

• Εισαγωγή στις Στοχαστικές Διαδικασίες

Έστω χρόνος $t \rightarrow$ τυχαία μεταβλητή $X(t)$

η οικογένεια τυχαίων μεταβλητών

$\{X(t), t \geq 0\}$ είναι μια στοχαστική διαδικασία

$(t \in T)$

- 4) κατηγορίες
- | | | | |
|----|----------------------|-------|-----------------------------|
| a) | Διακριτός χρόνος t | , | Διακριτός χώρος καταστάσεων |
| β) | \gg | \gg | Συνεχής $\gg \gg$ |
| δ) | Συνεχής χρόνος | , | Διακριτός χώρος καταστάσεων |
| ε) | \gg | \gg | Συνεχής $\gg \gg$ |

Πχ α) $X_n = X(n) = 1$ ή 0 εδρ το n -οστό προϊόν μιας γραμμής παραγωγής είναι ή όχι ελαττωβ.

β) $X_n =$ μέση θερμοκρασία τη n -οστή μέρα

γ) $X(t) =$ # ^{πληρωμή} ~~συν~~ τηλεφωνικών κέντρων σε χρόνο $(0, t]$.

δ) $X(t) =$ Τιμή μιας μετοχή σε χρόνο t

Όπως γνωρίζουμε μια τμ X χαρακτηρίζεται πλήρως από την
α.σ.κ $F_X(x) = P(X \leq x) \quad x \in \mathbb{R}$

αυτόσημα

Ένα τυχαίο διάνυσμα (X_1, \dots, X_n) χαρακτηρίζεται πλήρως από
την από κοινού α.σ.κ $F_{X_1, \dots, X_n}(x_1, \dots, x_n) = P(X_1 \leq x_1, \dots, X_n \leq x_n) \quad x_i \in \mathbb{R}$
 $i=1, \dots, n$

Ανάλογα

Μια στοχαστική διαδικασία περιγράφεται από την κοινή κατανομή των
 $(X(t_1), X(t_2), \dots, X(t_n)) \quad \forall \infty < t_1 < t_2 < \dots < t_n, \quad n \in \mathbb{N}^+$

Κάποιες κατηγορίες ξ τοχαστικών διαδικασιών:

• **Μαρκοβιανή διαδικασία**: Η στοχαστική διαδικασία $\{X(t), t \in T\}$ με τον δότωτα ότι δεδομένης της τιμής της $t_μ$ $X(t)$ (παρού) οι $t_μ \{X(u), u > t\}$ (μέλλον) είναι στοχαστικά ανεξάρτητες από τις $t_μ \{X(s), s < t\}$ (παρελθόν)

Εάν έχω E : χώρο καταστάσεων πεπερασμένο ή αριθμητικό - ΔΙΑΚΡΙΤΟ
→ Μαρκοβιανή αλυσίδα (μια περίπτωση ως: η διαδικασία Poisson)

• **ξτάσιμες διαδικασίες**: Εάν $\{X(t), t \in T\}$ και $\{X(t+\tau), t \in T\}$ $\tau > 0$ είναι στοχαστικά ισοδύναμες

• Διαδικασίες με ανεξάρτητες προσαυξήσεις,
Εάν $\forall n \in \mathbb{N}$ $t_1 < t_2 < \dots < t_n$ οι $t_μ \underbrace{X(t_2) - X(t_1)}_{\dots}, X(t_n) - X(t_{n-1})$ ανεξ.
Διαδικασίες που έχουν ομογενείς προσαυξήσεις

Εάν $\forall s < t$ η κατανομή της $t_μ X(t) - X(s)$ εξαρτάται μόνο από τη διαφορά $t-s$ και όχι από τις συγκεκριμένες τιμές των s, t :

• Αναμεωτικές διαδικασίες

• κλάδωτες διαδικασίες

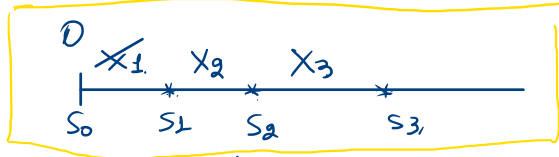
• martingales

• k.a.

Θεωρούμε μια διαδικασία γεγονότων, έστω $S_0 = 0$ και S_n ο χρόνος του n -οστού γεγονότος, $n \geq 1$
 Θεωρούμε $0 \leq S_1 \leq S_2 \leq S_3 \leq \dots$
 $\eta \{S_n, n \geq 1\}$ είναι μια σημειακή διαδικασία
 (Point Process)

$$X_1 = S_1$$

$$X_n = S_n - S_{n-1}$$



OK



ορίζοντας $X_n = S_n - S_{n-1}$ ($n \geq 1$)

χρόνος αναμεσα στο $(n-1)$ -οστό και το n -οστό γεγονός

Έχουμε

$\{X_n, n \geq 1\}$ ακολουθία ενδιάμεσων χρόνων

$$X_n \geq 0.$$

(Αφού επιτρέπουμε $X_n = 0$, πολλά γεγονότα μπορούν να συμβούν ταυτόχρονα)

Απαριθμήτρια Στοχαστική Διαδικασία

Counting Process

Είναι η στοχαστική διαδικασία $\{N(t), t \geq 0\}$
όπου η $N(t)$ τιμή, εκφράζει τον αριθμό των γεγονότων που έχουν συμβεί μέχρι το χρόνο t
και ικανοποιεί:

- $N(t)$ παίρνει τιμές στο \mathbb{N}

- $N(s) \leq N(t)$ $0 \leq s < t$

- $N(t) - N(s) = \#$ γεγονότων στο διάστημα $(s, t]$ $0 \leq s < t$

μη αρνητική
μη φθίνουσα.

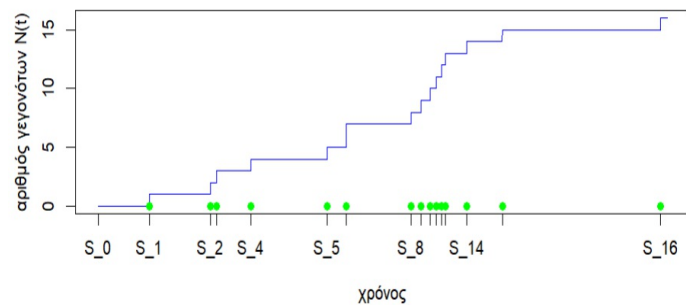
οπότε

$$N(t) = \# \text{ γεγονότων στο } (0, t] = \sup \{n \geq 0 : S_n \leq t\} \quad t \geq 0$$
$$= \sum_{n=1}^{\infty} 1_{\{S_n \leq t\}}$$

$N(t)$



Απαριθμήτρια διαδικασία



ΟΡΙΣΜΟΙ

ROSS 1989
P 210

Η αναριθμητική διαδικασία $\{N(t), t \geq 0\}$ λέμε ότι έχει

στάσιμες προσωξήσεις (stationary increments.)

Εάν η κατανομή του # των γεγονότων που συμβαίνουν σε κάποιο χρονικό διάστημα **εξαρτάται μόνο από το μήκος** του διαστήματος

$$N(t_2+s) - N(t_1+s) \stackrel{d}{=} N(t_2) - N(t_1) \quad \forall 0 \leq t_1 < t_2, s > 0$$

Η αναριθμητική διαδικασία $\{N(t), t \geq 0\}$ λέμε ότι έχει

P 209

ανεξάρτητες προσωξήσεις (independent increments)

Εάν οι αριθμοί των γεγονότων που συμβαίνουν σε **ξένα** διαστήματα είναι ανεξάρτητοι δηλαδή για $0 < t_1 < \dots < t_n$.

$N(t_1), N(t_2) - N(t_1), N(t_3) - N(t_2), \dots, N(t_n) - N(t_{n-1})$ είναι ανεξ. γμ

Η ακολουθία $\{S_n, n \geq 1\}$ καλείται ανανεωτική ακολουθία
και η διαδικασία $\{N(t), t \geq 0\}$ ανανεωτική διαδικασία
(Renewal Process)

που παράγονται από την $\{X_n, n \geq 1\}$
Εάν η $\{X_n, n \geq 1\}$ είναι ακολουθία μη αρνητικών, ανεξάρτητων
και ισόνομων τ.μ.

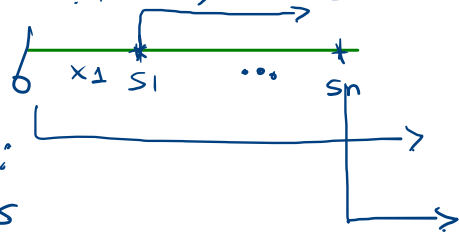
(δηλαδή η αναρισμήτρια είναι ανανεωτική αν έχουμε ανεξ. & ισόνομους ενδ. χρόνους)

ΘΕΩΡΗΜΑ

Μια ανανεωτική διαδικασία που παράγεται από μια ακολουθία ανεξάρτητων και ισόνομων τμ $\{X_n, n \geq 1\}$ με κατανομή $F(\cdot)$ χαρακτηρίζεται πλήρως από τωρ $F(\cdot)$

ΘΕΩΡΗΜΑ

Η ανανεωτική διαδικασία $\{N(t), t \geq 0\}$ η οποία παράγεται από τη $\{X_n, n \geq 1\}$ είναι στοχαστικά ίδια με τωρ $\{N(t+X_1) - 1, t \geq 0\}$



Το θεώρημα δικαιολογεί το ότι θεωρούμε:

S_1 : 1^{ος} χρόνος ανανέωσης

και για τον ίδιο λόγο

S_n : n^{ος} χρόνος ανανέωσης

$$\{N(t) \mid t \geq 0\}$$

$$\{N(t+S_n) - n, t \geq 0\}$$

• Έστω οι $\{X_n, n \geq 1\}$ έχουν κοινή κατανομή F_X
 $\mu = E(X_n) = \int_0^\infty x dF(x)$, $\sigma^2 = \text{Var}(X_n)$ $n = 1, 2, \dots$
 και $F(0^-) = 0$ και $F(0^+) = F(0) < 1$ (δηλαδή $P(X=0) < 1$)

δηλαδή $\{X_n, n \geq 1\}$, ανεξαρτητες, μη αρνητικές τμ.

μυ ταυτοτικά 0 με η, πιθανότητα 1

Άρα $\mu > 0$ \exists ^{παιδί} $\mu \in (0, \infty]$

(επιπλέον X_1 έχει διαφορετική κατανομή από τα $X_2, X_3, \dots \rightarrow$ delayed Renewal Process)

αχέση $S_n, N(t)$

(1) • $\{N(t) \geq n\} = \{\text{τουλάχιστον } n \text{ γεγονότα στο } (0, t]\}$
 $= \{\text{το } n\text{-οστό γεγονός συνέβη πριν ή στον χρόνο } t\}$
 $\{N(t) \geq n\} = \{S_n \leq t\}$
 Renewal Process

(2) • $\{N(t) \leq n\} = \{\text{το πολύ } n \text{ γεγονότα στο } (0, t]\}$
 $= \{\text{το } (n+1)\text{-οστό γεγονός συνέβη μετά τον χρόνο } t\}$
 $\{N(t) \leq n\} = \{S_{n+1} > t\}$

(3) • $\{N(t) = n\} = \{S_n \leq t < S_{n+1}\}$

Επίπτωση 2 & 0:

(α) $N(t) < n \Leftrightarrow S_n > t$

(β) $N(t) \leq n \Leftrightarrow S_n \geq t$

(γ) $N(t) > n \Leftrightarrow S_n < t$

Σ. (συμπλ. της (1))

∧ μπορεί $X_{n+1} = 0$ $S_{n+1} = S_n$
 $S_n = t$ $N(t) > n$

∧ (συμπλ. του (β))

F_X

Η κατανομή της S_n και της $N(t)$

ασκ.
 $F_{S_n}(t) = P[S_n \leq t];$

$P_n(t) = P(N(t) = n);$

• $n=2$ $F_{S_2}(t) = P(X_1 + X_2 \leq t) = \int_0^t F_{X_2}(t-x) dF_{X_1}(x)$

$F_{S_2}(t) = (F_{X_1} * F_{X_2})(t) = F_X^{*2}(t)$

και γενικά

$S_n = S_{n-1} + X_n$
 $S_{n-1} = S_{n-2} + X_{n-1}$

$F_{S_n}(t) = (F_{S_{n-1}} * F_{X_n})(t) = (F_X * \dots * F_X)(t)$
 $= F_X^{*(n)}(t)$

$F_{S_n}(t) = F_X^{*(n)}(t)$

$F_X^{*(0)}(t) = 1.$

$P(N(t) = n) = P(N(t) \geq n) - P(N(t) \geq n+1) = P(S_n \leq t) - P(S_{n+1} \leq t)$

$P(N(t) = n) = F_{S_n}(t) - F_{S_{n+1}}(t)$

$P_n(t) = P(N(t) = n) = F_X^{*n}(t) - F_X^{*(n+1)}(t) \quad n \geq 1 \quad \} \quad n \geq 0.$

$P_0(t) = P(N(t) = 0) = P(S_1 > t) = P(X_1 > t) = 1 - F_X(t)$

H/W. Αδεια

$$\text{Εστω } P(X_n = i) = p(1-p)^{i-1} \quad i \geq 1 \quad (\forall n)$$

$S_1 = \#$ δοκιμών μέχρι την 1^η επιτυχία

$S_n = \#$ >> μέχρι να έχουμε η επιτυχίες

$S_n = X_1 + \dots + X_n \sim$ απρ. διωνυμική

$$P(N(t) = n) = 0$$

ΠΡΟΤΑΣΗ

$$\bar{P}(N(t) < \infty) = 1, \quad t \geq 0$$

(αιπόδειξη.)

$$\begin{cases} S_n = X_1 + \dots + X_n \\ \text{I.N.M.A.} \end{cases}$$

$$X_1, \dots, X_n \text{ ανεξ. ίσωςμς}$$
$$\mu = E(X_1)$$

$$\frac{S_n}{n} \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{\sigma. \beta.} \mu$$

$$\mu > 0 \quad S_n \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{\sigma. \beta.} \infty$$

$$P(\lim_{n \rightarrow \infty} S_n = \infty) = 1$$

Για $0 \leq t < \infty$

$$P(N(t) = \infty) = P(\lim_{n \rightarrow \infty} S_n \leq t) = 1 - P(\lim_{n \rightarrow \infty} S_n = \infty) = 1 - 1 = 0$$

$$\Rightarrow P(N(t) < \infty) = 1 \quad \downarrow$$

$S_n \leq t$ για το πολύ πεπερασμένο πλήθος τιμών n

→ Αυτό μας επιτρέπει να γράφουμε $N(t) = \max \{n : S_n \leq t\}$