Kimenet: az adott diszkrét valószínűségi változónak egy r-elemű független $\{X_k\}_{k=1}^r$ mintavétele.
- **1** Minden k = 1, 2, ..., r értékre végezd el:
- generáld az $U \sim \mathcal{U}\left([0,1]\right)$ valószínűségi változót
- $i \leftarrow 0$
- **6** amíg U > S végezd el:
- $6 \qquad \qquad i \leftarrow i+1$
- $S \leftarrow S + p_i$
- $X_k \leftarrow x_i$.



Szekvenciális keresés diszkrét valószínűségi változók esetén

 Jelölje N a szekvenciális keresésen alapuló 5. algoritmus amíg-ciklusa által végzett összehasonlítások számát. Ekkor

$$P(N = i) = P(X = x_{i-1}) = p_{i-1}, i \ge 1,$$

amely egyszerű következményeként, várhatóan $E\left(N\right)=E\left(X\right)+1$ összehasonlításra számíthatunk egy-egy minta előállításakor. A következő részekben az 5. algoritmus feljavítására írunk le néhány módszert.

• Sajátságos diszkrét valószínűségi változók esetén elkerülhetjük az 5. algoritmus amíg-ciklusa által igényelt p_i valószínűségek ismételt kiszámítását, ahogy azt az alábbi $\lambda>0$ paraméterű Poisson-eloszlású valószínűségi változók mintavételezését végző algoritmus is mutatja.

$$x_i = i, i \ge 0, p_0 = e^{-\lambda}, p_i = \frac{\lambda}{i} p_{i-1}, i \ge 1,$$

amelyek alapján az 5. algoritmust a következőképpen gyorsíthatjuk fel.



Szekvenciális keresés diszkrét valószínűségi változók esetén

6. Algoritmus ($\mathcal{P}oisson(\lambda)$ -eloszlású változók generálása szekvenciális kereséssel)

- Bemenet: a λ > 0 valós paraméter, valamint az r ≥ 1 természetes szám, amely a generált mintavétel méretét rögzíti.
- Kimenet: a $\mathcal{P}oisson(\lambda)$ -eloszlású valószínűségi változónak egy r-elemű független $\{X_k\}_{k=1}^r$ mintavétele.
- **1** Minden k = 1, 2, ..., r értékre végezd el:
- **2** generáld az $U \sim \mathcal{U}\left([0,1]\right)$ valószínűségi változót
- $i \leftarrow 0$
- 4 $p \leftarrow e^{-\lambda}$
- $\mathbf{5} \qquad S \leftarrow p$
- 6 amíg U > S végezd el:
- $i \leftarrow i + 1$
- $\mathbf{g} \qquad \qquad p \leftarrow \frac{\lambda}{i} p$
- $S \leftarrow S + p$



Szekvenciális keresés diszkrét valószínűségi változók esetén

- Megemlítjük, hogy a 6. algoritmus esetében egy-egy mintát várhatóan λ összehasonlítás után kapunk, mert ez az érték adja a Poisson (λ)-eloszlás elsőrendű momentumát.
- Megszabadulhatunk az 5. algoritmusbeli S változótól is, ahogy azt az alábbi kismértékű változtatás mutatja.

7. Algoritmus (Szekvenciális keresésen alapuló inverziós módszer diszkrét valószínűségi változók mintavételezésére)

- Bemenet: az (1)-es alakú X diszkrét valószínűségi változó, valamint az r ≥ 1 természetes szám, amely a generált mintavétel méretét rögzíti.
- Kimenet: az adott diszkrét valószínűségi változónak egy r-elemű független $\{X_k\}_{k=1}^r$ mintavétele.
- **1** Minden k = 1, 2, ..., r értékre végezd el:
- **2** generáld az $U \sim \mathcal{U}\left([0,1]\right)$ valószínűségi változót
- $i \leftarrow 0$
- 4 amíg $U > p_i$ végezd el:
- $U \leftarrow U p_i$
- $i \leftarrow i + 1$
- $X_k \leftarrow x_i$.



Szekvenciális keresés diszkrét valószínűségi változók esetén

• Ha az (1)-es alakú X diszkrét valószínűségi változó véges (azaz $I = \{0, 1, \dots, n\}$), akkor előre kiszámolhatjuk és eltárolhatjuk a

$$q_0 = p_0, \ q_1 = p_0 + p_1, \dots, \ q_i = \sum_{j=0}^i p_j, \dots, q_n = \sum_{j=0}^n p_n \equiv 1$$
 (3)

növekvő kumulatív (másképpen összegzett) gyakoriságokat, majd egy-egy $u \in [0,1]$ értékhez tartozó minta generálásához azt az $i \in \{0,1,\ldots,n\}$ indexet keressük meg, amelyre teljesül a (2)-es egyenlőtlenséggel ekvivalens

$$q_{i-1} < u \le q_i \tag{4}$$

feltétel, ahol $q_{-1}=0$. Ezt az elképzelést az alábbi kódrészletben valósítottuk meg.



1. Kódrészlet. Szekvenciális keresésen alapuló inverziós módszer véges diszkrét valószínűségi változók mintavételezésére

```
2 % Description
4 % The function implements the sequential inversion method ^1 for finite discrete random
5 % variable sampling.
7 % -----
8 % Input
9 % -----
10 % X
                  - a finite discrete random variable given as a matrix in the form
11 %
                    X \begin{pmatrix} x_1 & x_2 & \cdots & x_n \\ p_1 & p_2 & \cdots & p_n \end{pmatrix}
12 %
13 %
14 % uniform_rng — specifies the type of the used uniform integer radom number generator.
                     can be set as 'LEcuyer'/'MersenneTwister' or 1/2 (in case of other
15 %
16 %
                     values the function it will use the built-in uniform random number
                     generator of MATLAB®)
17 %
18 %
19 % count
                  - size of the output sample
```

- a random sample of the given finite discrete random variable

22 % Output

24 % sample

```
25 %
  function sample = InversionBySequentialSearch(X, uniform_rng, count)
27
28 % input checking
   [row_count. column_count] = size(X):
30
   if (row_count ~= 2)
31
       error('Wrong_input_discrete_random_variable!');
32
33
   end
34
   for j = 1:column_count
36
       if (X(2,j) < 0 \mid | X(2,j) > 1)
            error('Wrong_input_discrete_random_variable!');
37
       end
38
30
   end
40
   total_probability = sum(X(2,:));
   if (total_probability > 1)
43
       error('Wrong_input_discrete_random_variable!');
44
   end
45
  % assume accumulated errors
   if (total_probability < 1)
       X(2, column\_count) = 1 - sum(X(2, 1:column\_count - 1));
   end
49
50
  % calculate cumulative probabilities
   cumulative\_probabilities = cumsum(X(2,:));
53
54 % allocate memory
55 \text{ sample} = \text{zeros}(1, \text{count});
```



```
56
  % perform sequential searching<sup>2</sup>
   for k = 1: count
59
       switch (uniform_rng)
60
61
            case {'LEcuyer', 1}
                u = ULEcuyerRNG();
62
63
            case {'MersenneTwister', 2}
64
                u = UMersenneTwisterRNG();
65
66
            otherwise
67
68
                u = rand();
69
       end
70
       i = 1;
71
       while (u > cumulative_probabilities(i))
72
            i = i + 1;
73
       end
74
75
       sample(k) = X(1, i);
76
77 end
```



Implementálás - IV

Szekvenciális keresés diszkrét valószínűségi változók esetén

 Nyilván, ha a (3)-as kumulatív valószínűségeket egy kiegyensúlyozott bináris keresőfában tároljuk el előzetesen, akkor a szekvenciális keresés helyett egy sokkal gyorsabb algoritmust ajánlhatunk véges, diszkrét valószínűségi változók mintavételezésére. Ennek megvalósítását kitűzött feladatként az olvasóra bízzuk.

 $^{^{1}}$ method módszer; inversion \sim inverziós módszer; rejection \sim elutasításos módszer; squeeze \sim közrefogásos módszer

²to search keresni; sequential ∼ing szekvenciális keresés

 Az 1. kódrészletben bevezetett InversionBySequentialSearch függvényt használva, többek között szabályos dobókockával történő véletlenszerű dobássorozatot, illetve a visszatevéses binomiális modellen alapuló kísérleteket is végrehajthatunk, ahogy azt a 2. kódrészlet is mutatja.

2. Kódrészlet. Példa az InversionBySequentialSearch függvény használatára

```
2 % Dice throwing
 4 % define a uniform discrete random variate that represents the dice
  Dice = [1:6; ones(1, 6) / 6];
7 % fix the number of experiments
  throwing\_count = 1000;
10 % roll the dice
11 throwing_sequence = InversionBySequentialSearch(Dice, 'LEcuyer', throwing_count);
12
13 % do something nice and meaningful
14
15
17 % Binomial probability model
19 % a box contains only red and blue balls
20 \text{ red} = 4:
```

```
21 blue = 6:
23 % calculate the probability of the appearance of a red ball during a single trial
24 p = red / (red + blue);
25
26 % define a \mathcal{B}ern(p)-distributed random variable
   Bernoulli = [1, 0; p, 1-p]:
29 % fix the number of experiments
  experiment\_count = 1000:
31
32 % fix the number of total draws in case of a single experiment
  trials = 10:
34
35 % use the fact that the generic binomial distribution \mathcal{B}ino(n=\text{trials},p) is the sum of
36 % independent and identically distributed \mathcal{B}ern(p)—trials
  Binomial = zeros(1. experiment_count):
38
39 for i = 1:experiment_count
       Binomial(i) = sum(InversionBySequentialSearch(Bernoulli, 'MersenneTwister', trials)
  end
41
42
43 % do something nice and meaningful
44 ...
```

Folytonos valószínűségi változók csonkolásából nyert diszkrét valószínűségi változók

- Egyes esetekben diszkrét eloszlású valószínűségi változókat folytonos változók csonkolásával is előállíthatunk.
- Tegyük fel, hogy valamely folytonos X valószínűségi változó $F_X:[0,\infty) \to [0,1]$ eloszlásfüggvénye az egész behelyettesítési értékekre megegyezik egy diszkrét Y valószínűségi változó $F_Y:\mathbb{N} \to [0,1]$ eloszlásfüggvénye által felvett értékekkel úgy, hogy teljesülnek az

$$F_X(0) = 0, F_X(i+1) = F_Y(i), i \in \mathbb{N}$$
 (5)

feltételek. Ekkor az Y diszkrét változó mintavételezésére az alábbi inverziós módszerre épülő algoritmust ajánlhatjuk.



Folytonos valószínűségi változók csonkolásából nyert diszkrét valószínűségi változók

8. Algoritmus (Folytonos valószínűségi változó csonkolásából nyert diszkrét valószínűségi változó)

- Bemenet: az (5)-ös feltételt kielégítő X és Y folytonos, illetve diszkrét valószínűségi változók, valamint az n ≥ 1 természetes szám, amely a kimeneti mintavétel méretét szabja meg.
- Kimenet: az Y diszkrét valószínűségi változónak egy n-elemű független $\{Y_i\}_{i=1}^n$ mintavétele.
- **1** Minden i = 1, 2, ..., n értékre végezd el:
- generáld az $U \sim \mathcal{U}\left([0,1]\right)$ valószínűségi változót
- $Y_i \leftarrow \left[F_X^{-1} \left(U \right) \right].$
- Amennyiben a 8. algoritmusbeli F_χ^{-1} inverz függvény explicit alakja ismert, a módszer nagyon gyors.
- Az algoritmus helyességét a

$$P(Y \le i) = P(F_X^{-1}(U) < i+1) = P(U < F_X(i+1)) = F_X(i+1) = F_Y(i), \forall i \in \mathbb{N}$$
 okfejtéssel láthatjuk be.

Folytonos valószínűségi változók csonkolásából nyert diszkrét valószínűségi változók – példa

Példa

- A 8. algoritmus alkalmazására tekintsük az $X \sim \mathcal{E}xp(\lambda)$ és az $Y \sim \mathcal{G}eo(p)$ valószínűségi változók közötti alábbi kapcsolatot, ahol $\lambda > 0$ és $p \in (0,1)!$
- Ekkor minden $x \geq 0$ értékre $F_X(x) = 1 e^{-\lambda x}$, illetve, a $q = e^{-\lambda}$ jelöléssel élve, minden $i \in \mathbb{N}$ egész értékre az

$$F_X(i+1) - F_X(i) = e^{-\lambda i} - e^{-\lambda (i+1)} = e^{-\lambda i} \left(1 - e^{-\lambda}\right) = (1-q) q^i = P(Y=i)$$
egyenlőséget kapjuk.

• Következésképpen, ha $U \sim \mathcal{U}((0,1])$, akkor

$$\left[-rac{1}{\lambda}\ln\left(U
ight)
ight]\sim\mathcal{G}eo\left(1-q
ight)=\mathcal{G}eo\left(1-e^{-\lambda}
ight).$$



Más módszerek diszkrét valószínűségi változók mintavételezésére

Megjegyzés

Az eltelt évtizedek során számos jóval hatékonyabb módszert is kidolgoztak diszkrét valószínűségi változók mintavételezésére. Például beszélhetünk:

- összehasonlítás alapú inverziós módszerekről, amelyek hatékony keresési adatszerkezetekre (például bináris kereső és Huffman-fára) épülnek [Huffman, 1952, Zimmerman, 1959, Aho et al., 1983];
- vezérlő táblázatok módszeréről [Chen, Asau, 1974];
- javításos inverzióról;
- asszociatív tömbökre, vagy indextáblázatokra épülő módszerekről [Marsaglia, 1963, Norman, Cannon, 1972];
- alias táblázatokat kihasználó eljárásokról [Walker, 1974, Walker, 1977], illetve azok átlalánosításairól [Peterson, Kronmal, 1982].

A segédlet nem tér ki a fenti módszerek ismertetésére, az érdeklődő hallgatóinkat vagy az előbb felsorolt forrásmunkák, vagy az ezeket átfogó [Devroye, 1986] könyv tanulmányozására kérjük.

1. feladat

 Alkalmazzátok az 1. táblázatban felsorolt folytonos valószínűségi változók mintavételezésére az 1. algoritmust! Az implementálandó függvény fejléce:

Felhasználva, hogy az

$$f_X(x) = \begin{cases} 0, & x \notin [0,1], \\ \frac{1}{2}(6x+1), & 0 < x \le \frac{1}{3}, \\ \frac{5}{3} - x, & \frac{1}{3} < x \le 1 \end{cases}$$

leképezés egy folytonos X valószínűségi változó sűrűségfüggvénye, számítsátok ki az X változó eloszlásfüggvényét, végül pedig alkalmazzátok az egzakt inverziós módszert az X változó mintavételezésére (a számításaitok alapján egészítsétek ki és teszteljétek is a ContinuousPDF, ContinuousCDF, valamint ExactInversion függvényeiteket)! Mit tudtok mondani egy kellően nagy $\{X_i \sim X\}_{i=1}^n$ mintavétel hisztogramának és az X sűrűségfüggvény alakjáról?

Leadási határidő: 2020. október 20-22. (a megfelelő laborórákon)

2. feladat

A 2. és 3. algoritmusok segítségével generáljatok tetszőleges $\mathcal{N}\left(\mu,\sigma\right)$ -eloszlású valószínűségi változókat, ahol $\mu\in\mathbb{R}$ és $\sigma>0$!

3. feladat

Generáljatok a 4. algoritmussal $\mathcal{G}(a=9,b=\frac{1}{2})$ - és $\mathcal{G}(a=\frac{2}{3},b=2)$ -eloszlású számokat az $(\frac{1}{6},10)$ intervallumban!

4. feladat

Felhasználva a 6. és 8. algoritmust, generáljatok $\mathcal{P}oisson(\lambda)$ -, illetve $\mathcal{G}eo(p)$ -eloszlású számokat, ahol $\lambda > 0$, míg $p \in (0,1)$!

5. feladat

Előzetes felmérés alapján tudjuk, hogy a rendelkezésünkre álló négyszáz reklámfilmből százötvenben gyermek, százban állat, hetvenben autó, a maradékban pedig könyv szerepel. Ha egymás után, visszatevés nélkül kiválasztunk és megnézünk tizennyolc reklámot, mekkora a valószínűsége annak, hogy a megnézett reklámok között legalább kettőben gyermek, de ugyanakkor pontosan ötben autó szerepel? Ugyanúgy választva ki a reklámokat, várhatóan hány reklámot kell megnéznünk a harmadik olyanig amelyben állat szerepel? A megoldásához használjátok fel az 1. kódrészletben adott InversionBySequentialSearch függvényt!

Irodalomjegyzék – I



D. Huffman, 1952.

A method for the construction of minimum-redundancy codes. In Proceedings of the IRE, **40**(9):1098–1101.



S. Zimmerman, 1959.

An optimal search procedure, American Mathematical Monthly, **66**(8):690–693.



A.V. Aho, J.E. Hopcroft, J.D. Ullman, 1983. Data Structures and Algorithms, Addison-Wesley.



H.C. Chen, Y. Asau, 1974. On generating random variates from an empirical distribution, AIIE Transactions, 6(2):163-166.



G. Marsaglia, 1963.

Generating discrete random variables in a computer, Communications of the ACM, 6(1):37-38.



Irodalomjegyzék – II



J.E. Norman, L.E. Cannon, 1972.

A computer program for the generation of random variables from any discrete distribution.

Journal of Statistical Computation and Simulation, 1(4):331-348.



A.V. Peterson, R.A. Kronmal, 1982.

On mixture methods for the computer generation of random variables, The American Statistician, 36(3):184–191.



A.J. Walker. 1974.

New fast method for generating discrete random numbers with arbitrary frequency distributions,

Electronics Letters, 10(8):127-128.



A.J. Walker. 1977.

An efficient method for generating discrete random variables with general distributions,

ACM Transactions on Mathematical Software, **3**(3):253–256.



L. Devroye, **1986**.

Non-Uniform Random Variate Generation. Springer-Verlag New York Inc.