

Erlang probléma = M/M/N/N modell (többek között)

Egy telefonos ügyfélszolgálaton N ügyintéző ül. 1/6
A hívások λ intenzitású Poisson folyamat szerint érkeznek.

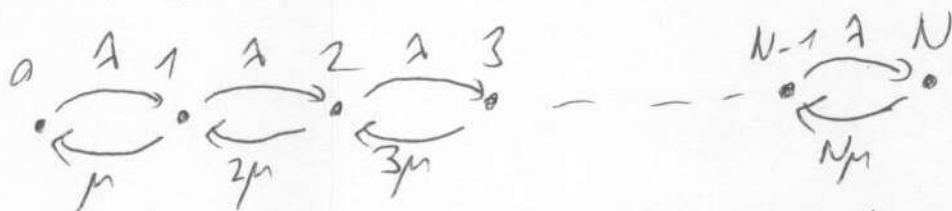
Ha van szabad ügyintéző, akkor P (valamelyik) fogadja a hívást, és az előzményektől függetlenül $\text{Exp}(\mu)$ idő alatt "kiszolgálja" az ügyfelet.

Ha nincs szabad kiszolgáló, akkor a hívás elveszt:
szerepe állni nem lehet.

[Megj: A modellt eredetileg telefonközpont modellezésére használták, ami legfeljebb N hívást tud egyszerre továbbítani.]

Legyen $N(t)$ a foglalt ügyintézők száma t idő eltelével. Ez folytonos idejű stül. hal. folyamat a

$\{0, 1, 2, \dots, N\}$ véges állapottérben:



FIGYELEM: A $k \rightarrow k-1$ ugrás rátája nem μ , hanem $k\mu$, mert a k db éppen beszélő ügyintéző közül $k\mu$ rátával véget valamelyik

Stabilitás: Perse mindig stabil, mert véges állapotterű és irreducibilis.

(2/6)

Stac. eloszlás: a stül. hal. folyamat ugrási rátáiból

$$\pi_k = \frac{\lambda}{k\mu} \pi_{k-1} = \frac{\tilde{\lambda}}{k} \pi_{k-1}, k=1, 2, \dots, N,$$

$$\tilde{\lambda} = \frac{\lambda}{\mu}$$

amiből

$$\pi_k = \pi_0 \frac{\tilde{\lambda}^k}{k!} \quad k=0, 1, \dots, N$$

(Jellemzően $\tilde{\lambda} > 1$)

csökkentett Poisson eloszlás

ahol a normáláshoz $\pi_0 = \frac{1}{\sum_{k=0}^N \frac{\tilde{\lambda}^k}{k!}}$, erre nincs szép zárt képlet.

Vesztésbárhányad: Most is azok az ~~igények~~ hívások vesznek el, amik akkor jönnek, amikor tele van a "sor", vagyis

a hívások $\pi_N = \frac{\tilde{\lambda}^N / N!}{\sum_{k=0}^N \frac{\tilde{\lambda}^k}{k!}}$ hányada

(pont mint az $M/M/1/N$ sorban).

Üresjárat: Most is az idő $\pi_0 = \frac{1}{\sum_{k=0}^N \frac{\tilde{\lambda}^k}{k!}}$ hányadában

üres a rendszer \Rightarrow az idő ekkora hányadában unatkozik minden ügyintéző. Am nem az érdekes.

Üresjárat, jobb kérdés:

Az üzemeteltét inkább az érdekli, hogy az ügyintézők az össz idejük mekkora részét töltik munkával ill. malmozással:

3/6

T idő alatt eltelik összesen $T \cdot N$ munkaidő: ebből mennyi telik munkával?

Válasz: min stac. esetben minden pillanatban átlagosan \bar{N}

$$\bar{N} = E N_{\text{stac}} = \sum_{k=0}^{\infty} k \pi_k \quad \text{ügyintéző dolgozik}$$

\Rightarrow összesen $T \cdot N$ összes-munkaidőből $T \bar{N}$ telik munkával

és $T \cdot N - T \bar{N}$ unalommal

\Rightarrow a kifizetett munkabér $\frac{T \bar{N}}{T \cdot N} = \frac{\bar{N}}{N}$ része „hasznosul”

és $1 - \frac{\bar{N}}{N}$ része az ~~„vesztés”~~ „üresjárat”. ből adódó veszteség.

Stbmdás!

$$\bar{N} = \sum_{k=0}^{\infty} k \pi_k = \sum_{k=0}^{\infty} \pi_0 \frac{\tilde{S}^k}{k!} \cdot k \quad \begin{matrix} k=0 \text{ n.n.} \\ \text{kell} \\ k \geq 1 \end{matrix} = \sum_{k=1}^{\infty} \pi_0 \frac{\tilde{S}^k}{(k-1)!} \stackrel{l=0}{=} \sum_{l=0}^{\infty} \pi_0 \frac{\tilde{S}^{l+1}}{l!} = \tilde{S} \sum_{l=0}^{\infty} \pi_0 \frac{\tilde{S}^l}{l!} = \tilde{S} (1 - \pi_N)$$

Letét egy szerűsítés

$$= \tilde{S} \sum_{l=0}^{\infty} \frac{\tilde{S}^l}{l!} = \tilde{S} \left(\frac{1}{\tilde{S}} - \frac{\tilde{S}^N}{N!} \right) = \tilde{S} (1 - \pi_N)$$

Figyelem: Ezekben a képletekben $\tilde{S} = \frac{A}{\mu}$ azt mutatja, hogy

az érkező ~~igén~~ hívások intenzitása hánystosa annak, amit egy ügyintéző bír.

4/6

Az Ezzel szemben a kihasználtsági tényező

$$S = \frac{A}{N\mu} = \frac{\tilde{S}}{N}, \text{ amivel}$$

$$\frac{N}{N} = \frac{\tilde{S} (1 - \pi_N)}{N} = S (1 - \pi_N)$$

Nát parte:

hasznos on kihasználtság = kihasználtsági tényező \cdot (1 - veszteség-hányad)

Mi kell ahhoz, hogy ~~a~~ a veszteség-hányad kicsi legyen?

1.) Nyilván $\pi_N \geq \frac{S-1}{S}$ (ha a kórlatból nem is látják

első ránkziesre): Ha $S > 1$, akkor az ügyintézők úgy se bírják ~~az~~ a tempót, ha seje lenne üresjárat

(pedis van), és T idő alatt az NTS időre

elégendő feladathól $NTS - NT = NT(S-1)$ elkerülhe-

tetlenül elvégzetken maradna - vagyis a hívások $\frac{S-1}{S}$

hányada.

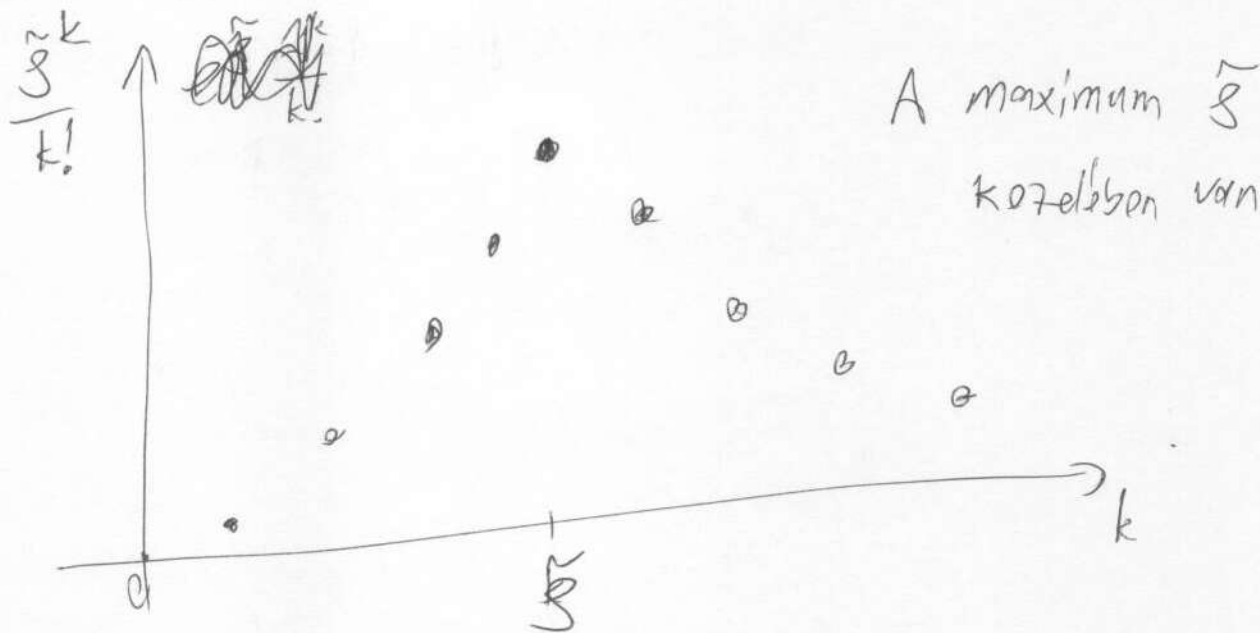
\Rightarrow kell, hogy ~~$\rho < 1$~~ $\rho = \frac{\tilde{\lambda}}{N} < 1$, vagy legalább

$$\rho = \frac{\tilde{\lambda}}{N} \approx 1 \text{ legyen, vagyis } N \approx \tilde{\lambda}$$

$\frac{5}{6}$

alós hangon (hát perstel).

2.) Ha hogy néz ki a $\text{Poi}(\tilde{\lambda})$ eloszlás?



\Rightarrow (9.) \Rightarrow ha $\tilde{\lambda}$ nem nagyon nagy, akkor $N = \tilde{\lambda}$

nem elég: pl $\tilde{\lambda} = 5$, $N = 5$ esetben $\rho = 1$,

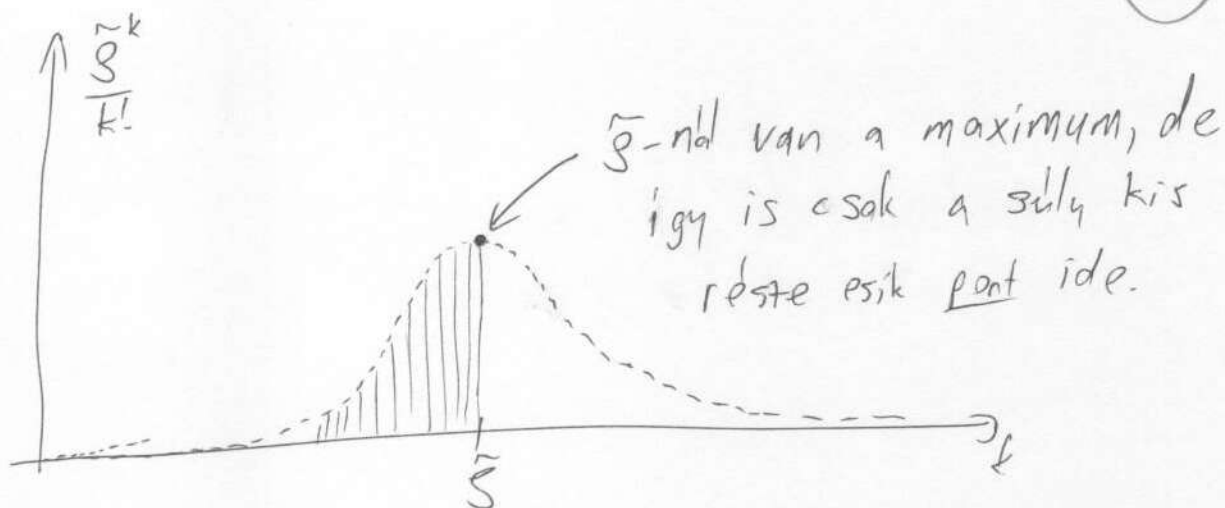
de $\pi_5 > \frac{1}{6}$ rákötésre is (igazából $\pi_5 \approx 0.28$).

Ígyenkor $N \gg \tilde{\lambda}$ kell, vagyis $\rho = \frac{\tilde{\lambda}}{N} \ll 1$

$\Rightarrow \frac{\tilde{\lambda}}{N} = \rho(1 + \pi_N) \ll 1$: a kapacitás döntő

része elkerülhetetlenül pocskába megy.

b.) Ha \tilde{g} nagy, a helyzet nem ilyen rossz: 6/6



Higgypótlék el: Ha \tilde{g} nagy és $N \approx \tilde{g}$, vagyis $g \approx 1$,

akkor $\pi_N \approx \sqrt{\frac{2}{\pi N}}$, pl. $g = N = 1000$ -re $\pi_N \approx 0.01$.

Ha \tilde{g} nagy és $N > \tilde{g} + 5\sqrt{\tilde{g}}$, akkor $\pi_N < 10^{-6}$.

[Pl. ha $\tilde{g} = 1000$, akkor $N = 1160$ bőven elég.]

[Indoklás: Centralis határolás tétel, Stirling formula.]

Tanulság: Érdekes 97 ügyfél szolgálatakat összehívni.