

# Προσποιών Discrete Event Systems

Τεκμή

- ① Comments / Documentation
- ② Debugging
- ③ Εγχώρια ή γνωστά εδάφη λειτουργίας  
(αν υπάρχουν)
- ④ Αν δεσμεύει να εκτελεσθεί σενάριο περιόδου λειτουργίας ορισμένης στιγμής. Καταστάσεις

Τεκμή  $\{x(t), t \geq 0\}$ ,  $x(t) \in S$

Ορισμένη καταστάσεις  $\pi_j = \lim_{t \rightarrow \infty} P(x(t)=j)$

$$\theta = E_p(y)$$

π.χ.  $E_p(1(x=j)) = \pi_j$

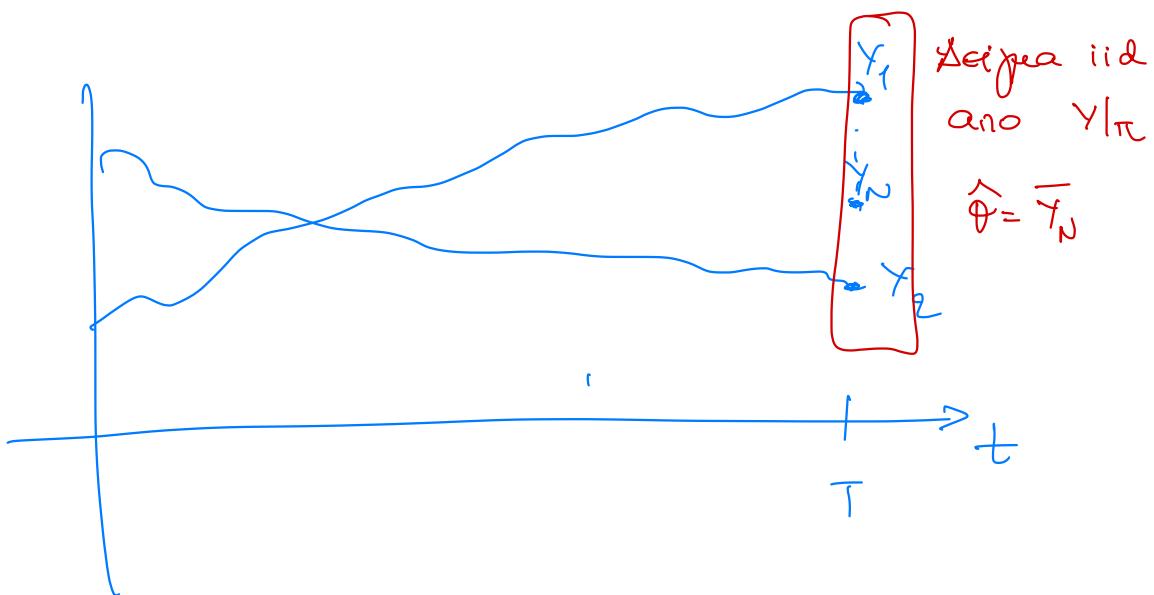
Προσποιών ①

Δημιουργήσεις  $N$  ναυπολιστών της  $\{x(t)\}$   
περίοδος  $T$ , ήπομνημένη  $T \rightarrow \infty$

( $T$  αφετηριακό μέρος να είναι  
δημιουργήσιμης κατά γενούς).

Στο ρεα τα δε σημαίες  $j = 1, \dots, N$

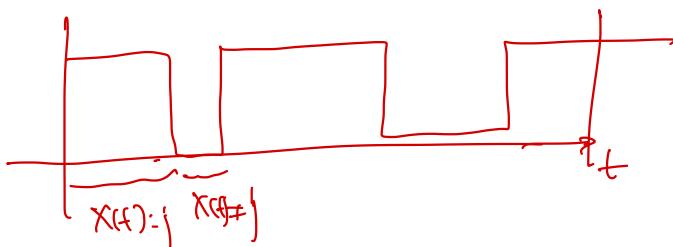
παίρνουνται με παραγόντα  $\gamma_j$



Εργοδική Εμμέσως ( $\pi$ )

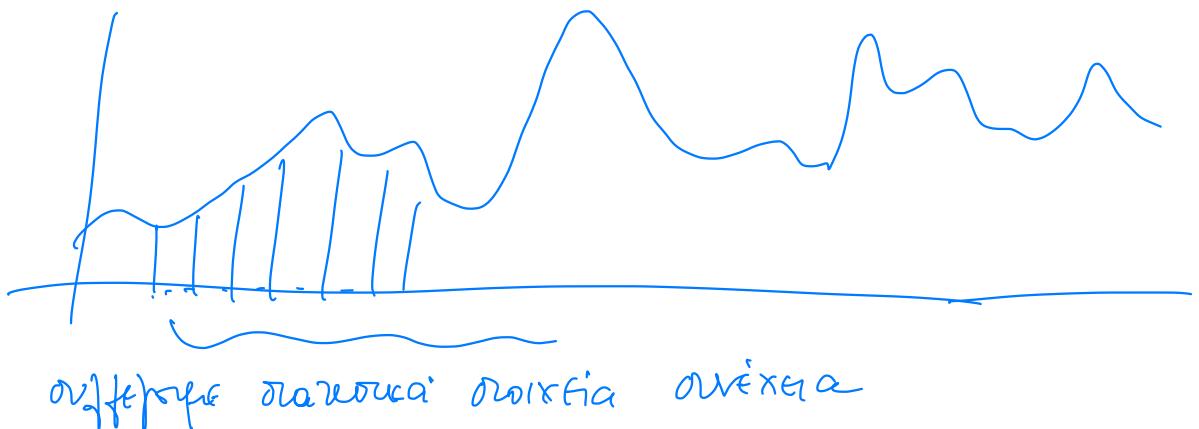
$$\pi_j = \lim_{T \rightarrow \infty} P(X(t) = j) \quad \text{οπλαστική πλούτου.}$$

$$\pi_j = \lim_{T \rightarrow \infty} \frac{1}{T} \int_0^T \mathbb{1}(X(u) = j) du \quad \text{με μ. Ι}$$

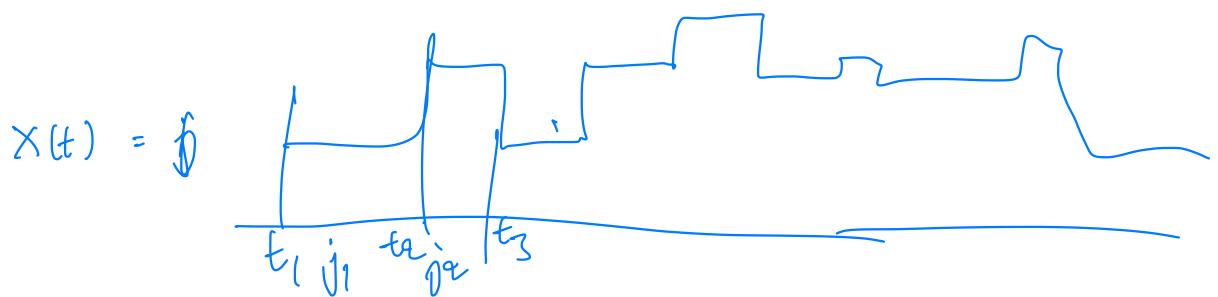


$$\pi_j = \% \text{ ρ. στο } [0, T] \text{ στο } (X(t) = j), \text{ για } T \rightarrow \infty$$

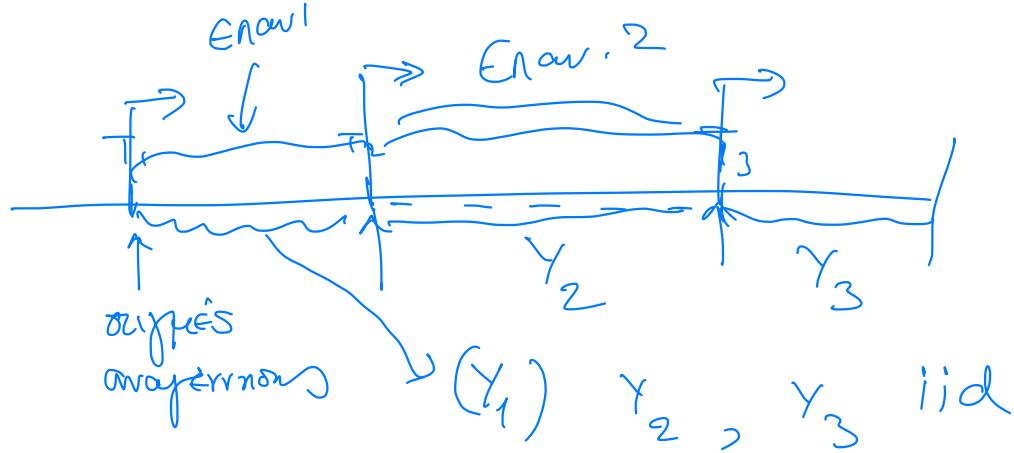
Περιορισμένη πόση μετα γενεράτρια πίνακα  $T \rightarrow \infty$



nx. αν  $\theta = E_p(x) = \lim_{t \rightarrow \infty} E(x(t)) = \sum_j P_j j$



③ Αν  $\{x(t)\}$  αναγεννώνται διαδικασία



$\lim_{T \rightarrow \infty} \frac{1}{T} \int_0^T h(Y(t)) dt = E h(Y)$  ουτός είναι το όριος

(regenerative simulation)

Oupá

G<sup>I</sup>/G/1



Χρόνοι περάσματος αρίστεων

$$T_A \sim F_A \quad \text{iid}$$

FCFS

Χρόνοι εξυπηρέτησης iid

$$T_S \sim F_S$$

Kαριόραση

$n = \text{αρ. λεγχών ή σύνολο}$

$$\text{αρ. λεγχών σε server} = \min(n, 1)$$

$$\text{αρ. "σε όλη την ουρά"} = (n-1)^+$$

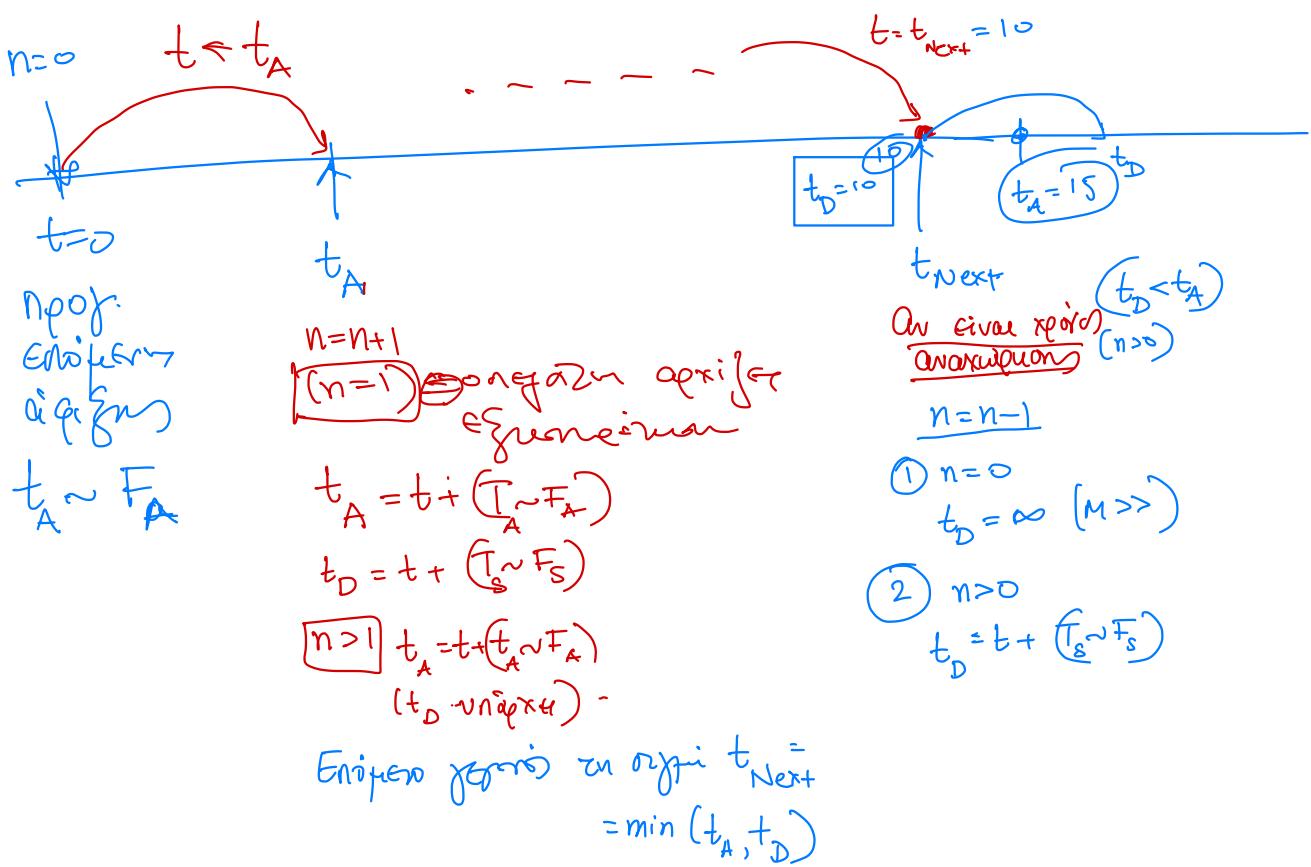
no idling assumption

$t = \text{χρέωση χρόνου}$  (clock variable)

$n = \text{καριόραση}$

Αριστερά :  $n \leftarrow n + 1$

Διαχειριστής :  $n \leftarrow n - 1$



{initial}  $t=0, n=0, t_A=T_A \sim F_A, t_D=\infty, N_A=0, N_D=0$

while  $t < T$

if  $t_A < t_D$  (αριστερή)

$t \leftarrow t_A$   
 $n = n + 1, N_A = N_A + 1$   
 $t_A \leftarrow t + (T_A \sim F_A)$   
if  $n = 1$   
 $\{t_D \leftarrow t + (T_S \sim F_S)\}$

else ( $t_A > t_D$ ) (αναχώρηση)

$t \leftarrow t_D$   
 $n = n - 1, N_D = N_D + 1$   
if  $n = 0$   
 $t_D = \infty$   
else  $t_D = t + (T_S \sim F_S)$

(debugging) print ( $t, t_A, t_D, n, \dots$ )

end {while}

Παραδείγμα

$T_A \sim \text{Exp}(\lambda), \lambda = 5$

$T_S \sim \text{Exp}(\mu), \mu = 8$

μικρή

sim mml( $\lambda, \mu, T$ )

Ταυτούχη οροί

$N_A = \text{αρ. αριστερής ουράς}$

$N_D = \text{αρ. αναχωρήσεως ουράς}$

Χρόνος η αρχής της αγάπης;

Πινακας χρόνων αγάπης/ανακύρωσης αναγέλει.

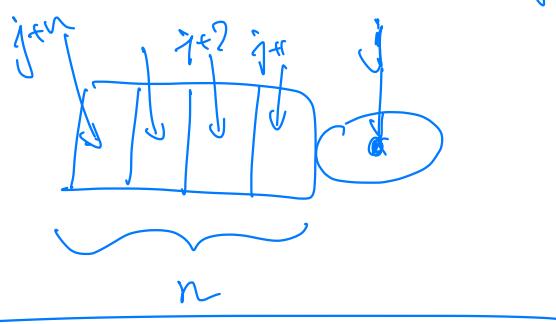
$$M = \begin{bmatrix} j & A_j & D_j \\ 1 & \checkmark & \checkmark \\ 2 & \checkmark & \checkmark \\ 3 & \vdots & \vdots \\ \vdots & \vdots & \vdots \end{bmatrix}$$

$A_j$ : κρίσιμης αγάπης  $j$

$D_j$ : κρίσης αναγέλεις  $j$

Αν  $X(t) = n$

και ότι το t ανακύρωσης  $j$  ορίζεται αναγέλει

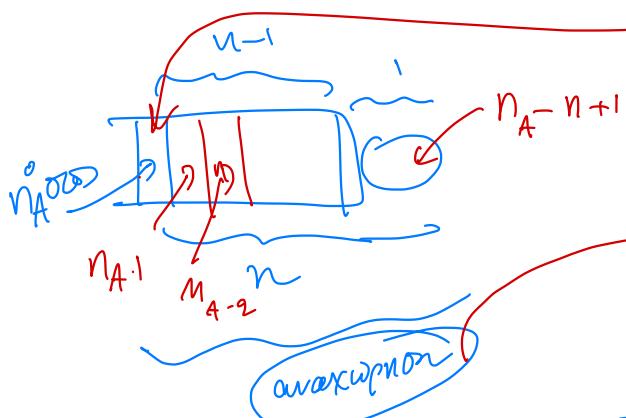


Ιδεώδης

Αν  $X(t) = n > 0$

και  $N_A(t) = n_A$

το μήνι +  
εκείνη ερχεται συνήθως  
 $n_A$  αναγέλεις.

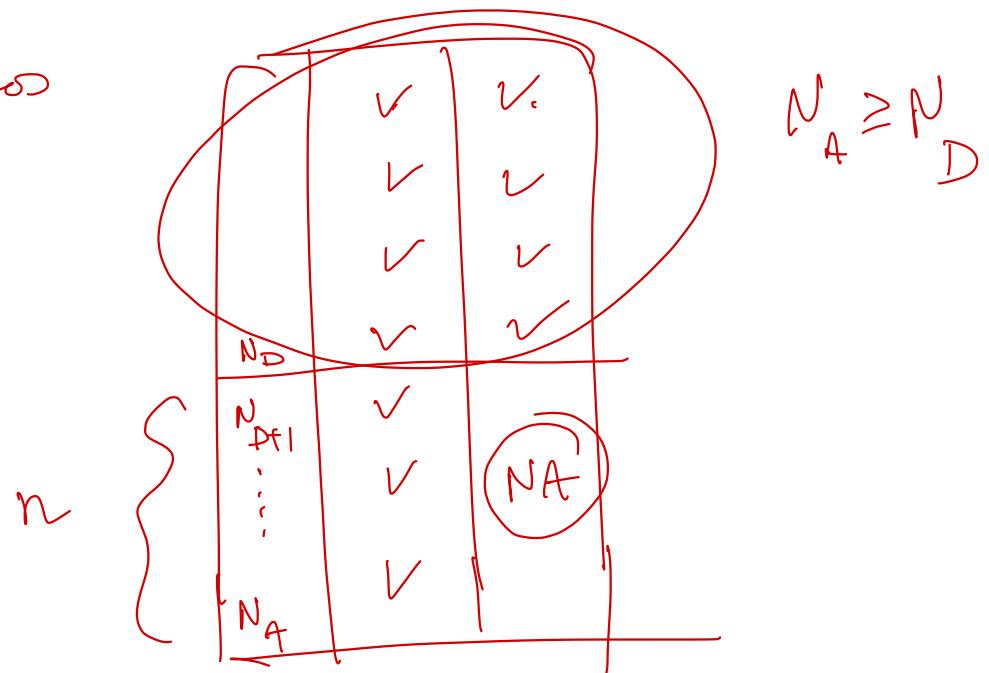


$$M = \begin{bmatrix} j & A_j & D_j \\ 1 & \checkmark & \checkmark \\ 2 & \checkmark & \checkmark \\ \vdots & \vdots & \vdots \\ n_A - n & \checkmark & \checkmark \\ n_A - n + 1 & \checkmark & \checkmark \\ n_A - n + 2 & \checkmark & \checkmark \\ \vdots & \vdots & \vdots \\ n_A & \checkmark & \checkmark \\ n_A + 1 & \checkmark & \checkmark \end{bmatrix}$$

The last row of the matrix is highlighted in red, and the letter t is circled in red. A red arrow points from the matrix to the letter t. A red oval encloses the letter NA.

Αν  $t$  : αρχήν 2025  $n_A + 1$

Zro 2go



$$\hat{w} = \frac{1}{N_D} \sum_{j=1}^{N_D} (D_j - A_j)$$