

Ασκήσεις και επεκτάσεις της διαδικασίας Poisson

1) Μη-ομογενής διαδ. Poisson

Ορισμός (Τοπικός): $\{N(t)\}$ αναριθμητρία σ.δ.
λέγεται μη-ομογενής διαδ. Poisson με
ανάπτυξη ρυθμού $\lambda(t)$ αν:

i) Ανεξάρτητες προσυζητήσεις

ii) $P(N(t+h) = j+n | N(t) = j) =$

$$= \begin{cases} 1 - \lambda(t)h + o(h), & n=0 \\ \lambda(t)h + o(h), & n=1 \\ o(h), & n \geq 2 \end{cases}$$

Ορισμός (Μακροσκοπικός): $\{N(t)\}$ αναριθμητρία σ.δ.
λέγεται μη-ομογενής διαδ. Poisson με
ανάπτυξη ρυθμού $\lambda(t)$ αν:

i) Ανεξάρτητες προσυζητήσεις

ii) Η ζ.φ. $N_s(t) = N(t+s) - N(s) =$
γεγονότων στο $(s, s+t]$
είναι Poisson $\left(\int_s^{s+t} \lambda(u) du \right)$

Συνήθως, συμβολίζουμε:

$$\Lambda(t) = \int_0^t \lambda(u) du$$

2) Μη-ομογενής διάσπαση διαδ. Poisson

Θεώρημα: $\{N(t)\}$ στοχ. διαδ. Poisson με ρυθμό λ (ομογενής) και κάθε γεγονός που συμβαίνει τη στιγμή t καταγράφεται ως ζύπου 1 με πιθαν. $p(t) \neq 0$ τότε η διαδικασία $\{N_{\pm}(t)\}$ που καταγράφει τα γεγον. ζύπου 1 είναι μη-ομογενής διαδ. Poisson ρυθμού $\lambda \cdot p(t)$

*ανεξάρτητα
από τα
υπόλοιπα

Απόδειξη: Με τον τυπικό ορισμό:

i) Προφανές

$$ii) P(N_{\pm}(t+h) = j+n | N_{\pm}(t) = j) =$$

$P(n \text{ γεγον. συν } \{N(t)\} \text{ στο } (t, t+h])$

εκ των οποίων καταγράφονται

ως ζύπου 1 τα n) =

$$= \begin{cases} (1-\lambda h) + \lambda h \cdot (1-p(t)) + o(h) & , n=0 \\ \lambda h \cdot p(t) + o(h) & , n=1 \\ o(h) & , n \geq 2 \end{cases}$$

Handwritten notes:
 - $(1-\lambda h)$: λh αν $N(t)$ (no event)
 - $\lambda h \cdot (1-p(t))$: λh αν $N(t)$ (event not recorded)
 - $\lambda h \cdot p(t)$: λh αν $N(t)$ (event recorded)

$$= \begin{cases} 1 - \lambda p(t) \cdot h + o(h) & , n=0 \\ \lambda h p(t) + o(h) & , n=1 \\ o(h) & , n \geq 2 \end{cases}$$

3) Συνθετη Διαδ. Poisson

$\{N(t)\}$ σ.δ. Poisson με ρυθμό λ και
 Y_1, Y_2, \dots ανεξ + ισόνοτες με κατανομή
 $F_Y(y)$ τότε η $\{Y(t)\}$ με

$$Y(t) = \sum_{i=1}^{N(t)} Y_i$$

λέγεται συνθετη διαδ. Poisson

4) Άσκηση

$\{N(t)\}$ μη-ομογενής διαδ. Poisson με
 ανάπτυξη ρυθμού $\lambda(t)$.

S_n : ο χρόνος του n -οσού γεγ.

i) $F_{S_n}(t) = P(S_n \leq t) = ;$

ii) $f_{S_n}(t) = ;$

iii) $F_{S^{-1}(N(t)=k)}(x) = ;$

Λύση: i) $F_{S_n}(t) = P(S_n \leq t) = P(N(t) \geq n)$
 $N(t) \sim \text{Poisson} \left(\int_0^t \lambda(u) du \right)$

$$F_{S_n}(t) = \sum_{k=n}^{+\infty} e^{-\lambda(t)} \frac{(\lambda(t))^k}{k!}$$

ii) $f_{S_n}(t) = F'_{S_n}(t) =$

$$= - \sum_{k=n}^{+\infty} e^{-\lambda(t)} \lambda(t) \frac{(\lambda(t))^{k-1}}{(k-1)!} + \sum_{k=n}^{+\infty} e^{-\lambda(t)} \frac{(\lambda(t))^{k-1}}{(k-1)!} \lambda(t)$$

$$= - \sum_{k=n}^{+\infty} e^{-\lambda(t)} \frac{(\lambda(t))^k}{k!} \lambda(t) + \sum_{j=n-1}^{+\infty} e^{-\lambda(t)} \frac{(\lambda(t))^j}{j!} \lambda(t)$$

$$= \frac{(\lambda(t))^{n-1}}{(n-1)!} \cdot \lambda(t) \cdot e^{-\lambda(t)} \quad t \geq 0$$

↙ γινεται ως Erlang

(iii) $0 \leq x \leq t$

$$F_{S_1 | N(t)=1}(x) = P(S_1 \leq x | N(t) = 1) =$$

$$P(N(x) \geq 1 | N(t) = 1) \stackrel{x \leq t}{=} 1 -$$

$$P(N(x) = 0 | N(t) = 1) =$$

$$\frac{P(N(x) = 0, N(t) = 1)}{P(N(t) = 1)}$$

$$\frac{P(N(x) = 0, N(t) - N(x) = 0)}{P(N(t) = 1)}$$

$$N(x) \sim \text{Poisson}(\lambda(x))$$

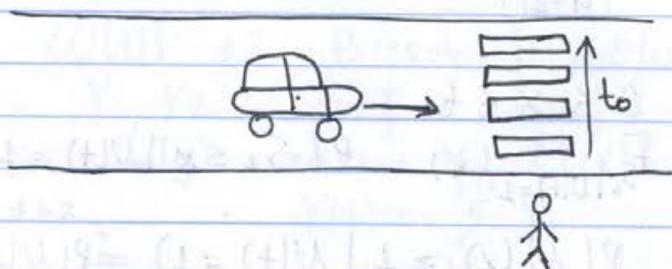
$$N(t) - N(x) \sim \text{Poisson}(\lambda(t) - \lambda(x))$$

$$N(t) \sim \text{Poisson}(\lambda(t))$$

↳ Apa $F_{S_1 | N_1(t)=1}(x) =$

$$\frac{e^{-\lambda(x)} \frac{(\lambda(x))^1}{1!} \cdot e^{-(\lambda(t) - \lambda(x))} \cdot 1}{e^{-\lambda(t)} \frac{(\lambda(t))^1}{1!}} = \frac{\lambda(x)}{\lambda(t)}$$

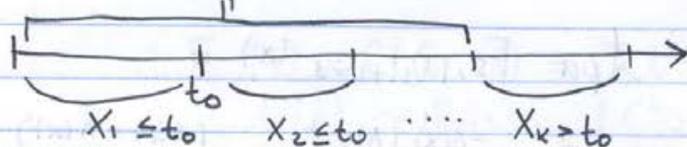
5) Άσκηση



Σε μια διάβαση τα αυτοκίνητα περνάνε σύμφωνα με διαδ. Poisson ρυθμού λ . Ένας νεζός θέλει να περάσει τη διάβαση σε χρόνο t_0 . Ο νεζός θα αρχίσει τη διασχίση του δρόμου όταν το επόμενο αυτοκίνητο θα περάσει σε χρόνο $> t_0$.

→ Μέσος χρόνος αναμονής στη διάβαση;

Λύση: $Y =$ χρόνος αναμονής στη διάβαση



1ος τρόπος: $Y = \sum_{i=1}^N X_i$ όπου

όχι ανεξ. των X_i → $N = \#$ αυτοκινήτων μέχρι την έναρξη της διασχίσης
 $= \sup \{ n : X_1, X_2, \dots, X_n \leq t_0 \}$

$$E[Y] \stackrel{\text{Θ.Α.Μ.Τ}}{=} \sum_{n=0}^{\infty} P(N=n) E[\sum_{i=1}^N X_i | N=n]$$

$$\begin{aligned} \bullet P(N=n) &= P(X_1 \leq t_0, X_2 \leq t_0, \dots, X_n \leq t_0, X_{n+1} > t_0) \\ &= (1 - e^{-\lambda t_0})^n \cdot e^{-\lambda t_0} \end{aligned}$$

γεωμετρική \nearrow

$$\bullet E\left[\sum_{i=1}^N X_i \mid N=n\right] = E\left[\sum_{i=1}^n X_i \mid N=n\right] =$$

\nwarrow $\begin{matrix} \text{δεν} & \text{μπού} & \text{να} & \text{δωθώ} \\ \text{τίποτα} & \text{τη} & \text{δίο} & \text{έναν} \end{matrix}$

$$E\left[\sum_{i=1}^n X_i \mid X_1 \leq t_0, \dots, X_n \leq t_0, X_{n+1} > t_0\right] =$$

$$\sum_{i=1}^n E[X_i \mid X_1 \leq t_0, \dots, X_n \leq t_0, X_{n+1} > t_0] \stackrel{X_1, \dots, X_{n+1}}{\checkmark} \text{ ανεξ.}$$

$$\sum_{i=1}^n E[X_i \mid X_i \leq t_0] \stackrel{X_1, \dots, X_n}{\text{ισοδυνα}} n E[X_1 \mid X_1 \leq t_0] =$$

$$n \cdot \frac{E[X_1 \cdot 1_{\{X_1 \leq t_0\}}]}{P[X_1 \leq t_0]}$$

$$\begin{aligned} \bullet E[X_1 \cdot 1_{\{X_1 \leq t_0\}}] &= \int_0^{t_0} x \cdot 1_{\{x \leq t_0\}} \lambda e^{-\lambda x} dx = \\ &= \int_0^{t_0} \lambda x e^{-\lambda x} dx = \frac{1}{\lambda} P(\text{Erlang}(2, \lambda) \leq t_0) \end{aligned}$$

$$\text{Άρα } E\left[\sum_{i=1}^N X_i \mid N=n\right] = \frac{n \cdot \left(\frac{1}{\lambda} (1 - e^{-\lambda t_0} - \lambda t_0 e^{-\lambda t_0})\right)}{1 - e^{-\lambda t_0}} =$$

$$= \frac{n}{\lambda} \left[1 - \frac{\lambda t_0 e^{-\lambda t_0}}{1 - e^{-\lambda t_0}} \right] = \frac{n}{\lambda} - \frac{n t_0 e^{-\lambda t_0}}{1 - e^{-\lambda t_0}}$$

$$\text{Άρα } E(Y) = \sum_{n=0}^{+\infty} (1 - e^{-\lambda t_0})^n \cdot e^{-\lambda t_0} \left[\frac{n}{\lambda} - \frac{n t_0 e^{-\lambda t_0}}{1 - e^{-\lambda t_0}} \right] =$$

$$= \frac{1}{\lambda} (1 - e^{-\lambda t_0} - \lambda t_0 e^{-\lambda t_0}) \cdot \sum_{n=1}^{+\infty} n \cdot (1 - e^{-\lambda t_0})^{n-1} e^{-\lambda t_0}$$

\nearrow $\begin{matrix} \text{εάν} & \text{τίποτα} & \text{δεν} & \text{γεωμετρική} \\ \text{τίποτα} & \text{δεν} & \text{γεωμετρική} & \end{matrix}$ \uparrow γεωμετρική

$$= \frac{1}{\lambda} (1 - e^{-\lambda t_0} - \lambda t_0 e^{-\lambda t_0}) \cdot e^{\lambda t_0} =$$

$$\frac{e^{\lambda t_0} - 1 - \lambda t_0}{\lambda} = \frac{e^{-\lambda t_0} - 1}{\lambda} - t_0$$

2^{ος} τρόπος: Με ανανέωτους αλλογοισμούς:

$$E[Y] = \int_0^{+\infty} E[Y | S_1 = u] \cdot dF_X(u) \quad \text{όπου} \quad \leftarrow \text{ΕΚΘΕΤΙΚΗ}$$

$S_1 = X_1 =$ χρόνος διελεύσεως 1^{ω} αυτοκινήτου

$$E[Y | S_1 = u] = \begin{cases} 0 & , u > t_0 \\ u + E[Y] & , u \leq t_0 \end{cases}$$

$$\text{Άρα } E[Y] = \int_0^{t_0} (u + E[Y]) \lambda e^{-\lambda u} du =$$

$$= \int_0^{t_0} \lambda u e^{-\lambda u} du + E[Y] \int_0^{t_0} \lambda e^{-\lambda u} du =$$

$$\frac{1}{\lambda} (1 - e^{-\lambda t_0} - \lambda t_0 e^{-\lambda t_0}) + E[Y] (1 - e^{-\lambda t_0})$$

$$\Rightarrow E[Y] e^{-\lambda t_0} = \frac{1}{\lambda} (1 - e^{-\lambda t_0} - \lambda t_0 e^{-\lambda t_0}) \Rightarrow$$

$$E[Y] = \frac{e^{-\lambda t_0} - 1}{\lambda} - t_0$$

Ανανεωτικές Διαδικασίες Κόσους

1) Πλαίσιο

$\{N(t)\}$ αναν. διαδ., X_1, X_2, \dots ενδιαίεσοι χρόνοι γεν.
 $S_0 = 0, S_1, S_2, \dots$ χρόνοι γεν.

$\{C(t)\}$ διαδικασία κόσους συβατή με την
 $\{N(t)\}$ (ή απλά ανανεωτική διαδικασία
κόσους) αν

$(X_n, C_n = C(S_n) - C(S_{n-1}))$ για $n \geq 1$

είναι ανεξάρτητες και ισόνοτες με

απο κοινού κατανομή $F_{X,C}(x,y) =$

$$= P(X_n \leq x, C_n \leq y)$$

Η $F_{X,C}(x,y)$ λέγεται γεν. σ.κ.
της αναν. διαδ. κόσους

• $X_n \rightarrow$ Χρόνος n -οσού κύκλου λειτουργίας
του αναίερατος

• $C_n \rightarrow$ Κόσος αμ διάρκεια του n -οσού
κύκλου λειτουργίας.

2) Αλφατική Διαδικασία κόστους

Έστω $\{N(t)\}$ αν. διαδ. και Y_1, Y_2, \dots
ακολουθία ανεξ. + ισον. ζ. και
 $g(x, y)$ συνάρτηση. Η $\{C(t)\}$ γέ

$$C(t) = \sum_{i=1}^{N(t)} g(X_i, Y_i)$$

λέγεται αλφατική αναν. διαδ. κόστους.

Πράγματι είναι αναν. διαδ. κόστους αφού:

$$C_n = C(S_n) - C(S_{n-1}) = g(X_n, Y_n)$$

άρα $(X_n, C_n) = (X_n, g(X_n, Y_n))$ που
είναι ανεξ. + ισόνοτα.

3) Παραδείγματα:

1) $g(x, y) = 1$ τότε $C(t) = N(t) = \#$ γεγ.

2) $g(x, y) = y$ τότε $C(t) = \sum_{i=1}^{N(t)} Y_i$: συνθετη
ανακρωτική διαδικασία

πχ: Συνολικές απαιτήσεις σε μια
ασφαλιστική εταιρία στο $(0, t]$

Y_i : Ύψος i -οσμής απαιτημας

$N(t)$: # απαιτ. στο $(0, t]$

3) $g(x, y) = x$ τότε $C(t) = \sum_{i=1}^{N(t)} X_i = S_{N(t)}$:
χρόνος τελευταίου γεγονότος
πριν τη στιγμή t .

4) $\{N(t)\}$ διαδ. επιθεωρήσεων ενός μηχανήματος

C = κόστος ανα επιθεώρηση

$K(x) \stackrel{\text{ή έσο}}{=} \text{κόστος όταν έχει περάσει χρόνος } x \text{ από την προηγούμενη επιθεώρηση}$

$$g(x, y) = C + k(x)$$

Άλλη φορτελοποίηση:

C = κόστος ανα επιθεώρηση

k = κόστος ανα χρονική μονάδα μεταβί των επιθεωρήσεων

Y_i = κόστος ανταλλακτικών για μία επιθεώρηση

$$g(x, y) = C + k \cdot x + y$$

$$\text{Γενικά, } C_i = g(X_i, Y_i)$$

↑
κόστος στον
i-οστό κύκλο

↑
χρονική
διάστημα
κύκλου

↑
τυχαίοι
παράγοντες.

4) Στοιχειώδες ανακωτικό θεωρήμα με κόσμη

Έστω $\{N(t)\}$ αναδ. διαδ. $\{C(t)\}$ αναδ. διαδ. κόστους
αββατή με την $\{N(t)\}$ με γ.σ.κ. $F_{X,C}(x,y)$
και $E[X] < +\infty$, $E[C] < +\infty$ τότε

Σ
Α
Θ
Κ

$$\bullet P\left(\lim_{t \rightarrow \infty} \frac{C(t)}{t} = \frac{E[C]}{E[X]}\right) = 1$$

$$\bullet \lim_{t \rightarrow \infty} \frac{E[C(t)]}{t} = \frac{E[C]}{E[X]}$$

5) Εφαρμογές με το ΣΑΘΚ.

Μοντελοποίηση + έλεγχος ορισμού
Πρόβλημα $\rightarrow \{U(t)\}, \{C(t)\}$
γεγ. \downarrow κόστος

ΣΑΘΚ.

$\lim_{t \rightarrow \infty} \frac{E[C(t)]}{t}$: Μακροπρόθεσμο μέσο κόστος ανά χρονική μονάδα

Κλασσικές μέθοδοι βελτιστοποίησης

Βελτιστοποίηση του κόστους ελέγχου παραμέτρων

6) Εφαρμογή 1

Πολιτική συντήρησης μηχανήματος

Μηχάνημα με χρόνος λειτουργίας - επισκευής (συντήρησης) (O_n, D_n) $n \geq 1$
operating \uparrow \uparrow down time
ανεξ. + ισονομίες $\sim F_{0,p}(x,y)$

Πολιτική συντήρησης: Συντήρηση όταν το μηχάνημα λειτουργήσει s χρονικές μονάδες (προληπτική συντήρηση) και όταν χαλάσει (συντήρηση λόγω βλάβης)

$S =$; ώστε ο ταυροπροσθετός κόστος
 πυθμός κόστους $\rightarrow \lim_{t \rightarrow \infty} \frac{E[C(t)]}{t}$
 να είναι ο ελάχιστος.

• Μοντελοποίηση: Γεγονός = Έναρξη λειτουργίας
 μηχανήματος μετά από συντήρηση.

$$X_n = \min(O_n, S) + D_n$$

$$N(t) = \# \text{ γεγ. στο } (0, t]$$

$$C(t) = \text{κόστος συντηρήσεων στο } (0, t]$$

$$C_p = \text{κόστος προληπτικής συντηρ.} \\ (p \rightarrow \text{preventive})$$

$$C_f = \text{κόστος αναγκαστικής συντηρ.} \\ (f \rightarrow \text{failure})$$

$$\text{Τότε } C(t) = \sum_{i=1}^{N(t)} \left[C_p \cdot \mathbb{1}_{\{O_i > S\}} + C_f \cdot \mathbb{1}_{\{O_i \leq S\}} \right]$$

\downarrow
 Αλφατική αναπ.
 διαδ. κόστους

\uparrow προληπτικά \uparrow χάλασε

$$C_n = C_p \cdot \mathbb{1}_{\{O_n > S\}} + C_f \cdot \mathbb{1}_{\{O_n \leq S\}}$$

$$(X_n, C_n) = (\min(O_n, S) + D_n, C_p \mathbb{1}_{\{O_n > S\}} + C_f \mathbb{1}_{\{O_n \leq S\}})$$

$$= g(O_n, D_n) \text{ ανεξ. + ισονοτες}$$

για $n \geq 1$.

• ΣΑΘΚ: $\lim_{t \rightarrow \infty} \frac{E[C(t)]}{t} = \frac{E[C_n]}{E[X_n]}$

$$E[X_n] = E[\min(O_n, S) + D_n] =$$

$$\begin{aligned}
 E[\min(O_n, s)] + E[D_n] &= \\
 \int_0^{+\infty} P(\min(O_n, s) > t) dt + \int_0^{+\infty} (1 - F_D(t)) dt &= \\
 \int_0^s P(O_n > t) dt + \int_0^{+\infty} (1 - F_D(t)) dt &= \\
 \int_0^s (1 - F_O(t)) dt + \int_0^{+\infty} (1 - F_D(t)) dt
 \end{aligned}$$

$$E[C_n] = c_p \cdot P(O_n > s) + c_f \cdot P(O_n \leq s) = c_p (1 - F_O(s)) + c_f \cdot F_O(s)$$

$$\text{Αρα } C(s) = \frac{c_p (1 - F_O(s)) + c_f F_O(s)}{\int_0^s (1 - F_O(t)) dt + \int_0^{+\infty} (1 - F_D(t)) dt}$$

• Βέλτιστοποίηση: $C(s) = \frac{\text{αριθμ.} \leftarrow \begin{matrix} \uparrow \text{αν } c_f \geq c_p \\ \downarrow \text{αν } c_f \leq c_p \end{matrix}}{\text{παρονομαστής} \leftarrow \begin{matrix} \uparrow \text{ως προς } s \end{matrix}}$

Αν $c_f \leq c_p$ τότε $C(s) \downarrow$ και $s^* = +\infty$
(το αβήρω να χαλάσει)

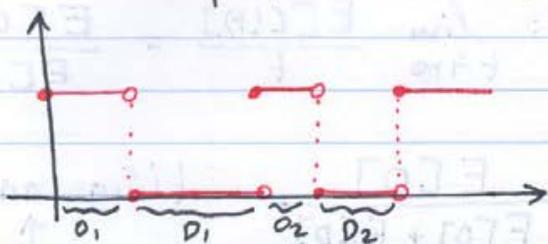
Αν $c_p \leq c_f$ (πιο πρακτικό) $C(s)$ έχει αναγκαστικά
και φούζουνη

$$\begin{aligned}
 C'(s) = 0 &\Rightarrow (c_f - c_p) f_O(s) \left(\int_0^s (1 - F_O(t)) dt + \int_0^{+\infty} (1 - F_D(t)) dt \right) \\
 &\quad - (c_p - (c_f - c_p) F_O(s)) (1 - F_O(s)) = 0 \Rightarrow
 \end{aligned}$$

...

7) Εφαρμογή 2

Η εναλλασσόμενη ανακωτική διαδικασία



Μηχανή εναλλασσόμενη σε περιόδους λειτουργίας και απτίας (O_n, D_n) $n \geq 1$ ανεξ+ισοροφα

$$I(t) = \begin{cases} 1, & \text{αν λειτουργεί} \\ 0, & \text{αν δεν λειτουργεί} \end{cases}$$

Έχουμε ότι $\lim_{t \rightarrow \infty} P(I(t)=1) = \frac{E[O]}{E[O]+E[D]}$

(Αν. σφάλμα, Ανακωτ. Εξισωμ (λυμ), ΒΑΘ)

- Μακροπρόθεσμο μέσο ποσοστό χρόνου λειτουργίας του ανακωτήρα:

$$\lim_{t \rightarrow \infty} \frac{E\left[\int_0^t I(u) du\right]}{t} = ;$$

Μοντελοποίηση: Γέγονος = Έναρξη χρ. λειτ. μηχανήματος

$$X_n = O_n + D_n$$

$$C(t) = \int_0^t I(u) du = \text{χρνος λειτουργίας στο } (0, t]$$

$$C_n = C(S_n) - C(S_{n-1}) = O_n$$

$$(X_n, C_n) = (D_n + D_n, D_n) \quad \text{avé } \mathbb{F} + 100\% \text{ για } n \geq 1$$

Διοτι $(D_n, D_n) \text{ avé } \mathbb{F} + 100\%$.

$$\text{ΣΑΘΚ: } \lim_{t \rightarrow \infty} \frac{E[C(t)]}{t} = \frac{E[C_n]}{E[X_n]} =$$

$$\frac{E[0]}{E[0] + E[D]} \quad (\text{ίδια ανάρτημα})$$

↑
 Διαφορετικά ερωτήματα
 με διαφορετικές φερόδους
 επιλύονται από ίδια ανάρτημα