

ΠΑΝΕΠΙΣΤΗΜΙΟ ΚΡΗΤΗΣ  
Τμήμα Επιστήμης Υπολογιστών

HY-317: Εφαρμοσμένες Στοχαστικές Διαδικασίες - Εαρινό Εξάμηνο 2010  
Διδάσκων: Π. Τσακαλίδης

Λύσεις Πρώτης Σειράς Ασκήσεων

Ημερομηνία Ανάθεσης: 8/03/2010

Ημερομηνία Παράδοσης: 22/03/2010

**Άσκηση 1.**

(α) Σύμφωνα με τον ορισμό της μέσης τιμής έχουμε ότι:

$$E(Y) = E\left(\sum_{i=0}^n X_i\right) = \sum_{i=0}^n E(X_i) = \frac{1}{2}(n+1),$$
$$E(V) = E(X_n - X_{n-1}) = 0$$

Οι ροπές δευτέρας τάξης μπορούν να υπολογιστούν ως εξής:

$$E(Y^2) = E\left(\sum_{i=0}^n \sum_{j=0}^n X_i X_j\right) = \sum_{i=0}^n \sum_{j=0}^n E(X_i X_j) = (n+1)\left(\frac{1}{4}n + \frac{1}{2}\right),$$
$$E(V^2) = E(X_n^2) - 2E(X_n X_{n-1}) + E(X_{n-1}^2) = \frac{1}{2}$$

Σύμφωνα με τα παραπάνω μπορούμε να υπολογίσουμε τις διασπορές:

$$\sigma_Y^2 = E(Y^2) - (E(Y))^2 = \frac{1}{4}n^2 + \frac{3}{4}n + \frac{1}{2} - \frac{1}{4}n^2 - \frac{1}{2}n - \frac{1}{4} = \frac{1}{4}(n+1),$$
$$\sigma_V^2 = E(V^2) - (E(V))^2 = \frac{1}{2}.$$

(β) Σύμφωνα με τον ορισμό έχουμε:

$$E(e^{sY}) = E\left(e^{s\sum_{i=0}^n X_i}\right) = E\left(\prod_{i=0}^n e^{sX_i}\right) = \prod_{i=0}^n E(e^{sX_i})$$
$$= \prod_{i=0}^n \left(\frac{1}{2} + \frac{1}{2}e^s\right) = \left(\frac{1}{2} + \frac{1}{2}e^s\right)^{n+1},$$

$$E(e^{sV}) = E(e^{s(X_n - X_{n-1})}) = E(e^{sX_n})E(e^{-sX_{n-1}})$$
$$= \left(\frac{1}{2} + \frac{1}{2}e^s\right)\left(\frac{1}{2} + \frac{1}{2}e^{-s}\right) = \frac{1}{2} + \frac{1}{2}\cosh(s).$$

**Άσκηση 2.**

(α) Εστω ότι οι τυχαίες μεταβλητές *Bernoulli*  $X_1, X_2, \dots, X_{1000}$  έχουν κοινή συνάρτηση πιθανότητας μάζας (*pmf*)

$$X_i = \begin{cases} 1, & \text{με πιθανότητα } 10^{-10} \\ 0, & \text{με πιθανότητα } 1 - 10^{-10} \end{cases}$$

Επομένως  $E(X_i) = 10^{-10}$ . Αν  $N$  είναι το πλήθος των λαθών σε 1000 bits, τότε

$$E(N) = E\left(\sum_{i=1}^{1000} X_i\right) = \sum_{i=1}^{1000} E(X_i) = 1000E(X_i) = 1000 \times 10^{-10} = 10^{-7}.$$

(β) Το άνω όριο μπορεί να βρεθεί από την ανισότητα *Marcov*:

$$P\{N \geq 10\} = P\{N \geq \alpha E(X)\} \leq 1/\alpha,$$

όπου  $\alpha = 10^8$  και  $E(X) = 10^{-7}$ . Επομένως  $P\{N \geq 10\} \leq 10^{-8}$ . Η μέγιστη πιθανότητα για  $\geq 10$  λάθη συμβαίνει όταν τα λάθη βρίσκονται σε ομάδες των 10.

### Άσκηση 3.

(α) Η μέση τιμή κάθε λάθους στρογγυλοποίησης είναι 0, και η διασπορά είναι  $\int_{-0.5}^{0.5} u^2 du = \frac{1}{12}$ . Επομένως  $E[S] = 0$  και  $var(S) = \frac{100}{12} = 8.333$ . Επομένως  $P[|S| \geq 5] = P\left[\left|\frac{S}{\sqrt{8.333}}\right| \geq \frac{5}{\sqrt{8.333}}\right] = 2Q(1.73) = 2(1 - \Phi(1.732)) = 0.083$

### Άσκηση 4.

(α)  $E[X_1] = \frac{1+2+3+4+5+6}{6} = 3.5$  και σύμφωνα με την ανισότητα *Markov* έχουμε  $P[S_{100} \geq 400] \leq \frac{100(3.5)}{400} = \frac{7}{8}$ .

(β)  $E[X_1^2] = \frac{1^2+2^2+3^2+4^2+5^2+6^2}{6} = 15$ . Έχουμε επίσης ότι  $var(X_i) = 15 - 3.5^2 = 2.75$ . Σύμφωνα με την ανισότητα του *Chebyshev*  $P[S_{100} \geq 400] = P[|S_{100}| - 350 \geq 50] \leq \frac{100(2.75)}{50^2} = 0.11$

(γ) Η προσέγγιση με βάση το κεντρικό οριακό θεώρημα μας δίνει:

$$P[S_{100} \geq 400] = P\left[\frac{S_{100}-350}{\sqrt{(2.75)100}} \geq \frac{400-350}{\sqrt{(2.75)100}}\right] \approx Q\left(\frac{400-350}{\sqrt{(2.75)100}}\right) = Q(3.015) = 1 - \Phi(3.015) \approx 0.0009$$

### Άσκηση 5.

(α) Η μέση τιμή της  $X_n$  είναι 0 και η διασπορά είναι  $\sigma^2$ . Επομένως,

$$E[Y_n] = E\left[\sum_{k=0}^{\infty} r^k X_{n-k}\right] = \sum_{k=0}^{\infty} r^k E[X_{n-k}] = 0.$$

Λόγω της γραμμικότητας της μέσης τιμής και της ανεξαρτησίας των  $X_n$  έχουμε

$$\begin{aligned} \sigma_{Y_n}^2 &= E\left[\left(\sum_{k=0}^{\infty} r^k X_{n-k}\right)^2\right] = E\left[\sum_{k=0}^{\infty} \sum_{j=0}^{\infty} r^k X_k r^j X_j\right] = \sum_{k=0}^{\infty} \sum_{j=0}^{\infty} r^k r^j E(X_k X_j) \\ &= \sum_{k=0}^{\infty} r^{2k} \sigma^2 = \frac{\sigma^2}{1-r^2}. \end{aligned}$$

(β) Ο μετασχηματισμός του  $X$  είναι  $M_X(s) = e^{s^2\sigma^2/2}$ . Τότε,

$$\begin{aligned} E[e^{sY_n}] &= E\left[e^{s\sum_{k=0}^{\infty} X_{n-k}r^k}\right] = E\left[\prod_{k=0}^{\infty} e^{sX_{n-k}r^k}\right] = \prod_{k=0}^{\infty} E[e^{sX_{n-k}r^k}] \\ &= \prod_{k=0}^{\infty} M_X(sr^k) = e^{\frac{s^2\sigma^2}{2}\sum_{k=0}^{\infty} r^{2k}} = e^{\frac{s^2\sigma^2}{2}} \end{aligned}$$

όπου είναι ο μετασχηματισμός μιας τυχαίας Γκαουσιανής μεταβλητής με μέση τιμή 0 και διασπορά  $\sigma_Y^2$ . Θα μπορούσαμε να έχουμε συμπέρασμα για την συνάρτηση πιθανότητας από το γεγονός ότι η  $Y_n$  είναι γραμμικός συνδυασμός (με βάρη) ανεξάρτητων τυχαίων Γκαουσιανών μεταβλητών. Επομένως είναι Γκαουσιανή (με μέση τιμή και διασπορά που έχουν ήδη βρεθεί).

(γ) Η εξίσωση της  $Y_n$  μας δίνει:

$$\begin{aligned} Y_n &= \sum_{k=0}^{\infty} X_{n-k} r^k = X_n + \sum_{k=1}^{\infty} X_{n-k} r^k = X_n + r \sum_{k=1}^{\infty} X_{n-k} r^{k-1} \\ &= X_n + r \sum_{k=0}^{\infty} X_{n-1-k} r^k = r Y_{n-1} + X_n. \end{aligned}$$

### Άσκηση 6.

(α) Προφανώς η τ.μ.  $X$  είναι διωνυμική με  $(n, p) = (25.600, \frac{1}{2})$ .

(β)

$$\begin{aligned} E[X] &= np = 25600 \times \frac{1}{2} = 12800 \\ \text{var}(X) &= np^2 = 6400 \end{aligned}$$

(γ) Αφού  $X + Y = 25600$ , οι  $X, Y$  δεν μπορεί να είναι ανεξάρτητες.

(δ) Οι  $X$  και  $Y$  είναι απαραίτητα και οι δύο άρτιοι ή και οι δύο περιττοί. Ως εκ τούτου, η διαφορά τους,  $X - Y$ , δεν μπορεί να ισούται με 537, την υπεροχή του Β από τον Α. Επομένως, κάποιος από τους Α, Β θα νικήσει.

(ε) Η τ.μ.  $Z = X - Y$  έχει μέση τιμή  $E[Z] = E[X - Y] = E[2X - 25600] = 2E[X] - 25600 = 0$  και διασπορά  $\text{var}(Z) = \text{var}(2X - 25600) = 4\text{var}(X) = 25600$

(στ) Σύμφωνα με το Θεώρημα Κεντρικού Ορίου, η τ.μ.  $Z$  μπορεί να προσεγγιστεί από μια κανονική τ.μ. με  $Z \sim N(0, 25600)$ .

Επομένως,  $P(\text{o B κερδίζει}) = P(Z \leq 536) \approx \Phi\left(\frac{536-0}{\sqrt{25600}}\right) = \Phi(3.35) \cong 0.9996$ .

(ζ) Σε αυτήν την περίπτωση, η τ.μ.  $X$  είναι διωνυμική με παραμέτρους  $(25600, p)$ . Επομένως η διαφορά  $Z = X - Y = 2X - 25600$  έχει  $E[Z] = 2E[X] - 25600 = 2 \times 25600p - 25600 = (2p - 1)25600$  και διασπορά  $\text{var}(Z) = 4\text{var}(X) = 4 \times 25600p^2$

$$P(\text{o A κερδίζει}) = P(Z \geq 538) \cong 1 - P(Z \leq 538) = 1 - \Phi\left(\frac{538 - 25600(2p-1)}{\sqrt{\text{var}(Z)}}\right) \geq 0.5$$

Το όρισμα της  $\Phi(\cdot)$  πρέπει να είναι το πολύ 0, επομένως  $538 \leq 25600(2p - 1) \Rightarrow p \geq 0.5105$ .