Générateur de nombres aléatoires

Génération par ordinateur

- Avec ordinateur, il existe plusieurs techniques pour générer rapidement des «nombres aléatoires».
- Cependant, les ordinateurs sont des machines déterministes et ne peuvent pas agir de manière aléatoire.
- Pourtant, ils peuvent générer des nombres d'une manière si complexe que, à toutes fins utiles, les nombres successifs sont imprévisibles sans motif discernable.

Générateur de nombres aléatoires

- Générateur de nombres aléatoires (random number generator, RNG) est un dispositif informatique ou physique conçu pour générer une séquence de nombres qui semblent aléatoires.
- « Aléatoire » signifie qu'ils ne présentent aucun motif perceptible, peu importe combien d'efforts nous avons mis en trouver un.
- Autrement dit, les nombres générés successivement ne peuvent pas être prédits.

Exemples

- Méthodes mécaniques : les méthodes génération de nombres aléatoires
 - Lancement de dés.
- Renversement de pièces.
- Mélange de cartes à jouer
- Problème d'efficacité: la génération de grandes quantités de nombres suffisamment aléatoires nécessite une grande quantité de travail et/ou de remos.
- Tables de nombres aléatoires: une méthode alternative est de collecter et transmettre les résultats de ces expériences

Nombres aléatoires standards

- Deux propriétés statistiques importantes :
 - Uniformité
- Indépendance
- \bullet Un nombre aléatoire (standard) R doit être un échantillon d'une loi uniforme U(0,1).

Génération de nombres pseudo-aléatoires

- « Pseudo » parce que la génération de nombres en utilisant un procédé connu élimine le potentiel de l'aléatoire véritable.
- Objectif: produire une séquence de nombres dans [0,1] qui simule ou imite les propriétés idéales de nombres aléatoires U(0,1).
 - Facteurs importants dans les routines de nombres aléatoires:
 - Papidité
- Portabilité à différents ordinateurs
 - Avoir un cycle suffisamment long
 - Réplicable
- Approche rapprochée des propriétés statistiques idéales d'uniformité
 - Indépendance

Techniques

- Méthode de congruence linéaire (Linear Congruential Method, LCM)
- Méthode de congruence linéaire combinée (Combined Linear Congruential Method, CLCM)
- Flux de nombres aléatoires (Random-Number Streams, RNS)

Générateur congruentiel linéaire

- \bullet Une séquence d'entiers $X_1,X_2\dots..$ est obtenue par l'opération récursive
 - $X_{i+1} = (aX_i) \mod m, \qquad i = 0,1,2,.$
 - m est le module,
- $0 < \alpha < m$ est le multiplicateur
 - X₀ est le seed
- i = 0,1,2,...• Expression équivalente $X_{l+1} = aX_l + mK_{l+1}, \label{eq:X_l}$

avec

 $K_{i+1} \coloneqq [aX_i/m]$

Générateur congruentiel linéaire

• $X_0 = 1 m = 11$

10	4	10	1							
6	1	6	4	3	2	1				
8	1	00	6	9	4	10	33	2	2	7
7	1	7	2	2	3	10	33	2	LS.	7
9	1	9	3	7	6	10	2	00	4	2
25	1	2	33	4	6	1				
4	1	4	S	6	3	1				
3	1	3	6	22	4	1				
2	1	2	4	00	22	10	6	7	3	9
1	1	н								
i\a	0	н	2	ю	4	LS.	9	7	00	6

Générateur congruentiel linéaire mixte

- Une séquence d'entiers X_1,X_2,\dots entre 0 et m-1 est obtenue par l'opération récursive

$$X_{i+1} = (\alpha X_i + c) \mod m, \qquad i = 0,1,2,...$$

- m est le module,
- $0 < \alpha < m$ est le multiplicateur
 - $0 \le c < m$ est l'incrément
- Le choix de a,c,m et $X_0({
 m seed})$ affecte considérablement les propriétés statistiques de la longueur du cycle.

Générateur congruentiel linéaire

Reproduction :

$$X_{i+1} = aX_i + m[aX_i/m]$$

- X_i est le seed de $\,X_{i+1}\,$ Il suffit de partir avec le même $\,X_0\,$
- Nombre des valeurs différentes $\leq m-1$
- Période
- $P(X_0, a, m) := \min(n \ge 1 : X_n = X_0)$

Générateur congruentiel linéaire mixte

• Les entiers aléatoires sont générés dans [0,m-1], de manière à convertir les nombres entiers de nombres aléatoires entre [0,1]:

$$R_i = \frac{X_i}{m}, \qquad i = 1, 2, \dots.$$

c = 0 ⇒ un générateur congruentiel linéaire.

Exemple

•
$$X_0 = 27$$
, $a = 17$, $c = 43$, $m = 100$
• $X_1 = (17 * 27 + 43) \mod 100 = 502 \mod 100$
• $R_1 = 0.02$

$$-41 - (1/42/7 + 43) m$$

$$R_1 = 0.02$$

•
$$X_2 = (17 * 2 + 43) \mod 100 = 77$$

$$\cdot$$
 $R_2 = 0.77$
 \cdot $X_3 = (17*77 + 43) mod 100 = 1352 mod 100 = 52$
 \cdot \cdot $R_3 = 0.52$

$$_{3} = (17 * 77 + 43) \mod 100 = 1352$$

$$R_3 = 0.52$$

Critères d'un bon générateur

Méthode congruentiel linéaire combinée

· Maximum de densité

• Pas d'écart entre les values de
$$R_i$$

• Problème :
$$R_i$$
 sont discrets

$$ullet$$
 Solution: un très large m

- Avoir un modulo primaire m et un multiplieur $a_j = >$ période $m_j - 1$

Le jème générateur doit:

• $X_{i,j}$ approximativement uniformément distribuée en [1,m-1]

• Soient $X_{l,1}, X_{l,2}, \dots, X_{l,k}$ les *i*ème sorties des k générateurs à congruences linéaires (multiplicatifs):

Combiner plusieurs générateurs à congruences linéaires

- Solution:
$$a,c,m,X_0$$
 bien choisis selon la valeur de m

Efficacité

- Représentation de nombres en binaire => $m=ou\approx 2^n$

Méthode congruentiel linéaire combinée

$$\begin{aligned} \bullet X_i &= \left(\sum_{j=1}^k (-1)^{j-1} X_{i,j} \right) \, mod \, (m_1 - 1) \\ \left(\frac{X_i}{m_1} si \, X_i > 0 \right. \\ \bullet R_i &= \left\{ \frac{m_1 - 1}{m_1} si \, X_i = 0 \right. \end{aligned}$$

• Période maximale
$$p_{max} = \frac{(m_1 - 1)(m_2 - 1) ... (m_k - 1)}{2^{k-1}}$$

Exemple

Ordinateur de 32-bits,
$$k=2$$
 avec
$$m_1=2147483563$$

$$a_1=40014$$

$$m_2=2147483399$$

$$a_2=40692$$

Période combinée: $\frac{(m_1-1)(m_2-1)}{2} pprox 2.10^{18}$

Choisir les seeds

• $X_{1,0}$ dans [1, 2147483562] • $X_{2,0}$ dans [1, 2147483398]

Exemple

Boucle:

- Pour chaque générateur
- $X_{1,j+1} = 40014 X_{1,j} \mod 2147483563$ $X_{2,j+1} = 40692 X_{2,j} \mod 2147483399$
- $X_{j+1} = (X_{1,j+1} + X_{2,j+1}) \mod 2147483562$ • $R_{j+1} = \begin{cases} \frac{X_{j+1}}{2147483563} si & X_{j+1} > 0\\ \frac{2147483563}{2147483563} si & X_{j+1} = 0 \end{cases}$

• j = j + 1

Flux de nombres aléatoires

- La seed d'un générateur de nombres aléatoires à congruences
- \bullet Est la valeur entière X_0 qui initialise la séquence de nombres aléatoires.
 - Toute valeur dans la séquence peut être utilisée pour 'commencer' le
- Un flux de nombres aléatoires:
- Un seed de départ prise dans la séquence XO, X1,..., Xp.
 Si les flux sont séparés par des valeurs b, alors le flux i pourrait être défini par commençant à la seed
 - $S_i = X_{b(i-1)}.$
- Les générateurs plus anciens avaient $b=10^5$, les générateurs plus récents ont $b=10^{37}$

Flux de nombres aléatoires

Un seul générateur de nombres aléatoires avec k flux peut agir comme k distinct générateurs de nombres aléatoires virtuels.

Test de uniformité

Test de nombres aléatoires

$$H_0: R_i \sim U[0,1]$$

 $H_1: R_i \sim U[0,1]$

Le fait de ne pas rejeter l'hypothèse nulle ${\cal H}_0$ signifie que la preuve de la non-uniformité n'a pas été détectée.

Test d'indépendance

$$H_0$$
: $R_i \sim indépendante$
 H_1 : $R_i \sim indépendante$

Le fait de ne pas rejeter l'hypothèse nulle ${\cal H}_0$ signifie qu'aucune preuve de dépendance n'a été détectée.

ullet Degré de signification lpha

$$\alpha = \Pr(rejet \ de \ H_0|H_0 \ vrai)$$

Test de nombres aléatoires

- Quand utiliser ces tests:
- Si un générateur de nombres aléatoires bien connu est utilisé, il est probablement inutile de le tester.
- Si le générateur n'est pas explicitement connu ou documenté, par exemple des tableurs, des calculatrices symboliques / numériques, des tests doivent être appliqués à de nombreux numéros d'échantillons.
- Types de tests:
- Tests théoriques: évaluez les choix de m, a et c sans générer de nombres.
- Tests empiriques: appliqués aux séquences réelles de nombres produits (ce que nous considérerons).

Test de Kolmogorov-Smirnov

- \bullet Comparer la cdf d'une loi uniforme théorique F(x) avec une cdf empirique $\widehat{F_n}(x)$
- Statistique: $D=\max |F(x)-\widehat{F_n}(x)|$ dont la distribution est connue (tableaux de référence)

Exemple

- Ordonner les $R_{(i)}$ en ordre croissante
- 2. Calculer $\frac{\iota}{n}$
- 3. Calculer $\frac{i}{N} R_{(i)}$
- 4. Calculer $R_{(i)} \frac{i-1}{n}$
- 6. $D^- = \max\left\{R_{(i)} \frac{i-1}{n}\right\}$ $D^+ = \max\left\{\frac{i}{n} - R_{(i)}\right\}$ 5.
- $D = \max\{D^-, D^+\} = 0,26$
- Pour $\alpha = 0,05, D_{\alpha} = 0,565 > D, H_{0}$ non-rejeté

Test de Chi carré

Statistique

$$X_0^2 = \sum_{i=1}^n \frac{(O_i - E_i)^2}{E_i}$$

n nombre de classes

• E_{l} le nombre théorique dans la ième classe • \mathcal{O}_{l} le nombre observé dans la ième classe

- \mathbf{X}_0^2 suit une loi de Chi-carré de degré de liberté n-1 avec n observations (n>50)

Test d'auto-corrélation

Tester la corrélation entre tous les m nombres à partir du ième

• L'auto-corrélation $\rho_{l,m}$ entre R_l , R_{l+m} , R_{l+2m} ..., $R_{l+(M+1)m}$ • M est le plus grand entier tel que i+(M+1)m < n

Hypothèses:

• H_0 : $\rho_{i,m} = 0$ si les nombres sont indépendents

• H_1 : $\rho_{i,m} \neq 0$ si les nombres sont dépendents

Si les nombre sont non-corrélés

- Pour les M larges, la distribution de $\hat{\rho}_{i,m}$ peut être approximé par une loi normale.

Statistique

Test d'auto-corrélation

Approximation normale

 $Z_0 = \hat{\rho}_{i,m}/\hat{\sigma}_{\hat{\rho}_{i,m}}$ $Z_0 \sim N(0,1)$

avec

$$\hat{\rho}_{i,m} = \frac{1}{M+1} \left(\sum_{k=0}^{M} R_{i+km} R_{i+(k+1)m} \right) - 0.25$$

$$\hat{\sigma}_{\hat{\rho}_{i,m}} = \frac{\sqrt{13M+7}}{12(M+1)}$$

Test d'auto-corrélation

- Si $\rho_{l,m}>0$, la sous-séquence est positivement corrélée.

 \bullet Si $\rho_{l,m}<0$, la sous-séquence set négativement corrélée.

Problèmes

Le test n'est pas très sensitif pour les M petits.

random: Générateur de nombres pseudoaléatoire en Python

• Initialisation du générateur de base

Par défaut, l'horaire du système est utilisé.
random.seed

os.urandom

Entiers

random.randrange([start], stop[, step]):

Retourner un élément aléatoirement sélectionné de range(start, stop, step) Fonction équivalente : choice(range(start, stop, step)),

• random.randint(a, b); randrange(a, b+1) : Retourner un entier aléatoire N entre a et b

random: Générateur de nombres pseudoaléatoire en Python

Séquences

- Retourner un élément aléatoire de la séquence seq donnée random.choice(seq)
 - random.shuffle(x[, random])
- Retourner la séquence x mélangée en place. Par défaut, la fonction random() est utilisée.
- Retourner une liste de longueur k composé par uniquement les éléments choisis de la séquence ou l'ensemble population. random.sample(population, k)
 - (Re)-échantillonage aléatoire sans remplacement

random: Générateur de nombres pseudoaléatoire en Python

- Nombre aléatoire standard (nombre réel)
 - random.random()
- Retourner le prochain nombre aléatoire de type float dans [0,0;1,0)
 - random.uniform(a, b)
- Retourner un float aléatoire N tel que
 - a <= N <= b si a <= b; b <= N <= a si b < a.

>>> choice(['win', 'lose', 'draw']) # Single random element from a sequence

'draw'

>>> uniform(2.5, 10.0) # Random float: 2.5 <= x < 10.0

>> random() # Random float: $0.0 \le x \le 1.0$

0.37444887175646646

>>> randrange(10) # Integer from 0 to 9 inclusive

3.1800146073117523

- Test de Kolmogorov-Smirnov
 - kstest

Shuffle a list

>>> deck = 'ace two three four'.split()

>>> shuffle(deck)

>>> deck

- Test de Chi carré
- chisquarechi2_contingency

replacement

>>> sample([10, 20, 30, 40, 50], k=4) # Four samples without

['four', 'two', 'ace', 'three']

[40, 10, 50, 30]

Tests: scipy.stats