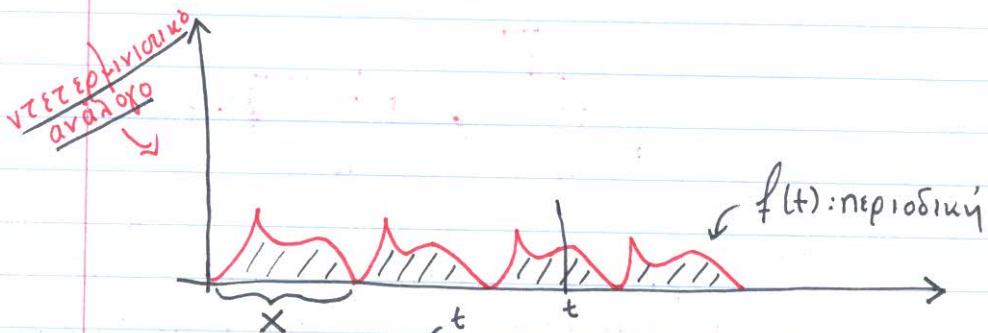


Στοιχειώδες Αναγεννητικό Θεώρημα με κόσμη εφαρμογές

1) ΣΑΘΚ: $\{N(t)\}$ αναγ. διαδ., X_1, X_2, \dots ενδ. χρόνοι S_1, S_2, \dots χρόνοι γέγ. και $\{C(t)\}$ ούβιατη αναγ. διαδ. κόσμους δλδ $(X_n, C_n = C(S_n) - C(S_{n-1}))$ ανεξ + ισόνοτες $n \geq 1 \sim F_{X,C}(x,y)$
 τότε:

Μακροπρόθεσος
ρυθός κόσμους: $\lim_{t \rightarrow +\infty} \frac{C(t)}{t} = \frac{E[C]}{E[X]}$ τε $n \neq 1$

Μακροπρόθεσος
ρυθός κόσμους: $\lim_{t \rightarrow +\infty} \frac{E[C(t)]}{t} = \frac{E[C]}{E[X]}$



$$C(t) = \int_0^t f(u) du, \quad \lim_{t \rightarrow +\infty} \frac{C(t)}{t} = \frac{c}{t}$$

οπου $c = C(x) = \int_0^x f(u) du.$

$$\frac{C(t)}{t} = \frac{\sum_{n=1}^{\lfloor \frac{t}{x} \rfloor} \int_{(n-1)x}^{nx} f(u) du + \int_{\lfloor \frac{t}{x} \rfloor \cdot x}^t f(u) du}{\frac{t}{x} \cdot x}$$

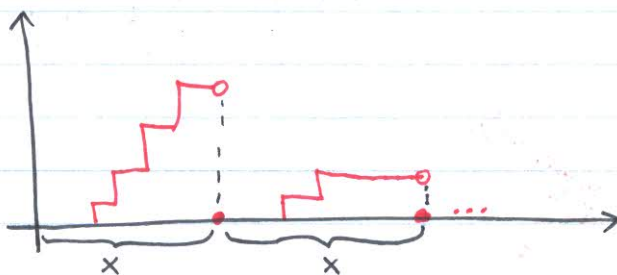
$$\lim_{t \rightarrow +\infty} \frac{C(t)}{t} = \frac{\lfloor \frac{t}{x} \rfloor \cdot c + \int_{\lfloor \frac{t}{x} \rfloor \cdot x}^t f(u) du}{\frac{t}{x} \cdot x} = \frac{c}{x}$$

2) Εφαρμογή: $\{\lambda(t)\}$ Poisson Διαδ. ^{ρυθμός} αριθμ. προϊόντων σε μια αποθήκη. Η αποθήκη εκκαθαρίζεται κάθε x χρονικές μονάδες (ακαριαία).

K : μέγιστο κόστος ανα εκκαθάριση
 k : κόστος εκκαθ. ανα προϊόν
 h : κόστος αποθ. ανα προϊόν και χρονική μονάδα

Να βρεθεί η ανάρτηση $C(x)$ του γαιροπροθέστου μέσου ρυθμού κόστους αποθήκης.

Απάντηση:

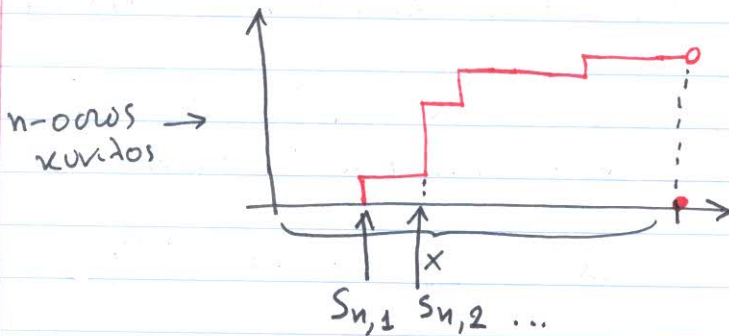


Εδώ ορίζουμε $X_n = x$ και $S_n = \sum_{i=1}^n X_i = nx$
 (χρονος n -οσού γεγονότος) και $N(t) = \left\lfloor \frac{t}{x} \right\rfloor =$
 $\#$ εκκαθ. στο $(0, t]$ (αναπ. διαδ. με σταθερούς ενδ. χρονούς)

$$C_n = K + k \cdot A_n + h \cdot \sum_{i=1}^{A_n} (x - S_{n,i})$$

οπου $A_n = (A(nx) - A((n-1)x)) =$
 $\#$ προϊόντων (αριθμών) στον n -οσού κωδο $((n-1)x, nx)$

$S_{n,i}$ = ο χρόνος άφιξης του i -οσού προϊόντος στον n -οσού κώδο από την έναρξη του κώδου



- $(X_n, C_n) = (x, f(A_n))$: ανεξ + ισόνο/ες
εξαρτάται μόνο από
την $\{A(t) : n-1 \leq t \leq nx\}$.

Άρα το ΣΑΘΚ είναι εφαρμόσιμο.

$$\text{Άρα } c(x) = \lim_{t \rightarrow \infty} \frac{E[C(t)]}{t} = \frac{E[C]}{E[X]}$$

$$E[X] = x.$$

$$E[C] = E\left[K + \kappa A_n + h \sum_{i=1}^{A_n} (x - S_{n,i})\right] =$$

$$K + \kappa E[A_n] + h \cdot E\left[\sum_{i=1}^{A_n} (x - S_{n,i})\right] =$$

$$K + \kappa \cdot \lambda x + h \cdot E\left[\sum_{i=1}^{A_n} (x - S_{n,i})\right]$$

$$\cdot E\left[\sum_{i=1}^{A_n} (x - S_{n,i})\right] = \sum_{j=0}^{\infty} P(A_n=j) E\left[\sum_{i=1}^{A_n} (x - S_{n,i}) \mid A_n=j\right]$$

$$\cdot E\left[\sum_{i=1}^{A_n} (x - S_{n,i}) \mid A_n=j\right] = E\left[\sum_{i=1}^j (x - S_{n,i}) \mid A_n=j\right] =$$

$$= \sum_{i=1}^j (x - E(S_{n,i} \mid A_n=j)) \stackrel{\text{Campbell}}{=} \underline{\underline{\quad}}$$

$$\sum_{i=1}^j \left(x - \frac{i \cdot x}{j+1} \right) = x \cdot j - \frac{j(j+1)x}{2(j+1)} = \frac{jx}{2}$$

$$\text{Άρα } E[C] = K + \kappa \lambda x + h \sum_{j=0}^{+\infty} P(A_n=j) \left(\frac{jx}{2} \right) =$$

$$K + \kappa \lambda x + h \frac{x}{2} E[A_n] =$$

$$K + \kappa \lambda x + h \frac{x}{2} \cdot \lambda x$$

$$\text{Άρα } c(x) = \frac{K + \kappa \lambda x + \frac{h x^2 \lambda}{2}}{x} = \frac{K}{x} + \kappa \lambda + \frac{\lambda h x}{2}$$

Ευαλλαντικά,

$$C_n = K + \kappa A_n + h \int_0^x A(u+(n-1)x) - A((n-2)x) du$$

$$E[C_n] = K + \kappa \lambda x + h \int_0^x \underbrace{E[A(u+(n-1)x) - A((n-2)x)]}_{\lambda u} du$$

$$= K + \kappa \lambda x + h \int_0^x \lambda u du =$$

$$K + \kappa \lambda x + \frac{h \lambda x^2}{2}$$

Βέλτιστο x :

$$c'(x) = -\frac{\kappa}{x^2} + \frac{\lambda h}{2}$$

$$c''(x) = \frac{2\kappa}{x^3} > 0 \quad x > 0$$

άρα $c(x)$ κυρτή στο $(0, +\infty)$

άρα έχει ολικό ελάχιστο στο

$$x^* \quad \text{fε} \quad c'(x^*) = 0 \Rightarrow$$

$$x^* = \sqrt{\frac{2\kappa}{\lambda h}}$$

3) Εφαρμογή 2: Έγκαθαρση αποθήκης όταν συγκεντρωθούν m - προϊόντα

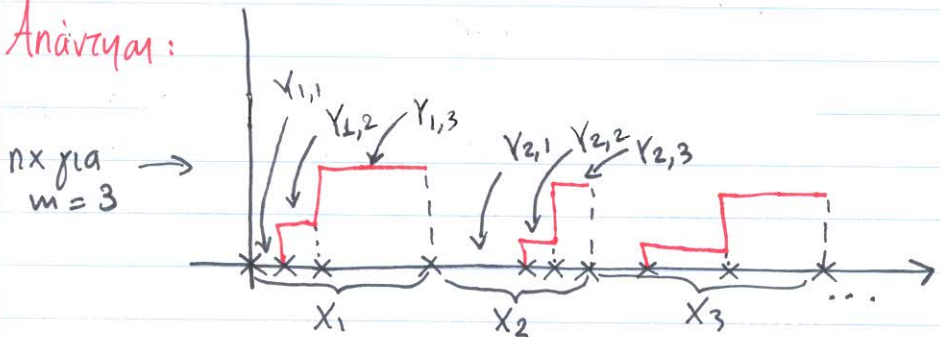
ΕΛΤΑΒ αν. διαδ. αφίξης προϊόντων με
 κόστος ενδ. χρόνο $\mu = 1/\lambda$.

(λ : ρυθμός αφίξης προϊόντων).

Η αποθήκη εγκαθαρίζεται όταν συγκεντρωθούν m - προϊόντα.

$C(m)$ = Μακροπρόθεσμος μέσος
 ρυθμός κόστους
 m^* : βέλτιστο m .

Ανάπτυξη:



$N(t) = \#$ εγκαθαρτίσεων στο $(0, t]$.

$X_n =$ ενδιάμ. χρόνος μεταξύ $(n-1)$ -οστής και n -οστής εγκαθ. $= \sum_{i=1}^m Y_{n,i}$ όπου

$Y_{n,i}$ είναι ο ενδιάμεσος χρόνος μεταξύ $(i-1)$ -οστού και i -οστού προϊόντος στον n -οστό κύκλο.

$$C_n = K + \kappa \cdot m + \underbrace{\eta}_{\text{χρον. αποθ. 1ου γειθ.}} (Y_{n,2} + \dots + Y_{n,m} + Y_{n,3} + \dots + Y_{n,m} + \dots + Y_{n,m})$$

$$\Rightarrow C_n = K + \kappa_m + h \sum_{i=1}^{m-1} \sum_{j=i+1}^m Y_{n,j}$$

(X_n, C_n) $\forall n \in \mathbb{J}$, 100% $n \geq 1$. $\Sigma A \otimes K \checkmark$

$$E[X] = E[X_n] = m \cdot \mu$$

$$\begin{aligned} E[C] &= K + \kappa_m + h \sum_{i=1}^{m-1} \sum_{j=i+1}^m E[Y_{n,j}] = \\ &= K + \kappa_m + h \sum_{i=1}^{m-1} (m-i) \mu = \end{aligned}$$

$$K + \kappa_m + h \frac{(m-1)m}{2} \mu$$

$$\begin{aligned} \text{Αρα } c(m) &= \lim_{t \rightarrow \infty} \frac{E[C(t)]}{t} = \frac{E[C]}{E[X]} = \\ &= \frac{K}{m\mu} + \frac{\kappa}{\mu} + \frac{h(m-1)}{2} \end{aligned}$$

Εστω $c(x)$ η συνεκταση c_n $c(m)$ ορισ η πραγματικα

$$c(x) = \frac{\kappa}{x\mu} + \frac{\kappa}{\mu} + \frac{h(x-1)}{2}$$

$$c'(x) = -\frac{\kappa}{x^2\mu} + \frac{h}{2}$$

$$c''(x) = \frac{2\kappa}{x^3\mu} > 0 \quad x > 0$$

$c(x) \rightarrow$ ωπει ορο $(0, \infty)$

$$\text{Αρα } c'(x^*) = 0 \Rightarrow x^* = \sqrt{\frac{2\kappa}{\mu h}} \quad \text{και}$$

το βέλτιστο m είναι $m^* = [x^*]$ ή
 $m^* = [x^*] + 1$.