# Performance Modeling of Computer Systems and Networks

Prof. Vittoria de Nitto Personè

Performance Sensitivity to the Service time distribution

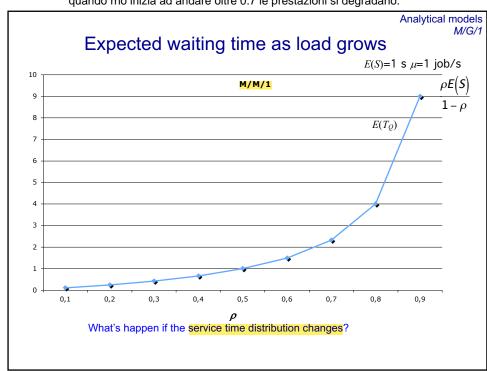
Università degli studi di Roma Tor Vergata

Department of Civil Engineering and Computer Science Engineering

Copyright © Vittoria de Nitto Personè, 2021 https://creativecommons.org/licenses/by-nc-nd/4.0/

1

### quando rho inizia ad andare oltre 0.7 le prestazioni si degradano.



Analytical models

### The Khinchin Pollaczek equation (KP)

$$E(N_Q) = \frac{\rho^2}{2(1-\rho)} [1+C^2], \qquad E(T_Q) = \frac{\rho}{1-\rho} \frac{C^2+1}{2} E(S)$$

$$C^2(S) = \frac{\sigma^2(S)}{E^2(S)}$$

Expected waiting time in an M/G/1 queue can be huge, even under very low utilization  $\rho$ , if  $C^2$  is huge.

$$D \longrightarrow C^2=0$$

$$M \longrightarrow C^2=1$$

$$M \longrightarrow C^{2}=1$$

$$E_{k} \longrightarrow C^{2} = \frac{1}{k}$$

$$H_{2} \longrightarrow C^{2} = g(p) = \frac{1}{2p(1-p)} - 1$$

Prof. Vittoria de Nitto Personè

3

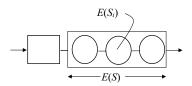
3

### Expected waiting time as load grows: Erlang case

Analytical models

Erlang con 3 stadi

 $E(S)=0.5 \text{ s } \mu=2 \text{ job/s}$ (non è il grafico di prima)



$$\sigma^2(S) = \frac{1}{k} \left(\frac{1}{\mu}\right)^2 = 0.0833333$$

varianza < varianza esponenziale che sarebbe 0.5^2 = 0.25

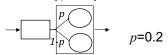
Prof. Vittoria de Nitto Personè

### Expected waiting time as load grows: Hyperexponential case

Analytical models M/G/1

 $E(S)=0.5 \text{ s } \mu=2 \text{ job/s}$ 

(tasso più basso)  $2p\mu$ =0.8 job/s



questa è molto più variabile!

 $2(1-p)\mu=3.2 \text{ job/s}$ (tasso più alto)

$$\sigma^{2}(S) = g(p) \left(\frac{1}{\mu}\right)^{2} = 0.53125$$
  $g(p) = \frac{1}{2p(1-p)} - 1 = 2.125$ 

$$g(p) = \frac{1}{2p(1-p)} - 1 = 2.125$$

varianza

fattore moltiplicativo circa 2x

Prof. Vittoria de Nitto Personè

5

5

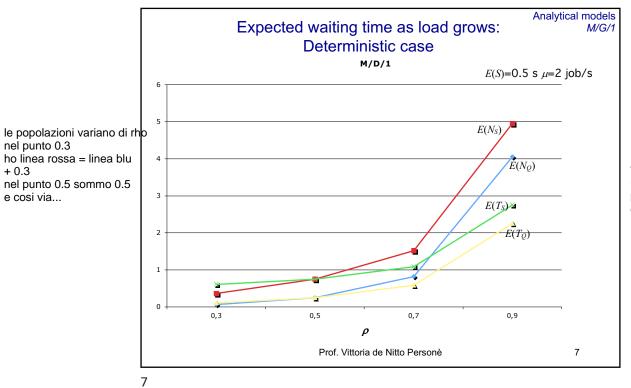
### Analytical models

$$g(p) = \frac{1}{2p(1-p)} - 1$$

The Khinchin Pollaczek equation (KP)
$$\frac{1}{p(1-\rho)} - 1 \qquad \qquad E(N_Q) = \frac{\rho^2}{2(1-\rho)} [1+C^2], \quad E(T_Q) = \frac{\rho}{1-\rho} \frac{C^2+1}{2} E(S)$$

Service time	$E(N_Q)$	$E(T_Q)$			
Determinisctic, M/D/1	$\frac{\rho^2}{2(1-\rho)}$	$\frac{\rho E(S)}{2(1-\rho)}$			
Markovian, M/M/1	$\frac{\rho^2}{1-\rho}$	$\frac{\rho E(S)}{1-\rho}$			
K-Erlang, M/E <sub>k</sub> /1 $\sigma^{2}(S) = \frac{E(S)^{2}}{k}$	$\frac{\rho^2}{2(1-\rho)}\left(1+\frac{1}{k}\right)$	$\frac{\rho E(S)}{2(1-\rho)} \left(1 + \frac{1}{k}\right)$			
Hyperexpo, M/H <sub>2</sub> /1 $\sigma^2(S) = E(S)^2 g(p)$	$\frac{\rho^2}{2(1-\rho)}(1+g(\rho))$	$\frac{\rho E(S)}{2(1-\rho)} (1+g(\rho))$			

Prof. Vittoria de Nitto Personè

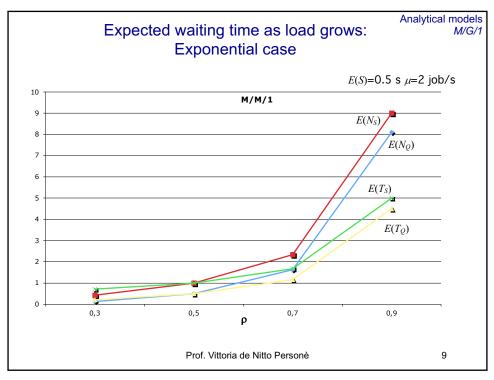


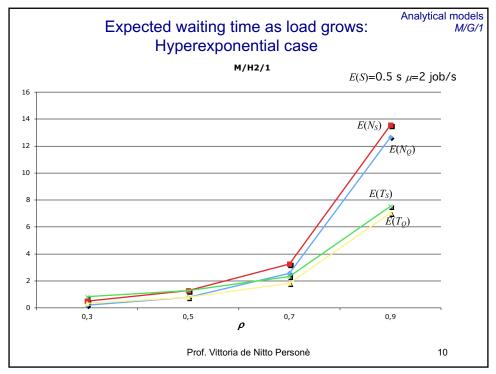
tempi paralleli ( verde e giallo, perchè curva verde = curva gialla + 0.5

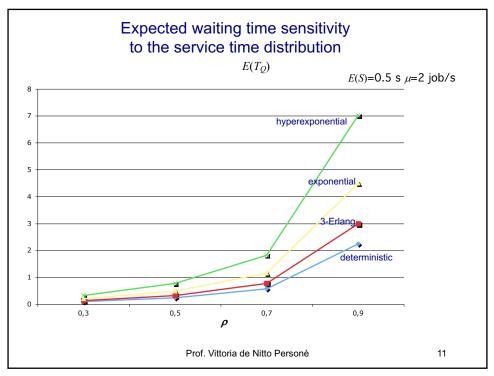
Expected waiting time as load grows:

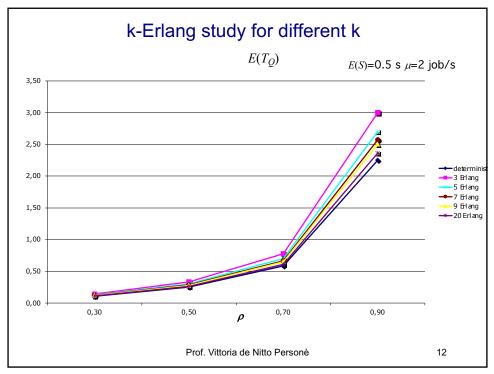
Erlang case

M/E3/1  $E(S)=0.5 \text{ s } \mu=2 \text{ job/s}$   $E(N_S)$   $E(N_S)$   $E(N_S)$   $E(T_S)$   $E(T_S)$  E(

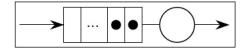








A TP system accepts and processes a stream of transactions, mediated through a (large) buffer: come fosse infinita



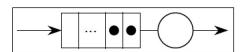
- Transactions arrive "randomly" at some specified rate
- $\bullet$  The TP server is capable of servicing transactions at a given service rate
- Q: If both the arrival rate and service rate are doubled, what happens to the mea response time?

me lo aspetto dimezzato, indipendentemente dalla distribuzione.

Prof. Vittoria de Nitto Personè

13

13



- The mean service time per transaction is 58.37 ms E[S] = 58.37 ms = 0.05837 s
- Q: What happens to the mean response time if the arrival rate increases by 10%? non mi viene detto nulla sulla distribuzione.

notiamo che mu>lambda, quindi il sistema smaltisce il carico.

Prof. Vittoria de Nitto Personè

14

14

mu = 1/E[S] = 17.32

lavoro sul rapporto sui tempi di attesa.

parto dalla formulazione della KP, non so cosa ci sia dentro C^2. Ma questa formula vale sempre.

$$E(T_Q) = \frac{\rho}{1-\rho} \frac{C^2 + 1}{2} E(S)$$

prima del 10% in più

$$E(T_{Q'}) = \frac{\rho'}{1-\rho'} \frac{C^2+1}{2} E(S)$$

dopo il boost del 10%, cambia solo rho perchè rho include lambda che è stato boostato del 10%

$$\frac{E\left(T_{Q}\right)}{E\left(T_{Q'}\right)}\cong0,27\cong\frac{1}{3,7}$$

faccio rapporto tra le due, togliendo elementi come C^2 che non conosco. Trovo rapporto tra le medie del tempo in coda prima e dopo il 10%

La nuova attesa è 3.7 volte l'attesa precedente, e questo incide sul tempo di risposta per una certa parte, a cui sommare una componente che non è variata. Quindi non posso dire che tempo di risposta è 4x, ma solo l'attesa, a cui sommo il tempo di servizio che non è cambiato (ma che probabilmente non incide moltissimo)

Prof. Vittoria de Nitto Personè

15

15

## 04/04/2023 <del>(</del>rivista)

### **Heavy tail distributions properties**

nb: Hyperexp ha coda più alta, variabilità cresce, non c'è più il 63% sotto la media.

esponenziale (coda meno pesante)

memoryless failure rate costante

in ambito migrazione la storia passata non mi dà info sul futuro

Heavy tail

failure rate decrescente

(Pareto: 
$$r(x) = \alpha / x$$
,  $x > 1$ )

(frequenza di fallimento)

sono distribuzioni che troviamo generalmente ovunque, per questo sono importanti.

Pareto è classe di distribuzioni che va circa come 1/x, a seconda di alfa la coda è più o meno pesante.

Prof. Vittoria de Nitto Personè

16

### Where they are

Jobs Unix

Sizes files websites  $\alpha \approx 1.1$  (l'alfa di pareto vale circa questo valore)

Internet topology

Packet n° IP flows 1%  $\rightarrow$  50%  $_{1\% \text{ del traffico comporta } 50\% \text{ del carico.}}$ 

Natural phenomena

Prof. Vittoria de Nitto Personè

17

17

vediamo next time.

### **Pareto**

### **Bounded Pareto**

$$f(x) = \alpha k^{\alpha} x^{-\alpha - 1} \quad k \le x < \infty$$

$$E[X] = \frac{\alpha k}{\alpha - 1} \quad \alpha > 1$$

$$\sigma^2[X] = \frac{\alpha k^2}{(\alpha - 1)^2 (\alpha - 2)} \quad \alpha > 2$$

 $f(x) = \alpha k^{\alpha} x^{-\alpha - 1}$   $k \le x < \infty$   $f(x) = \alpha x^{-\alpha - 1} \frac{k^{\alpha}}{1 - \left(\frac{k}{p}\right)^{\alpha}}$   $k \le x \le p, \ 0 < \alpha < 2$ 

(Vilfredo Pareto, 15 July 1848 – 19 August 1923, economista e sociologo)

Prof. Vittoria de Nitto Personè

### **Pareto**

$$E(T_Q) = \frac{\rho}{1 - \rho} \frac{C^2 + 1}{2} E(S)$$

$$C^2(S) = \frac{\sigma^2(S)}{E^2(S)}$$

$$E[T_Q] = \frac{\rho E[S]}{1 - \rho} \frac{1 + \alpha(\alpha - 2)}{2\alpha(\alpha - 2)}$$

 $\alpha > 2$ 

abbiamo calcolato queste cose per alfa>2

Prof. Vittoria de Nitto Personè

19

19

### Pareto study as load grows

 $E(S)=0.5 \text{ s } \mu=2 \text{ job/s}$ 

 $E(T_Q)$ 

ro list	α = 2,01	α = 2,05	α = 2,1	α = 2,15	determ	3-Erlang	ехро	hyper
0,3	5,437633262	1,152439024	0,617346939	0,439368771	0,107	0,142	0,213	0,333
0,5	12,68781095	2,68902439	1,44047619	1,025193798	0,25	0,333	0,5	0,781
0,7	30	6,274390244	3,361111111	2,392118863	0,583	0,778	1,167	1,823
0.9	114.1902985	24.20121951	12.96428571	9.226744186	2.25	3	4.5	7.031

Nelle ultime due righe, con rho = 0.7 e 0.9 il carico cresce moltissimo (da 30 a 114)

k=0.2512

k=0.2619

prima e terza colonna, la size del job deve essere maggiore di k

$$E[S] = \frac{\alpha k}{\alpha - 1} \qquad \qquad k = \frac{\alpha - 1}{\alpha} E[S]$$

Prof. Vittoria de Nitto Personè

20

la forma è quella, ma cambia la scala. Qui abbiamo 100, 120 sulla y, prima erano più piccoli. e i valori di alfa sono molto piccoli.

