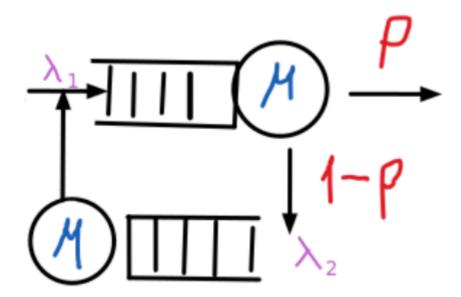
## **Esercizio**



Iniziamo con lo scrivere i flussi in entrata:

$$\{\lambda_1 = \gamma + \lambda_2 \ \{\lambda_2 = (1-p)\lambda_1 \}$$

Sostituendo  $\lambda_2$  in  $\lambda_1$  otteniamo:  $\lambda_1=rac{\gamma}{p}$  ;  $\lambda_2=rac{\gamma(1-p)}{p}$ 

La product form è data dalle equazioni:

$$\pi(n_1,n_2) = \pi_1(n_1)\pi_2(n_2)\ \pi_2(n) = (1-
ho_i)
ho_i^{n_i}$$
 Le visite sono:

$$v_1=rac{\lambda_1}{\gamma}=rac{1}{p}$$
 e  $v_2=rac{\lambda_2}{\gamma}=rac{(1-p)}{p}$ 

Parametri:  $\gamma=1.3j/s$ ,  $\mu_1=30j/s$ ,  $\mu_2=25j/s$  Nel caso bilanciato, cioè p=0.5, il 50% cicla. Nel centro 1 abbiamo 1 visita in più rispetto al centro 2. Se P = 0.5 ho R = 0.1152 s, Se P = 0.6 ho R = 0.0865 s Se p = 0.05 ho 20 visite ad 1, 19 visite a 2, il tempo di risposta R = 68.333 s  $\rho_1=0.8666$ ,  $\rho_2=0.988$   $E(n_1)=6.5s$ ,  $E(n_2)=82.333$ 

Nelle forme prodotto aperte, le marginali già sono in forma prodotto, nel caso chiuso no.

 $\pi(n_1,...,n_M)=rac{1}{G(n)}\prod_{i=1}^N f_i(...)$  con  $f_i$  formula dipendente dal centro i. La funzione G serve per normalizzare ad 1. Voglio probabilità del centro i di contenere n job, ovvero  $P_i(n)=\sum_{ar s:n_i=n}\pi(ar s)$ 

Esistono algoritmi per calcolare gli indici senza necessità della soluzione. Noi vedremo l'algoritmo di **Mean Value Analysis**, perchè molto semplice e diffuso (accettato in ambiti industriali).

## **Mean Value Analysis**

Essa si basa sulle stesse ipotesi di BCMP, ovvero accettiamo *FIFO*, esponenziale, *PS*, *LIFO* con prelazione, ed *IS*. Definiamo il numero di job  $\doteq N$  e il numero dei centri  $\doteq M$ . Siamo sempre in un contesto di reti chiuse.

Gli indici dipendono sempre da N, anche se non sempre esplicitato.

Devo considerare un singolo centro i, e il tempo di risposta medio di un centro nella rete ci dice quanto tempo spende un job nel centro i. Vogliamo quindi calcolare  $E(t_i(N)) = E(s_i) + E(a_i(N))E(s_i)$ 

La prima componente è il tempo speso in servizio, la seconda è il tempo speso in attesa che gli altri job terminino il servizio quando lui arriva nel centro. Poichè siamo in una rete stocastica, stiamo trattando sempre variabili random, e denotiamo quindi  $a_i(N)$  il numero medio di job presenti all'arrivo del nostro job di riferimento i a "tutti gli istanti di arrivo". Cioè faccio tale misurazione ogni qual volta che arriva un job nuovo nel centro, mentre E(n) era su tutti gli istanti di arrivo. Solo nelle rete separabili vale il **teorema degli arrivi**, ovvero  $E(a_i(N)) = E(n_i(N-1))$ .

Facendo tale sostituzione alla formula sopra, abbiamo:  $E(t_i(N)) = E(s_i)(1 + E(n_i(N-1)))$ 

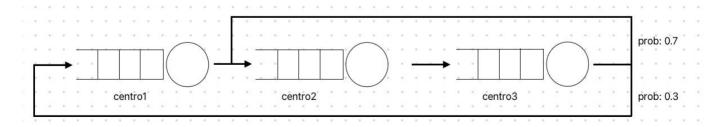
che è un ricorsione, in cui vediamo che: N=0  $E(n_1(0))=E(n_2(0))=,...,=E(n_M(0))=0$ 

Quindi a 
$$N=1$$
, avrò  $E(n_i(N-1))=E(n_i(0))=0$  e quindi  $E(t_i(N=1))=E(s_i)$ 

Possiamo ricavare il throughput del centro i,  $\lambda_i(N)$ , ma ci serve  $E(n_i(N))$  per usare Little, che non posso sapere, perchè essendo la formula ricorsiva conosco solo gli indici *passati*.

In alternativa sfrutto le visite. 
$$\lambda_i(n)=rac{n}{\sum_{j=1}^N v_{j,i} E(t_j(n))}$$
 e quindi  $E(n_i(n))=\lambda_i(n) E(t_i(n))$ 

Esempio:



Definiamo  $M=3,\; N=3,\; \mu_1=1\; j/s,\; \mu_2=\mu_3=2\; j/s$  Valutiamo lo spazio degli stati:

$$E =$$

$$\{(3,0,0),(2,1,0),(2,0,1),(1,2,0),(1,1,1),(1,0,2),(0,3,0),(0,2,1),(0,1,2),(0,0,1,2),(0,0,1,2),(0,0,1,2,2),(0,0,1,2,2),(0,0,1,2,2),(0,0,2,2),(0,0,2,2),(0,2,$$

Sono 10 stati perchè  $\binom{N+M-1}{M-1}=\binom{5}{2}=\frac{5!}{3!2!}=\frac{5\cdot 4\cdot 3!}{3!2!}=10$ . Le prestazioni dei centri 2 e 3 saranno uguali, avendo stesso tasso e stesse visite. Scrivo sistema di equazioni linearmente indipendenti.

$$y_1 = 0.3y_3$$

$$y_2 = y_1 + 0.7y_3$$

$$y_3 = y_2$$

Potrei trovare anche matrice routing 3x3: 
$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0.3 & 0.7 & 0 \end{pmatrix}$$

che posso abbreviare in  $\bar{y}=\bar{y}P$ 

Devo fissare *arbitrariamente* un valore nel sistema delle visite, fisso  $y_3=1$  ad esempio, perchè è la più semplice.

Troviamo: 
$$y_1 = 0.3, y_2 = 1, y_3 = 1$$

Vogliamo calcolare le visite **rispetto al centro 1**. 
$$v_{1,1}=1, v_{2,1}=\frac{y_2}{y_1}=3.3333=v_{3,1}=\frac{y_3}{y_1}=3.3333$$

Questo è perchè ho preso 1 come punto di osservazione. Se cambiassi col centro 2:

$$v_{2,2}=v_{3,2}=rac{y_2}{y_2}=1,\;v_{1,2}=rac{y_2}{y_1}=0.3$$

Rispetto al centro 3? uguali.

$$v_{1,3}=0.3,\; v_{2,3}=v_{3,3}$$
=1

Adesso procediamo con gli indici di prestazione per i vari centri, partendo dalla presenza di  $1\ job$ :

$$n = 1$$

Calcoliamo il tempo di risposta medio, per ogni centro, partendo da 1 job.

$$E(t_1(1)) = E(s_1)(1 + E_{n_1}(0)) = 1 \cdot (1 + 0) = 1$$

$$E(t_2(1)) = E(s_2)(1 + E_{n_2}(0)) = 0.5 \cdot (1+0) = 0.5$$

$$E(t_3(1)) = 0.5$$

Questi primi tre risultati derivano dal fatto che, per n=1 abbiamo  $E(t_j(1))=E(s_i)=1/\mu_i$ 

Calcoliamo le entrate rispetto al centro 1:

$$\lambda_1(1) = rac{1}{1\cdot 1 + 3\cdot 33\cdot 0.5 + 3\cdot 33\cdot 0.5} = 0.230769$$
 avendo al denominatore  $\sum_{j=1}^N v_{j,i} E(t_j(n))$ .

Poichè n=1, ho  $E(t_j(1))=E(s_i)=1/\mu_i$ , quindi al denominatore stiamo moltiplicando le visite rispetto *al centro 1* per i vari tassi di servizio. Dalle definizioni:

$$E(n_1(1)) = \lambda_1(1) \cdot E(t_1(1)) = 0.230769$$

Analogamente, per il centro 2 e 3 si hanno: 
$$\lambda_2(1)=\frac{1}{1\cdot0.3+0.5\cdot1+0.5\cdot1}=0.769231=\lambda_3(1)$$
  $E(n_2)=E(n_3)=0.3846155$ 

$$n=2$$

Adesso abbiamo incrementato di 1 il numero di job, incrementiamo mano mano perchè le formule sono ricorsive, devo partire dal caso base di sistema con 0 job e mano a mano incrementare.

$$E(t_1(2)) = E(S_1)(1 + E_{n_1}(1)) = 1 \cdot (1 + 0.230769) = 1.230769$$

$$E(t_2(2)) = E(S_2)(1 + E_{n_2}(1)) = 0.5 \cdot (1 + 0,3846155) = 0.69230775$$

$$E(t_3(2)) = 0.69230775$$

Mi focalizzo sul centro 1:  $\lambda_1(2)=rac{2}{1\cdot 1.23+0.69\cdot 3.333+0.69\cdot 3.333}=0.3430$ 

$$E(n_1(2)) = 0.3430 \cdot 1.230769 = 0.4222$$

Passiamo ai centri 2 e 3

$$\lambda_2(2) = \lambda_3(2) = \frac{2}{0.3 \cdot 1.23 + 0.69 + 0.69} = 1.1435$$

$$E(n_2(2)) = E(n_3(2)) = 1.1435 \cdot 0.6923 = 0.791661$$

$$n=3$$

Per il centro 1:

$$E(t_1(3)) = E(S_1)(1 + E_{n_1}(2)) = 1 \cdot (1 + 0.4222) = 1.4222$$

Per i centri 2 e 3:

$$E(t_2(3)) = E(t_3(3)) = E(S_2)(1 + E_{n_2}(3)) = 0.5 \cdot (1 + 0.791661) = 0.8958305$$

Calcoliamo gli indici per il centro 1:

$$\lambda_1(3) = \frac{3}{1 \cdot 1.4222 + 3.33 \cdot 0.8958 + 3.33 \cdot 0.8958} = 0.406051$$

$$E(n_1(3)) = 0.406051 \cdot 1.4222 = 0.577197$$

Calcoliamo gli indici per il centro 2 e 3:

$$\lambda_2(3) = \frac{3}{1.422 \cdot 0.3 + 0.8958 \cdot 1 + 0.8958 \cdot 1} = 1.35244 = \lambda_3(3)$$

$$E(n_2(3)) = E(n_3(3)) = 1.3544 \cdot 0.895835 = 1.211402$$

Che verifiche posso eseguire?

- La somma delle popolazioni medie deve restituire l'uguaglianza  $N=\sum_{i=1}^N E(n_i(N)) pprox 3$
- Possiamo anche calcolare l'utilizzazione  $U_1=0.406176$  ed  $U_2=U_3=0.67696$  (Non ho capito come ricavarle, dovrei calcolare  $1-p_i(0)$ ma dovrei sapere le probabilità degli stati! Boh)

Questi sono tutti indici *locali*. Possiamo parlare anche di indici *globali*, ma dobbiamo sempre scegliere un punto di osservazione, perchè la rete è chiusa.

Vogliamo calcolare il tempo di risposta rispetto al centro 1, ovvero da quando il centro 1 lancia una richiesta al resto del sistema fino a quando questo sottosistema manda indietro una risposta. Tutto è in funzione di N=3. Calcolo il tempo di risposta rispetto al centro 1.

$$E(t_{2,1}(3)) = v_{2,1} \cdot E(t_2(3)) + v_{3,1} \cdot E(t_3(3)) = 5.99 \ s$$

$$E(t_{2,2}(3)) = v_{1,2} \cdot E(t_1(3)) + v_{3,2} \cdot E(t_3(3)) = 1.33 \ s$$

Il secondo valore è più piccolo perchè dato che c'è il ciclo è più facile che si ritorni più velocemete a 2 direttamente da 3 facendo un giro più corto. Il tempo di ciclo è un giro completo rispetto al numero di visite che faccio negli altri rispetto al mio riferimento. Queste cose stanno anche sul libro.

Tempo di ciclo rispetto a 1: 
$$E(t_{c,1}(3)) = E(t_{2,1}(3)) + E(t_1(3)) = 7.41 \ s$$

$$E(t_{c,2}(3)) = v_{1,2}E(t_1(3)) + v_{3,2}E(t_3(3)) + v_{2,2}E(t_2(3)) = 2.23 \ s$$