

Notas sobre Sistemas de Espera

Notes about Queuing Systems

Carlos E. Martínez-Rodríguez

Abstract

En este documento se presenta una recopilación de resultados relacionados con la teoría de procesos estocásticos, con un enfoque específico en procesos de Markov, procesos regenerativos, procesos de renovación y procesos estacionarios. La relevancia de estos temas reside en la capacidad de identificar puntos de regeneración y las condiciones necesarias para la garantizar la estacionareidad del proceso. El estudio inicia con una revisión de cadenas de Markov y prosigue con el análisis de procesos que cumplen con la propiedad fuerte de Markov. Posteriormente, se profundiza en los procesos de renovación, procesos regenerativos y, finalmente, en los procesos regenerativos estacionarios, destacando los resultados presentados por Thorisson [132]. Este trabajo no tiene la intención de ser exhaustivo, sino de proporcionar una base sólida que permita profundizar en el conocimiento de estos procesos, dado su amplio espectro de aplicaciones en criptografía [?], teoría de colas [?] y métodos de Monte Carlo [?]. Asimismo, se subraya la importancia de los procesos de tipo Poisson debido a sus numerosas aplicaciones (ver [?]).

Abstract

This document presents a compilation of results related to the theory of stochastic processes, with a specific focus on Markov processes, regenerative processes, renewal processes, and stationary processes. The relevance of these topics lies in the ability to identify regeneration points and the necessary conditions to ensure the stationarity of the process. The study begins with a review of Markov chains and continues with the analysis of processes that satisfy the strong Markov property. Subsequently, it delves into renewal processes, regenerative processes, and finally, stationary regenerative processes, highlighting the results presented by Thorisson [132]. This work is not intended to be exhaustive but aims to provide a solid foundation for further deepening the knowledge of these processes, given their broad range of applications in cryptography [?], queueing theory [?], and Monte Carlo methods [?]. Additionally, the importance of Poisson-type processes is emphasized due to their numerous applications (see [?]).

Contents

1	Procesos Estocásticos	3
1.1	Cadenas de Markov	4
1.2	Procesos de Estados de Markov	6
1.3	Clasificación de Estados	7
1.4	Procesos de Markov	8
2	Estacionareidad	9
3	Funciones Armónicas, Recurrencia y Transitoriedad	9
4	Teoría Ergódica	10
4.1	Ejemplo de Cadena de Markov para dos Estados	10
5	Procesos de Markov de Saltos	11
6	Matriz Intensidad	13
7	Medidas Estacionarias	13
8	Criterios de Ergodicidad	13

9 Procesos de Nacimiento y Muerte	14
10 Procesos de Nacimiento y Muerte Generales	14
11 Notación Kendall-Lee	15
11.1 Cola $M/M/1$	16
11.2 Cola $M/M/\infty$	18
11.3 Cola $M/M/m$	18
11.4 Cola $M/M/m/m$	20
11.5 Cola $M/G/1$	21
11.6 Cola con Infinidad de Servidores	23
12 Redes de Colas:Sistemas Abiertos	23
13 Resultados para Procesos de Salida	24
14 Sistemas de Visitas	26
15 Función Generadora de Probabilidades	30
16 El problema de la ruina del jugador	36
17 Ecuaciones Centrales	42
18 Redes de Jackson	46
19 Resultados Adicionales	46
19.1 Procesos de Renovación y Regenerativos	46
19.2 Propiedades de los Procesos de Renovación	55
19.3 Resultados para Procesos de Salida	70
20 Aplicación a Teoría de Colas	72

Introducción

El estudio de las cadenas de Markov es fundamental para comprender las condiciones bajo las cuales un proceso estocástico puede regenerarse, así como para determinar la existencia de tiempos de regeneración. La extensión de estos conceptos a teorías de colas y sistemas de visitas cíclicas requiere un conocimiento profundo de la teoría subyacente. Este análisis naturalmente lleva a explorar temas más complejos, tales como los procesos regenerativos y de renovación. En este trabajo se realiza una revisión de los conceptos esenciales para iniciar el estudio de los procesos regenerativos estacionarios. La revisión de estos temas se llevó a cabo en su momento bajo la supervisión del Dr. Raúl Montes de Oca Machorro y la Dra. Patricia Saavedra Barrera, cuyas oportunas y valiosas sugerencias y comentarios fueron fundamentales para desarrollar el estudio de este tipo de procesos estocásticos. Es importante destacar que las aplicaciones de estos resultados en la teoría de colas tienen un impacto significativo en problemas contemporáneos. A pesar de los avances logrados, aún existen preguntas sin resolver sobre su aplicación y generalización en la teoría de colas. Este trabajo no pretende ser un estudio exhaustivo sobre el tema, sino más bien proporcionar los elementos necesarios para introducirse en el estudio de estos procesos. El documento está organizado de la siguiente manera: en la primera sección se realiza una revisión de las cadenas de Markov y de los procesos de Markov. En la segunda sección se aborda un estudio inicial de los procesos de renovación y de los procesos regenerativos, junto con sus propiedades y el teorema principal de renovación. La tercera sección profundiza en los procesos regenerativos incluidos en [132], para los cuales es necesario revisar procesos más generales. Finalmente, en la última sección se presentan una serie de consideraciones respecto al contenido de este trabajo.

Introduction

The study of Markov chains is fundamental for understanding the conditions under which a stochastic process can regenerate, as well as for determining the existence of regeneration times. Extending these concepts to queueing theories and cyclic visit systems requires a deep understanding of the underlying theory. This analysis naturally leads to exploring more complex topics such as regenerative and renewal processes. This work provides a review of the essential concepts for initiating the study of stationary regenerative processes. The review of these topics was conducted under the supervision of Dr. Raúl Montes de Oca Machorro and Dr. Patricia Saavedra Barrera, whose timely and valuable suggestions and comments were fundamental in developing the study of these types of stochastic processes. It is important to highlight that the applications of these results in queueing theory have a significant impact on contemporary problems. It is important to highlight that the applications of these results in queueing theory have a significant impact on contemporary problems. Despite the advances made, there are still unresolved questions regarding their application and generalization in queueing theory. This work does not aim to be an exhaustive study of the topic but rather to provide the necessary elements to introduce the study of these processes. The document is organized as follows: the first section provides a review of Markov chains and Markov processes. The second section addresses an initial study of renewal processes and regenerative processes, along with their properties and the main renewal theorem. The third section delves into the regenerative processes included in [132], for which it is necessary to review more general processes. Finally, the last section presents a series of considerations regarding the content of this work.

1 Procesos Estocásticos

Definición 1.1. Sea X un conjunto y \mathcal{F} una σ -álgebra de subconjuntos de X , la pareja (X, \mathcal{F}) es llamado espacio medible. Un subconjunto A de X es llamado medible, o medible con respecto a \mathcal{F} , si $A \in \mathcal{F}$.

Definición 1.2. Sea (X, \mathcal{F}, μ) espacio de medida. Se dice que la medida μ es σ -finita si se puede escribir $X = \bigcup_{n \geq 1} X_n$ con $X_n \in \mathcal{F}$ y $\mu(X_n) < \infty$.

Definición 1.3. Sea X un espacio topológico. El álgebra de Borel en X , denotada por $\mathcal{B}(X)$, es la σ -álgebra generada por la colección de todos los conjuntos abiertos de X . Es decir, $\mathcal{B}(X)$ es la colección más pequeña de subconjuntos de X que contiene todos los conjuntos abiertos y es cerrada bajo la unión numerable, la intersección numerable y el complemento.

Definición 1.4. Una función $f : X \rightarrow \mathbb{R}$, es medible si para cualquier número real α el conjunto

$$\{x \in X : f(x) > \alpha\},$$

pertenece a \mathcal{F} . Equivalentemente, se dice que f es medible si

$$f^{-1}((\alpha, \infty)) = \{x \in X : f(x) > \alpha\} \in \mathcal{F}.$$

Definición 1.5. Sean $(\Omega_i, \mathcal{F}_i)$, $i = 1, 2, \dots$, espacios medibles y $\Omega = \prod_{i=1}^{\infty} \Omega_i$ el conjunto de todas las sucesiones $(\omega_1, \omega_2, \dots)$ tales que $\omega_i \in \Omega_i$, $i = 1, 2, \dots$. Si $B^n \subset \prod_{i=1}^n \Omega_i$, definimos $B_n = \{\omega \in \Omega : (\omega_1, \omega_2, \dots, \omega_n) \in B^n\}$. Al conjunto B_n se le llama cilindro con base B^n , el cilindro es llamado medible si $B^n \in \prod_{i=1}^n \mathcal{F}_i$.

Definición 1.6. [TSP, Ash [?]] Sea $X(t), t \geq 0$ proceso estocástico, el proceso es adaptado a la familia de σ -álgebras \mathcal{F}_t , para $t \geq 0$, si para $s < t$ implica que $\mathcal{F}_s \subset \mathcal{F}_t$, y $X(t)$ es \mathcal{F}_t -medible para cada t . Si no se especifica \mathcal{F}_t entonces se toma \mathcal{F}_t como $\mathcal{F}(X(s), s \leq t)$, la más pequeña σ -álgebra de subconjuntos de Ω que hace que cada $X(s)$, con $s \leq t$ sea Borel medible.

Definición 1.7. [TSP, Ash [?]] Sea $\{\mathcal{F}(t), t \geq 0\}$ familia creciente de sub σ -álgebras. es decir, $\mathcal{F}(s) \subset \mathcal{F}(t)$ para $s \leq t$. Un tiempo de paro para $\mathcal{F}(t)$ es una función $T : \Omega \rightarrow [0, \infty]$ tal que $\{T \leq t\} \in \mathcal{F}(t)$ para cada $t \geq 0$. Un tiempo de paro para el proceso estocástico $X(t), t \geq 0$ es un tiempo de paro para las σ -álgebras $\mathcal{F}(t) = \mathcal{F}(X(s))$.

Definición 1.8. Sea $X(t), t \geq 0$ proceso estocástico, con (S, χ) espacio de estados. Se dice que el proceso es adaptado a $\{\mathcal{F}(t)\}$, es decir, si para cualquier $s, t \in I$, I conjunto de índices, $s < t$, se tiene que $\mathcal{F}(s) \subset \mathcal{F}(t)$, y $X(t)$ es $\mathcal{F}(t)$ -medible,

Definición 1.9. Sea $X(t), t \geq 0$ proceso estocástico, se dice que es un Proceso de Markov relativo a $\mathcal{F}(t)$ o que $\{X(t), \mathcal{F}(t)\}$ es de Markov si y sólo si para cualquier conjunto $B \in \chi$, y $s, t \in I$, $s < t$ se cumple que

$$P\{X(t) \in B | \mathcal{F}(s)\} = P\{X(t) \in B | X(s)\}. \quad (1.1)$$

Nota 1.1. Si se dice que $\{X(t)\}$ es un Proceso de Markov sin mencionar $\mathcal{F}(t)$, se asumirá que

$$\mathcal{F}(t) = \mathcal{F}_0(t) = \mathcal{F}(X(r), r \leq t),$$

entonces la ecuación (1.1) se puede escribir como

$$P\{X(t) \in B | X(r), r \leq s\} = P\{X(t) \in B | X(s)\}. \quad (1.2)$$

Teorema 1.1. Sea $(X_n, \mathcal{F}_n, n = 0, 1, \dots)$ Proceso de Markov con espacio de estados (S_0, χ_0) generado por una distribución inicial P_0 y probabilidad de transición p_{mn} , para $m, n = 0, 1, \dots, m < n$, que por notación se escribirá como $p(m, n, x, B) \rightarrow p_{mn}(x, B)$. Sea S tiempo de paro relativo a la σ -álgebra \mathcal{F}_n . Sea T función medible, $T : \Omega \rightarrow \{0, 1, \dots\}$. Supóngase que $T \geq S$, entonces T es tiempo de paro. Si $B \in \chi_0$, entonces

$$P\{X(T) \in B, T < \infty | \mathcal{F}(S)\} = p(S, T, X(s), B). \quad (1.3)$$

en $\{T < \infty\}$.

1.1 Cadenas de Markov

Definición 1.10. Sea $(\Omega, \mathcal{F}, \mathbb{P})$ un espacio de probabilidad y \mathbf{E} un conjunto no vacío, finito o numerable. Una sucesión de variables aleatorias $\{X_n : \Omega \rightarrow \mathbf{E}, n \geq 0\}$ se le llama Cadena de Markov con espacio de estados \mathbf{E} si satisface la condición de Markov, esto es, si para todo $n \geq 1$ y toda sucesión $x_0, x_1, \dots, x_n, x, y \in \mathbf{E}$ se cumple que

$$P\{X_n = y | X_{n-1} = x, \dots, X_0 = x_0\} = P\{X_n = y | X_{n-1} = x_{n-1}\}. \quad (1.4)$$

La distribución de X_0 se llama distribución inicial y se denotará por π .

Nota 1.2. Las probabilidades condicionales $P\{X_n = y | X_{n-1} = x\}$ se les llama probabilidades condicionales

Nota 1.3. En este trabajo se considerarán solamente aquellas cadenas de Markov con probabilidades de transición estacionarias, es decir, aquellas que no dependen del valor de n (se dice que es una cadena homogénea), es decir, cuando se diga $X_n, n \geq 0$ es cadena de Markov, se entiende que es una sucesión de variables aleatorias que satisfacen la propiedad de Markov y que tienen probabilidades de transición estacionarias.

Nota 1.4. Para una cadena de Markov Homogénea se tiene la siguiente denotación

$$P\{X_n = y | X_{n-1} = x\} = P_{x,y}. \quad (1.5)$$

Nota 1.5. Para $m \geq 1$ se denotará por $P_{x,y}^{(m)}$ a $P\{X_{n+m} = y | X_n = x\}$, que significa la probabilidad de ir en m pasos o unidades de tiempo de x a y , y se le llama probabilidad de transición en m pasos.

Nota 1.6. Para $x, y \in \mathbf{E}$ se define a $P_{x,y}^{(0)}$ como $\delta_{x,y}$, donde $\delta_{x,y}$ es la delta de Kronecker, es decir, vale 1 si $x = y$ y 0 en otro caso.

Nota 1.7. En el caso de que \mathbf{E} sea finito, se considera la matriz $P = (P_{x,y})_{x,y \in \mathbf{E}}$ y se le llama matriz de transición.

Nota 1.8. Si la distribución inicial π es igual al vector $(\delta_{x,y})_{y \in \mathbf{E}}$, es decir,

$$P(X_0 = x) = 1 \text{ y } P(X_0 \neq x) = 0,$$

entonces se toma la notación

$$P_x(A) = P(A | X_0 = x), A \in \mathcal{F}, \quad (1.6)$$

y se dice que la cadena empieza en A . Se puede demostrar que P_x es una nueva medida de probabilidad en el espacio (Ω, \mathcal{F}) .

Nota 1.9. La suma de las entradas de los renglones de la matriz de transición es igual a uno, es decir, para todo $x \in \mathbf{E}$ se tiene $\sum_{y \in \mathbf{E}} P_{x,y} = 1$.

Para poder obtener uno de los resultados más importantes en cadenas de Markov, la ecuación de Chapman-kolmogorov se requieren los siguientes resultados:

Lema 1.1. Sean $x, y, z \in \mathbf{E}$ y $0 \leq m \leq n-1$, entonces se cumple que

$$P(X_{n+1} = y | X_n = z, X_m = x) = P_{z,y}. \quad (1.7)$$

Proposición 1.1. Si $x_0, x_1, \dots, x_n \in \mathbf{E}$ y $\pi(x_0) = P(X_0 = x_0)$, entonces

$$P(X_1 = x_1, \dots, X_n = x_n, X_0 = x_0) = \pi(x_0) P_{x_0, x_1} \cdot P_{x_1, x_2} \cdots P_{x_{n-1}, x_n}. \quad (1.8)$$

De la proposición anterior se tiene

$$P(X_1 = x_1, \dots, X_n = x_n | X_0 = x_0) = P_{x_0, x_1} \cdot P_{x_1, x_2} \cdots P_{x_{n-1}, x_n}. \quad (1.9)$$

finalmente tenemos la siguiente proposición:

Proposición 1.2. Sean $n, k \in \mathbb{N}$ fijos y $x_0, x_1, \dots, x_n, \dots, x_{n+k} \in \mathbf{E}$, entonces

$$\begin{aligned} & P(X_{n+1} = x_{n+1}, \dots, X_{n+k} = x_{n+k} | X_n = x_n, \dots, X_0 = x_0) \\ &= P(X_1 = x_{n+1}, X_2 = x_{n+2}, \dots, X_k = x_{n+k} | X_0 = x_n). \end{aligned}$$

Ejemplo 1.1. Sea X_n una variable aleatoria al tiempo n tal que

$$\begin{aligned} P(X_{n+1} = 1 | X_n = 0) &= p, \\ P(X_{n+1} = 0 | X_n = 1) &= q = 1 - p, \\ P(X_0 = 0) &= \pi_0(0). \end{aligned} \quad (1.10)$$

Se puede demostrar que

$$\begin{aligned} P(X_n = 0) &= \frac{q}{p+q}, \\ P(X_n = 1) &= \frac{p}{p+q}. \end{aligned} \quad (1.11)$$

Ejemplo 1.2. El problema de la Caminata Aleatoria.

Ejemplo 1.3. El problema de la ruina del jugador.

Ejemplo 1.4. Sea $\{Y_i\}_{i=0}^\infty$ sucesión de variables aleatorias independientes e idénticamente distribuidas, definidas sobre un espacio de probabilidad $(\Omega, \mathcal{F}, \mathbb{P})$ y que toman valores enteros, se tiene que la sucesión $\{X_i\}_{i=0}^\infty$ definida por $X_j = \sum_{i=0}^j Y_i$ es una cadena de Markov en el conjunto de los números enteros.

Proposición 1.3. Para una cadena de Markov $(X_n)_{n \in \mathbb{N}}$ con espacio de estados \mathbf{E} y para todo $n, m \in \mathbb{N}$ y toda pareja $x, y \in \mathbf{E}$ se cumple

$$P(X_{n+m} = y | X_0 = x) = \sum_{z \in \mathbf{E}} P_{x,z}^{(m)} P_{z,y}^{(n)} = P_{x,y}^{(n+m)}. \quad (1.12)$$

Nota 1.10. Para una cadena de Markov con un número finito de estados, se puede pensar a P^n como la n -ésima potencia de la matriz P . Sea π_0 distribución inicial de la cadena de Markov, como

$$P(X_n = y) = \sum_x P(X_0 = x, X_n = y) = \sum_x P(X_0 = x) P(X_n = y | X_0 = x), \quad (1.13)$$

se puede comprobar que

$$P(X_n = y) = \sum_x \pi_0(x) P^n(x, y). \quad (1.14)$$

Con lo anterior es posible calcular la distribución de X_n en términos de la distribución inicial π_0 y la función de transición de n -pasos P^n ,

$$P(X_{n+1} = y) = \sum_x P(X_n = x) P(x, y). \quad (1.15)$$

Nota 1.11. Si se conoce la distribución de X_0 se puede conocer la distribución de X_1 .

1.2 Procesos de Estados de Markov

Teorema 1.2. Sea $(X_n, \mathcal{F}_n, n = 0, 1, \dots)$ Proceso de Markov con espacio de estados (S_0, χ_0) generado por una distribución inicial P_0 y probabilidad de transición p_{mn} , para $m, n = 0, 1, \dots$, $m < n$, que por notación se escribirá como $p(m, n, x, B) \rightarrow p_{mn}(x, B)$. Sea S tiempo de paro relativo a la σ -álgebra \mathcal{F}_n . Sea T función medible, $T : \Omega \rightarrow \{0, 1, \dots\}$. Supóngase que $T \geq S$, entonces T es tiempo de paro. Si $B \in \chi_0$, entonces

$$P\{X(T) \in B, T < \infty | \mathcal{F}(S)\} = p(S, T, X(s), B), \quad (1.16)$$

en $\{T < \infty\}$.

Sea K conjunto numerable y sea $d : K \rightarrow \mathbb{N}$ función. Para $v \in K$, M_v es un conjunto abierto de $\mathbb{R}^{d(v)}$. Entonces

$$E = \bigcup_{v \in K} M_v = \{(v, \zeta) : v \in K, \zeta \in M_v\}.$$

Sea \mathcal{E} la clase de conjuntos medibles en E :

$$\mathcal{E} = \left\{ \bigcup_{v \in K} A_v : A_v \in \mathcal{M}_v \right\}.$$

donde \mathcal{M} son los conjuntos de Borel de M_v . Entonces (E, \mathcal{E}) es un espacio de Borel. El estado del proceso se denotará por $\mathbf{x}_t = (v_t, \zeta_t)$. La distribución de (\mathbf{x}_t) está determinada por los siguientes objetos:

- i) Los campos vectoriales $(\mathcal{H}_v, v \in K)$.
- ii) Una función medible $\lambda : E \rightarrow \mathbb{R}_+$.
- iii) Una medida de transición $Q : \mathcal{E} \times (E \cup \Gamma^*) \rightarrow [0, 1]$ donde

$$\Gamma^* = \bigcup_{v \in K} \partial^* M_v. \quad (1.17)$$

y

$$\partial^* M_v = \{z \in \partial M_v : \phi_v(\mathbf{t}, \zeta) = \mathbf{z} \text{ para alguna } (t, \zeta) \in \mathbb{R}_+ \times M_v\}. \quad (1.18)$$

donde ∂M_v denota la frontera de M_v .

El campo vectorial $(\mathcal{H}_v, v \in K)$ se supone tal que para cada $\mathbf{z} \in M_v$ existe una única curva integral $\phi_v(t, \zeta)$ que satisface la ecuación

$$\frac{d}{dt} f(\zeta_t) = \mathcal{H}f(\zeta_t), \quad (1.19)$$

con $\zeta_0 = \mathbf{z}$, para cualquier función suave $f : \mathbb{R}^d \rightarrow \mathbb{R}$ y \mathcal{H} denota el operador diferencial de primer orden, con $\mathcal{H} = \mathcal{H}_v$ y $\zeta_t = \phi(t, \mathbf{z})$. Además se supone que \mathcal{H}_v es conservativo, es decir, las curvas integrales están definidas para todo $t > 0$.

Para $\mathbf{x} = (v, \zeta) \in E$ se denota

$$t^* \mathbf{x} = \inf \{t > 0 : \phi_v(t, \zeta) \in \partial^* M_v\}.$$

En lo que respecta a la función λ , se supondrá que para cada $(v, \zeta) \in E$ existe un $\epsilon > 0$ tal que la función $s \rightarrow \lambda(v, \phi_v(s, \zeta)) \in E$ es integrable para $s \in [0, \epsilon]$. La medida de transición $Q(A; \mathbf{x})$ es una función medible de \mathbf{x} para cada $A \in \mathcal{E}$, definida para $\mathbf{x} \in E \cup \Gamma^*$ y es una medida de probabilidad en (E, \mathcal{E}) para cada $\mathbf{x} \in E$.

El movimiento del proceso (\mathbf{x}_t) comenzando en $\mathbf{x} = (n, \mathbf{z}) \in E$, se puede construir de la siguiente manera, defínase la función F por

$$F(t) = \begin{cases} \exp\left(-\int_0^t \lambda(n, \phi_n(s, \mathbf{z})) ds\right), & t < t^*(\mathbf{x}), \\ 0, & t \geq t^*(\mathbf{x}). \end{cases} \quad (1.20)$$

Sea T_1 una variable aleatoria tal que $\mathbb{P}[T_1 > t] = F(t)$, ahora sea la variable aleatoria (N, Z) con distribución $Q(\cdot; \phi_n(T_1, \mathbf{z}))$. La trayectoria de (\mathbf{x}_t) para $t \leq T_1$ es

$$\mathbf{x}_t = (v_t, \zeta_t) = \begin{cases} (n, \phi_n(t, \mathbf{z})), & t < T_1, \\ (N, Z), & t = T_1. \end{cases}$$

Comenzando en \mathbf{x}_{T_1} se selecciona el siguiente tiempo de intersalto $T_2 - T_1$ lugar del post-salto \mathbf{x}_{T_2} de manera similar y así sucesivamente. Este procedimiento nos da una trayectoria determinista por partes \mathbf{x}_t con tiempos de salto T_1, T_2, \dots . Bajo las condiciones enunciadas para $\lambda, T_1 > 0$ y $T_1 - T_2 > 0$ para cada i , con probabilidad 1. Se supone que se cumple la siguiente condición.

Supuestos 1.1 (Supuesto 3.1, Davis [98]). Sea $N_t := \sum_t \mathbb{1}_{(t \geq t)}$ el número de saltos en $[0, t]$. Entonces

$$\mathbb{E}[N_t] < \infty \text{ para toda } t. \quad (1.21)$$

es un proceso de Markov, más aún, es un Proceso Fuerte de Markov, es decir, la Propiedad Fuerte de Markov¹ se cumple para cualquier tiempo de paro.

1.3 Clasificación de Estados

Definición 1.11. Para A conjunto en el espacio de estados, se define un tiempo de paro T_A de A como

$$T_A = \min_{n > 0} (X_n \in A). \quad (1.22)$$

Nota 1.12. Si $X_n \notin A$ para toda $n > 0$, $T_A = \infty$, es decir, T_A es el primer tiempo positivo que la cadena de Markov está en A .

Una vez que se tiene la definición anterior se puede demostrar la siguiente igualdad:

Proposición 1.4. $P^n(x, y) = \sum_{m=1}^n P_x(T_y = m) P^{n-m}(y, x), n \geq 1$.

Definición 1.12. En una cadena de Markov $(X_n)_{n \in \mathbb{N}}$ con espacio de estados \mathbf{E} , matriz de transición $(P_{x,y})_{x,y \in \mathbf{E}}$ y para $x, y \in \mathbf{E}$, se dice que

- a) De x se accede a y si existe $n \geq 0$ tal que $P_{x,y}^{(n)} > 0$ y se denota por $(x \rightarrow y)$.
- b) x y y se comunican entre sí, lo que se denota por $(x \leftrightarrow y)$, si se cumplen $(x \rightarrow y)$ y $(y \rightarrow x)$.
- c) Un estado $x \in \mathbf{E}$ es estado recurrente si

$$P(X_n = x \text{ para algún } n \in \mathbb{N} | X_0 = x) \equiv 1.$$

- d) Un estado $x \in \mathbf{E}$ es estado transitorio si

$$P(X_n = x \text{ para algún } n \in \mathbb{N} | X_0 = x) < 1.$$

- e) Un estado $x \in \mathbf{E}$ se llama absorbente si $P_{x,x} \equiv 1$.

Se tiene el siguiente resultado:

Proposición 1.5. $x \leftrightarrow y$ es una relación de equivalencia y da lugar a una partición del espacio de estados \mathbf{E} .

Definición 1.13. Para E espacio de estados

- a) Se dice que $C \subset \mathbf{E}$ es una clase de comunicación si cualesquiera dos estados de C se comunican entre sí.
- b) Dado $x \in \mathbf{E}$, su clase de comunicación se denota por: $C(x) = \{y \in \mathbf{E} : x \leftrightarrow y\}$.
- c) Se dice que un conjunto de estados $C \subset \mathbf{E}$ es cerrado si ningún estado de $\mathbf{E} - C$ puede ser accedido desde un estado de C .

Definición 1.14. Sea \mathbf{E} espacio de estados, se dice que la cadena es irreducible si cualquiera de las siguientes condiciones, equivalentes entre sí, se cumplen

¹Revisar página 362, y 364 de Davis [98].

- a) Desde cualquier estado de \mathbf{E} se puede acceder a cualquier otro.
- b) Todos los estados se comunican entre sí.
- c) $C(x) = \mathbf{E}$ para algún $x \in \mathbf{E}$.
- d) $C(x) = \mathbf{E}$ para todo $x \in \mathbf{E}$.
- e) El único conjunto cerrado es el total.

Por lo tanto tenemos la siguiente proposición:

Proposición 1.6. Sea \mathbf{E} espacio de estados y T tiempo de paro, entonces se tiene que

- a) Un estado $x \in \mathbf{E}$ es recurrente si y sólo si $P(T_x < \infty | x_0 = x) = 1$.
- b) Un estado $x \in \mathbf{E}$ es transitorio si y sólo si $P(T_x < \infty | x_0 = x) < 1$.
- c) Un estado $x \in \mathbf{E}$ es absorbente si y sólo si $P(T_x = 1 | x_0 = x) = 1$.

1.4 Procesos de Markov

En esta sección se harán las siguientes consideraciones: E es un espacio métrico separable y la métrica d es compatible con la topología.

Definición 1.15. Una medida finita, λ en la σ -álgebra de Borel de un espacio metrizable E se dice cerrada si

$$\lambda(E) = \sup \{ \lambda(K) : K \text{ es compacto en } E \}. \quad (1.23)$$

Definición 1.16. E es un espacio de Radón si cada medida finita en $(E, \mathcal{B}(E))$ es regular interior o cerrada (tight).

El siguiente teorema nos permite tener una mejor caracterización de los espacios de Radón:

Teorema 1.3. Sea E espacio separable metrizable. Entonces E es de Radón si y sólo si cada medida finita en $(E, \mathcal{B}(E))$ es cerrada.

Sea E espacio de estados, tal que E es un espacio de Radón, $\mathcal{B}(E)$ σ -álgebra de Borel en E , que se denotará por \mathcal{E} .

Sea $(X, \mathcal{G}, \mathbb{P})$ espacio de probabilidad, $I \subset \mathbb{R}$ conjunto de índices. Sea $\mathcal{F}_{\leq t}$ la σ -álgebra natural definida como $\sigma \{f(X_r) : r \in I, r \leq t, f \in \mathcal{E}\}$. Se considerará una σ -álgebra más general, (\mathcal{G}_t) tal que (X_t) sea \mathcal{E} -adaptado.

Definición 1.17. Una familia $(P_{s,t})$ de kernels de Markov en (E, \mathcal{E}) indexada por pares $s, t \in I$, con $s \leq t$ es una función de transición en (E, \mathcal{E}) , si para todo $r \leq s < t$ en I y todo $x \in E$, $B \in \mathcal{E}$,

$$P_{r,t}(x, B) = \int_E P_{r,s}(x, dy) P_{s,t}(y, B)^2. \quad (1.24)$$

Se dice que la función de transición $(P_{s,t})$ en (E, \mathcal{E}) , es la función de transición para un proceso $(X_t)_{t \in I}$ con valores en E y que satisface la propiedad de Markov³ (1.25) relativa a (\mathcal{G}_t) , si

$$\mathbb{P} \{f(X_t) | \mathcal{G}_s\} = P_{s,t}f(X_t) \quad s \leq t \in I, \quad f \in b\mathcal{E}. \quad (1.26)$$

Definición 1.18. Una familia $(P_t)_{t \geq 0}$ de kernels de Markov en (E, \mathcal{E}) es llamada Semigrupo de Transición de Markov o Semigrupo de Transición si

$$P_{t+s}f(x) = P_t(P_sf)(x), \quad t, s \geq 0, \quad x \in E \quad f \in b\mathcal{E}.$$

Nota 1.13. Si la función de transición $(P_{s,t})$ es llamada homogénea si $P_{s,t} = P_{t-s}$.

Un proceso de Markov que satisface la ecuación (1.26) con función de transición homogénea (P_t) tiene la propiedad característica:

$$\mathbb{P} \{f(X_{t+s}) | \mathcal{G}_t\} = P_sf(X_t) \quad t, s \geq 0, \quad f \in b\mathcal{E}. \quad (1.27)$$

La ecuación anterior es la *Propiedad Simple de Markov* de X relativa a (P_t) . En este sentido el proceso $(X_t)_{t \in I}$ cumple con la propiedad de Markov (1.27) relativa a $(\Omega, \mathcal{G}, \mathcal{G}_t, \mathbb{P})$ con semigrupo de transición (P_t) .

²Ecuación de Chapman-Kolmogorov

³
$$\mathbb{P} \{H | \mathcal{G}_t\} = \mathbb{P} \{H | X_t\} \quad H \in \mathcal{F}_{\geq t}. \quad (1.25)$$

2 Estacionareidad

Sea $v = (v_i)_{i \in E}$ medida no negativa en E , podemos definir una nueva medida $v\mathbb{P}$ que asigna masa $\sum_{i \in E} v_i p_{ij}$ a cada estado j .

Definición 2.1. *La medida v es estacionaria si $v_i < \infty$ para toda i y además $v\mathbb{P} = v$.*

En el caso de que v sea distribución, independientemente de que sea estacionaria o no, se cumple con

$$\mathbb{P}_v[X_1 = j] = \sum_{i \in E} \mathbb{P}_v[X_0 = i] p_{ij} = \sum_{i \in E} v_i p_{ij} = (vP)_j$$

Teorema 2.1. *Supongamos que v es una distribución estacionaria. Entonces*

- i) *La cadena es estrictamente estacionaria con respecto a \mathbb{P}_v , es decir, \mathbb{P}_v -distribución de $\{X_n, X_{n+1}, \dots\}$ no depende de n ;*
- ii) *Existe un aversión estrictamente estacionaria $\{X_n\}_{n \in \mathbb{Z}}$ de la cadena con doble tiempo infinito y $\mathbb{P}(X_n = i) = v_i$ para toda $n \in \mathbb{Z}$.*

Teorema 2.2. *Sea i estado fijo, recurrente. Entonces una medida estacionaria v puede definirse haciendo que v_j sea el número esperado de visitas a j entre dos visitas consecutivas i ,*

$$v_j = \mathbb{E}_i \sum_{n=0}^{\tau(i)-1} \mathbb{1}(X_n = j) = \sum_{n=0}^{\infty} \mathbb{P}_i[X_n = j, \tau(i) > n] \quad (2.1)$$

Teorema 2.3. *Si la cadena es irreducible y recurrente, entonces existe una medida estacionaria v , tal que satisface $0 < v_j < \infty$ para toda j , y es única salvo factores multiplicativos, es decir, si v, v^* son estacionarias, entonces $c = cv^*$ para alguna $c \in (0, \infty)$.*

Corolario 2.1. *Si la cadena es irreducible y positiva recurrente, existe una única distribución estacionaria π dada por*

$$\pi_j = \frac{1}{\mathbb{E}_i \tau_i} \mathbb{E}_i \sum_{n=0}^{\tau(i)-1} \mathbb{1}(X_n = j) = \frac{1}{\mathbb{E}_j \tau(j)}. \quad (2.2)$$

Corolario 2.2. *Cualquier cadena de Markov irreducible con un espacio de estados finito es positiva recurrente.*

3 Funciones Armónicas, Recurrencia y Transitoriedad

Definición 3.1. *Una función Armónica es el eigenvector derecho h de P correspondiente al eigenvalor 1.*

$$Ph = h \Leftrightarrow h(i) = \sum_{j \in E} p_{ij} h(j) = \mathbb{E}_i h(X_1) = \mathbb{E}[h(X_{n+1}) | X_n = i].$$

es decir, $\{h(X_n)\}$ es martingala.

Proposición 3.1. *Sea $\{X_n\}$ cadena irreducible y sea i estado fijo arbitrario. Entonces la cadena es transitoria sí y sólo si existe una función no cero, acotada $h : E - \{i\} \rightarrow \mathbb{R}$ que satisface*

$$h(j) = \sum_{k \neq i} p_{jk} h(k) \text{ para } j \neq i. \quad (3.1)$$

Proposición 3.2. *Suponga que la cadena es irreducible y sea E_0 un subconjunto finito de E tal que se cumple la ecuación 5.2 para alguna función h acotada que satisface $h(i) < h(j)$ para algún estado $i \notin E_0$ y todo $j \in E_0$. Entonces la cadena es transitoria.*

4 Teoría Ergódica

Lema 4.1. Sea $\{X_n\}$ cadena irreducible y se F subconjunto finito del espacio de estados. Entonces la cadena es positiva recurrente si $\mathbb{E}_i \tau(F) < \infty$ para todo $i \in F$.

Proposición 4.1. Sea $\{X_n\}$ cadena irreducible y transiente o cero recurrente, entonces $p_{ij}^n \rightarrow 0$ conforme $n \rightarrow \infty$ para cualquier $i, j \in E$, E espacio de estados.

Utilizando el teorema (2.2) y el corolario 2.1, se demuestra el siguiente resultado importante.

Teorema 4.1. Sea $\{X_n\}$ cadena irreducible y aperiódica positiva recurrente, y sea $\pi = \{\pi_j\}_{j \in E}$ la distribución estacionaria. Entonces $p_{ij}^n \rightarrow \pi_j$ para todo i, j .

Definición 4.1. Una cadena irreducible aperiódica, positiva recurrente con medida estacionaria v , es llamada ergódica.

Proposición 4.2. Sea $\{X_n\}$ cadena irreducible y recurrente con medida estacionaria v , entonces para todo $i, j, k, l \in E$

$$\frac{\sum_{n=0}^m p_{ij}^n}{\sum_{n=0}^m p_{lk}^n} \rightarrow \frac{v_j}{v_k}, \quad m \rightarrow \infty \quad (4.1)$$

Lema 4.2. La matriz \tilde{P} con elementos $\tilde{p}_{ij} = \frac{v_j p_{ji}}{v_i}$ es una matriz de transición. Además, el i -ésimo elementos \tilde{p}_{ij}^m de la matriz potencia \tilde{P}^m está dada por $\tilde{p}_{ij}^m = \frac{v_j p_{ji}^m}{v_i}$.

Lema 4.3. Defínase $N_i^m = \sum_{n=0}^m \mathbb{1}(X_n = i)$ como el número de visitas a i antes del tiempo m . Entonces si la cadena es reducible y recurrente, $\lim_{m \rightarrow \infty} \frac{\mathbb{E}_j N_i^m}{\mathbb{E}_k N_i^m} = 1$ para todo $j, k \in E$.

4.1 Ejemplo de Cadena de Markov para dos Estados

Supongamos que se tiene la siguiente cadena:

$$\begin{pmatrix} 1-p & q \\ p & 1-p \end{pmatrix}. \quad (4.2)$$

Si $P[X_0 = 0] = \pi_0(0) = a$ y $P[X_0 = 1] = \pi_0(1) = b = 1 - \pi_0(0)$, con $a + b = 1$, entonces después de un procedimiento más o menos corto se tiene que:

$$\begin{aligned} P[X_n = 0] &= \frac{p}{p+q} + (1-p-q)^n \left(a - \frac{p}{p+q} \right). \\ P[X_n = 1] &= \frac{q}{p+q} + (1-p-q)^n \left(b - \frac{q}{p+q} \right). \end{aligned}$$

donde, como $0 < p, q < 1$, se tiene que $|1-p-q| < 1$, entonces $(1-p-q)^n \rightarrow 0$ cuando $n \rightarrow \infty$. Por lo tanto

$$\begin{aligned} \lim_{n \rightarrow \infty} P[X_n = 0] &= \frac{p}{p+q}. \\ \lim_{n \rightarrow \infty} P[X_n = 1] &= \frac{q}{p+q}. \end{aligned}$$

Si hacemos $v = \left(\frac{p}{p+q}, \frac{q}{p+q} \right)$, entonces

$$\left(\frac{p}{p+q}, \frac{q}{p+q} \right) \begin{pmatrix} 1-p & q \\ p & 1-p \end{pmatrix}.$$

Proposición 4.3. Suponga que la cadena es irreducible y sea E_0 un subconjunto finito de E tal que se cumple la ecuación 5.2 para alguna función h acotada que satisface $h(i) < h(j)$ para algún estado $i \notin E_0$ y todo $j \in E_0$. Entonces la cadena es transitoria.

5 Procesos de Markov de Saltos

Consideremos un estado que comienza en el estado x_0 al tiempo 0, supongamos que el sistema permanece en x_0 hasta algún tiempo positivo τ_1 , tiempo en el que el sistema salta a un nuevo estado $x_1 \neq x_0$. Puede ocurrir que el sistema permanezca en x_0 de manera indefinida, en este caso hacemos $\tau_1 = \infty$. Si τ_1 es finito, el sistema permanecerá en x_1 hasta τ_2 , y así sucesivamente. Sea

$$X(t) = \begin{cases} x_0 & 0 \leq t < \tau_1 \\ x_1 & \tau_1 \leq t < \tau_2 \\ x_2 & \tau_2 \leq t < \tau_3 \\ \vdots & \end{cases} \quad (5.1)$$

A este proceso se le llama *proceso de salto*. Si

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \tau_n = \begin{cases} < \infty & X_t \text{ explota} \\ = \infty & X_t \text{ no explota} \end{cases} \quad (5.2)$$

Un proceso puro de saltos es un proceso de saltos que satisface la propiedad de Markov.

Proposición 5.1. *Un proceso de saltos es Markoviano si y sólo si todos los estados no absorbentes x son tales que*

$$P_x(\tau_1 > t + s | \tau_1 > s) = P_x(\tau_1 > t)$$

para $s, t \geq 0$, equivalentemente

$$\frac{1 - F_x(t + s)}{1 - F_x(s)} = 1 - F_x(t). \quad (5.3)$$

Nota 5.1. *Una distribución F_x satisface la ecuación (5.3) si y sólo si es una función de distribución exponencial para todos los estados no absorbentes x .*

Por un proceso de nacimiento y muerte se entiende un proceso de Markov de Saltos, $\{X_t\}_{t \geq 0}$ en $E = \mathbb{N}$ tal que del estado n sólo se puede mover a $n - 1$ o $n + 1$, es decir, la matriz intensidad es de la forma:

$$\Lambda = \begin{pmatrix} -\beta_0 & \beta_0 & 0 & 0 & \dots \\ \delta_1 & -\beta_1 - \delta_1 & \beta_1 & 0 & \dots \\ 0 & \delta_2 & -\beta_2 - \delta_2 & \beta_2 & \dots \\ \vdots & & & \ddots & \end{pmatrix} \quad (5.4)$$

donde β_n son las probabilidades de nacimiento y δ_n las probabilidades de muerte.

La matriz de transición es

$$Q = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & \dots \\ q_1 & 0 & p_1 & 0 & \dots \\ 0 & q_2 & 0 & p_2 & \dots \\ \vdots & & & \ddots & \end{pmatrix} \quad (5.5)$$

con $p_n = \frac{\beta_n}{\beta_n + \delta_n}$ y $q_n = \frac{\delta_n}{\beta_n + \delta_n}$

Proposición 5.2. *La recurrencia de un Proceso Markoviano de Saltos $\{X_t\}_{t \geq 0}$ con espacio de estados numerable, o equivalentemente de la cadena encajada $\{Y_n\}$ es equivalente a*

$$\sum_{n=1}^{\infty} \frac{\delta_1 \cdots \delta_n}{\beta_1 \cdots \beta_n} = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{q_1 \cdots q_n}{p_1 \cdots p_n} = \infty \quad (5.6)$$

Lema 5.1. *Independientemente de la recurrencia o transitoriedad de la cadena, hay una y sólo una, salvo múltiplos, solución ν a $\nu\Lambda = 0$, dada por*

$$\nu_n = \frac{\beta_0 \cdots \beta_{n-1}}{\delta_1 \cdots \delta_n} \nu_0 \quad (5.7)$$

Corolario 5.1. En el caso recurrente, la medida estacionaria μ para $\{Y_n\}$ está dada por

$$\mu_n = \frac{p_1 \cdots p_{n-1}}{q_1 \cdots q_n} \mu_0 \quad (5.8)$$

para $n = 1, 2, \dots$

Definición 5.1. Una medida ν es estacionaria si $0 \leq \nu_j < \infty$ y para toda t se cumple que $\nu P^t = \nu$.

Definición 5.2. Un proceso irreducible recurrente con medida estacionaria con masa finita es llamado ergódico.

Teorema 5.1. Un Proceso de Saltos de Markov irreducible no explosivo es ergódico si y sólo si uno puede encontrar una solución π de probabilidad, $|\pi| = 1$, $0 \leq \pi_j \leq 1$ para $\nu\Lambda = 0$. En este caso π es la distribución estacionaria.

Corolario 5.2. $\{X_t\}_{t \geq 0}$ es ergódica si y sólo si (10.1) se cumple y $S < \infty$, en cuyo caso la distribución estacionaria π está dada por

$$\pi_0 = \frac{1}{S}, \quad \pi_n = \frac{1}{S} \frac{\beta_0 \cdots \beta_{n-1}}{\delta_1 \cdots \delta_n}, \quad n = 1, 2, \dots \quad (5.9)$$

Sea E espacio discreto de estados, finito o numerable, y sea $\{X_t\}$ un proceso de Markov con espacio de estados E . Una medida μ en E definida por sus probabilidades puntuales μ_i , escribimos $p_{ij}^t = P^t(i, \{j\}) = P_i(X_t = j)$.

El monto del tiempo gastado en cada estado es positivo, de modo tal que las trayectorias muestrales son constantes por partes. Para un proceso de saltos denotamos por los tiempos de saltos a $S_0 = 0 < S_1 < S_2 \cdots$, los tiempos entre saltos consecutivos $T_n = S_{n+1} - S_n$ y la secuencia de estados visitados por Y_0, Y_1, \dots , así las trayectorias muestrales son constantes entre S_n consecutivos, continua por la derecha, es decir, $X_{S_n} = Y_n$.

La descripción de un modelo práctico está dado usualmente en términos de las intensidades $\lambda(i)$ y las probabilidades de salto q_{ij} más que en términos de la matriz de transición P^t . Supóngase de ahora en adelante que $q_{ii} = 0$ cuando $\lambda(i) > 0$

Teorema 5.2. Cualquier Proceso de Markov de Saltos satisface la Propiedad Fuerte de Markov

Definición 5.3. Una medida $\nu \neq 0$ es estacionaria si $0 \leq \nu_j < \infty$, $\nu P^t = \nu$ para toda t .

Teorema 5.3. Supongamos que $\{X_t\}$ es irreducible recurrente en E . Entonces existe una y sólo una, salvo múltiplos, medida estacionaria ν . Esta ν tiene la propiedad de que $0 < \nu_j < \infty$ para todo j y puede encontrarse en cualquiera de las siguientes formas

- i) Para algún estado i , fijo pero arbitrario, ν_j es el tiempo esperado utilizado en j entre dos llegadas consecutivas al estado i ;

$$\nu_j = \mathbb{E}_i \int_0^{w(i)} \mathbb{1}(X_t = j) dt \quad (5.10)$$

con $w(i) = \inf \{t > 0 : X_t = i, X_{t-} = \lim_{s \uparrow t} X_s \neq i\}$.

- ii) $\nu_j = \frac{\mu_j}{\lambda(j)}$, donde μ es estacionaria para $\{Y_n\}$.

- iii) como solución de $\nu\Lambda = 0$.

Definición 5.4. Un proceso irreducible recurrente con medida estacionaria de masa finita es llamado ergódico.

Teorema 5.4. Un proceso de Markov de saltos irreducible no explosivo es ergódico si y sólo si se puede encontrar una solución, de probabilidad, π , con $|\pi| = 1$ y $0 \leq \pi_j \leq 1$, a $\pi\Lambda = 0$. En este caso π es la distribución estacionaria.

Corolario 5.3. Una condición suficiente para la ergodicidad de un proceso irreducible es la existencia de una probabilidad π que resuelva el sistema $\pi\Lambda = 0$ y que además tenga la propiedad de que $\sum \pi_j \lambda(j)$.

6 Matriz Intensidad

Definición 6.1. La matriz intensidad $\Lambda = (\lambda(i, j))_{i, j \in E}$ del proceso de saltos $\{X_t\}_{t \geq 0}$ está dada por

$$\begin{aligned}\lambda(i, j) &= \lambda(i) q_{i, j}, \quad j \neq i \\ \lambda(i, i) &= -\lambda(i)\end{aligned}$$

Proposición 6.1. Una matriz $E \times E$, Λ es la matriz de intensidad de un proceso markoviano de saltos $\{X_t\}_{t \geq 0}$ si y sólo si

$$\lambda(i, i) \leq 0, \quad \lambda(i, j), \quad i \neq j, \quad \sum_{j \in E} \lambda(i, j) = 0.$$

Además, Λ está en correspondencia uno a uno con la distribución del proceso minimal dado por el teorema 3.1.

Para el caso particular de la Cola $M/M/1$, la matriz de intensidad está dada por

$$\Lambda = \begin{bmatrix} -\beta & \beta & 0 & 0 & 0 & \cdots \\ \delta & -\beta - \delta & \beta & 0 & 0 & \cdots \\ 0 & \delta & -\beta - \delta & \beta & 0 & \cdots \\ \vdots & & & & & \ddots \end{bmatrix}$$

7 Medidas Estacionarias

Definición 7.1. Una medida $v \neq 0$ es estacionaria si $0 \leq v_j < \infty$, $vP^t = v$ para toda t .

Teorema 7.1. Supongamos que $\{X_t\}$ es irreducible recurrente en E . Entonces existe una y sólo una, salvo múltiplos, medida estacionaria v . Esta v tiene la propiedad de que $0 < v_j < \infty$ para todo j y puede encontrarse en cualquiera de las siguientes formas

- i) Para algún estado i , fijo pero arbitrario, v_j es el tiempo esperado utilizado en j entre dos llegadas consecutivas al estado i ;

$$v_j = \mathbb{E}_i \int_0^{w(i)} \mathbf{1}(X_t = j) dt \quad (7.1)$$

con $w(i) = \inf \{t > 0 : X_t = i, X_{t-} = \lim_{s \uparrow t} X_s \neq i\}$.

- ii) $v_j = \frac{\mu_j}{\lambda(j)}$, donde μ es estacionaria para $\{Y_n\}$.

- iii) como solución de $v\Lambda = 0$.

8 Criterios de Ergodicidad

Definición 8.1. Un proceso irreducible recurrente con medida estacionaria de masa finita es llamado ergódico.

Teorema 8.1. Un proceso de Markov de saltos irreducible no explosivo es ergódico si y sólo si se puede encontrar una solución, de probabilidad, π , con $|\pi| = 1$ y $0 \leq \pi_j \leq 1$, a $\pi\Lambda = 0$. En este caso π es la distribución estacionaria.

Corolario 8.1. Una condición suficiente para la ergodicidad de un proceso irreducible es la existencia de una probabilidad π que resuelva el sistema $\pi\Lambda = 0$ y que además tenga la propiedad de que $\sum \pi_j \lambda(j) < \infty$.

Proposición 8.1. Si el proceso es ergódico, entonces existe una versión estrictamente estacionaria $\{X_t\}_{-\infty < t < \infty}$ con doble tiempo infinito.

Teorema 8.2. Si $\{X_t\}$ es ergódico y π es la distribución estacionaria, entonces para todo i, j , $p_{ij}^t \rightarrow \pi_j$ cuando $t \rightarrow \infty$.

Corolario 8.2. Si $\{X_t\}$ es irreducible recurente pero no ergódica, es decir $|v| = \infty$, entonces $p_{ij}^t \rightarrow 0$ para todo $i, j \in E$.

Corolario 8.3. Para cualquier proceso Markoviano de Saltos minimal, irreducible o no, los límites $\lim_{t \rightarrow \infty} p_{ij}^t$ existe.

9 Procesos de Nacimiento y Muerte

Proposición 9.1. *La recurrencia de $\{X_t\}$, o equivalentemente de $\{Y_n\}$ es equivalente a*

$$\sum_{n=1}^{\infty} \frac{\delta_1 \cdots \delta_n}{\beta_1 \cdots \beta_n} = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{q_1 \cdots q_n}{p_1 \cdots p_n} = \infty \quad (9.1)$$

Lema 9.1. *Independientemente de la recurrencia o transitoriedad, existe una y sólo una, salvo múltiplos, solución a $v\Lambda = 0$, dada por*

$$v_n = \frac{\beta_0 \cdots \beta_{n-1}}{\delta_1 \cdots \delta_n} v_0 \quad (9.2)$$

para $n = 1, 2, \dots$

Corolario 9.1. *En el caso recurrente, la medida estacionaria μ para $\{Y_n\}$ está dada por*

$$\mu_n = \frac{p_1 \cdots p_{n-1}}{q_1 \cdots q_n} \mu_0 \quad (9.3)$$

para $n = 1, 2, \dots$

Se define a $S = 1 + \sum_{n=1}^{\infty} \frac{\beta_0 \beta_1 \cdots \beta_{n-1}}{\delta_1 \delta_2 \cdots \delta_n}$

Corolario 9.2. *$\{X_t\}$ es ergódica si y sólo si la ecuación (10.1) se cumple y además $S < \infty$, en cuyo caso la distribución ergódica, π , está dada por*

$$\pi_0 = \frac{1}{S}, \quad \pi_n = \frac{1}{S} \frac{\beta_0 \cdots \beta_{n-1}}{\delta_1 \cdots \delta_n} \quad (9.4)$$

para $n = 1, 2, \dots$

10 Procesos de Nacimiento y Muerte Generales

Por un proceso de nacimiento y muerte se entiende un proceso de saltos de markov $\{X_t\}_{t \geq 0}$ con espacio de estados a lo más numerable, con la propiedad de que sólo puede ir al estado $n+1$ o al estado $n-1$, es decir, su matriz de intensidad es de la forma

$$\Lambda = \begin{bmatrix} -\beta_0 & \beta_0 & 0 & 0 & 0 & \cdots \\ \delta_1 & -\beta_1 - \delta_1 & \beta_1 & 0 & 0 & \cdots \\ 0 & \delta_2 & -\beta_2 - \delta_2 & \beta_2 & 0 & \cdots \\ \vdots & & & & \ddots & \ddots \end{bmatrix}$$

donde β_n son las intensidades de nacimiento y δ_n las intensidades de muerte, o también se puede ver como a X_t el número de usuarios en una cola al tiempo t , un salto hacia arriba corresponde a la llegada de un nuevo usuario y un salto hacia abajo como al abandono de un usuario después de haber recibido su servicio.

La cadena de saltos $\{Y_n\}$ tiene matriz de transición dada por

$$Q = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & \cdots \\ q_1 & 0 & p_1 & 0 & 0 & \cdots \\ 0 & q_2 & 0 & p_2 & 0 & \cdots \\ \vdots & & & & \ddots & \ddots \end{bmatrix}$$

donde $p_n = \frac{\beta_n}{\beta_n + \delta_n}$ y $q_n = 1 - p_n = \frac{\delta_n}{\beta_n + \delta_n}$, donde además se asume por el momento que p_n no puede tomar el valor 0 ó 1 para cualquier valor de n .

Proposición 10.1. *La recurrencia de $\{X_t\}$, o equivalentemente de $\{Y_n\}$ es equivalente a*

$$\sum_{n=1}^{\infty} \frac{\delta_1 \cdots \delta_n}{\beta_1 \cdots \beta_n} = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{q_1 \cdots q_n}{p_1 \cdots p_n} = \infty \quad (10.1)$$

Lema 10.1. *Independientemente de la recurrencia o transitoriedad, existe una y sólo una, salvo múltiplos, solución a $v\Lambda = 0$, dada por*

$$v_n = \frac{\beta_0 \cdots \beta_{n-1}}{\delta_1 \cdots \delta_n} v_0 \quad (10.2)$$

para $n = 1, 2, \dots$

Corolario 10.1. *En el caso recurrente, la medida estacionaria μ para $\{Y_n\}$ está dada por*

$$\mu_n = \frac{p_1 \cdots p_{n-1}}{q_1 \cdots q_n} \mu_0 \quad (10.3)$$

para $n = 1, 2, \dots$

Se define a $S = 1 + \sum_{n=1}^{\infty} \frac{\beta_0 \beta_1 \cdots \beta_{n-1}}{\delta_1 \delta_2 \cdots \delta_n}$.

Corolario 10.2. *$\{X_t\}$ es ergódica si y sólo si la ecuación (10.1) se cumple y además $S < \infty$, en cuyo caso la distribución ergódica, π , está dada por*

$$\pi_0 = \frac{1}{S}, \pi_n = \frac{1}{S} \frac{\beta_0 \cdots \beta_{n-1}}{\delta_1 \cdots \delta_n} \quad (10.4)$$

para $n = 1, 2, \dots$

11 Notación Kendall-Lee

A partir de este momento se harán las siguientes consideraciones:

- Si t_n es el tiempo aleatorio en el que llega al sistema el n -ésimo cliente, para $n = 1, 2, \dots$, $t_0 = 0$ y $t_0 < t_1 < \dots$ se definen los tiempos entre arribos $\tau_n = t_n - t_{n-1}$ para $n = 1, 2, \dots$, variables aleatorias independientes e idénticamente distribuidas.
- Los tiempos entre arribos tienen un valor medio $E(\tau)$ finito y positivo $\frac{1}{\beta}$, es decir, β se puede ver como la tasa o intensidad promedio de arribos al sistema por unidad de tiempo.
- Además se supondrá que los servidores son idénticos y si s denota la variable aleatoria que describe el tiempo de servicio, entonces $E(s) = \frac{1}{\delta}$, δ es la tasa promedio de servicio por servidor.

La notación de Kendall-Lee es una forma abreviada de describir un sistema de espera con las siguientes componentes:

- Fuente:** Población de clientes potenciales del sistema, esta puede ser finita o infinita.
- Proceso de Arribos:** Proceso determinado por la función de distribución $A(t) = P\{\tau \leq t\}$ de los tiempos entre arribos.

Además tenemos las siguientes igualdades

$$N(t) = N_q(t) + N_s(s) \quad (11.1)$$

donde

- $N(t)$ es el número de clientes en el sistema al tiempo t .
- $N_q(t)$ es el número de cliente en la cola al tiempo t .
- $N_s(t)$ es el número de clientes recibiendo servicio en el tiempo t .

Bajo la hipótesis de estacionareidad, es decir, las características de funcionamiento del sistema se han estabilizado en valores independientes del tiempo, entonces

$$N = N_q + N_s. \quad (11.2)$$

Los valores medios de las cantidades anteriores se escriben como $L = E(N)$, $L_q = E(N_q)$ y $L_s = E(N_s)$, entonces de la ecuación 11.1 se obtiene

$$L = L_q + L_s \quad (11.3)$$

Si q es el tiempo que pasa un cliente en la cola antes de recibir servicio, y W es el tiempo total que un cliente pasa en el sistema, entonces

$$w = q + s$$

por lo tanto

$$W = W_q + W_s,$$

donde $W = E(w)$, $W_q = E(q)$ y $W_s = E(s) = \frac{1}{\delta}$.

La intensidad de tráfico se define como

$$\rho = \frac{E(s)}{E(\tau)} = \frac{\beta}{\delta}. \quad (11.4)$$

La utilización por servidor es

$$u = \frac{\rho}{c} = \frac{\beta}{c\delta}. \quad (11.5)$$

donde c es el número de servidores.

Esta notación es una forma abreviada de describir un sistema de espera con componentes dados a continuación, la notación es

$$A/S/c/K/F/d \quad (11.6)$$

Cada una de las letras describe:

- A es la distribución de los tiempos entre arribos.
- S es la distribución del tiempo de servicio.
- c es el número de servidores.
- K es la capacidad del sistema.
- F es el número de individuos en la fuente.
- d es la disciplina del servicio

Usualmente se acostumbra suponer que $K = \infty$, $F = \infty$ y $d = FIFO$, es decir, First In First Out. Las distribuciones usuales para A y B son:

- GI para la distribución general de los tiempos entre arribos.
- G distribución general del tiempo de servicio.
- M Distribución exponencial para A o S .
- E_K Distribución Erlang- K , para A o S .
- D tiempos entre arribos o de servicio constantes, es decir, determinísticos.

11.1 Cola $M/M/1$

Este modelo corresponde a un proceso de nacimiento y muerte con $\beta_n = \beta$ y $\delta_n = \delta$ independiente del valor de n . La intensidad de tráfico $\rho = \frac{\beta}{\delta}$, implica que el criterio de recurrencia (ecuación 10.1) quede de la forma:

$$1 + \sum_{n=1}^{\infty} \rho^{-n} = \infty.$$

Equivalentemente el proceso es recurrente si y sólo si

$$\sum_{n \geq 1} \left(\frac{\beta}{\delta} \right)^n < \infty \Leftrightarrow \frac{\beta}{\delta} < 1.$$

Entonces $S = \frac{\delta}{\delta - \beta}$, luego por la ecuación 10.4 se tiene que

$$\begin{aligned}\pi_0 &= \frac{\delta - \beta}{\delta} = 1 - \frac{\beta}{\delta}, \\ \pi_n &= \pi_0 \left(\frac{\beta}{\delta}\right)^n = \left(1 - \frac{\beta}{\delta}\right) \left(\frac{\beta}{\delta}\right)^n = (1 - \rho) \rho^n.\end{aligned}$$

Lo cual nos lleva a la siguiente proposición:

Proposición 11.1. *La cola M/M/1 con intensidad de tráfico ρ , es recurrente si y sólo si $\rho \leq 1$.*

Entonces por el corolario 10.1

Proposición 11.2. *La cola M/M/1 con intensidad de tráfico ρ es ergódica si y sólo si $\rho < 1$. En cuyo caso, la distribución de equilibrio π de la longitud de la cola es geométrica, $\pi_n = (1 - \rho) \rho^n$, para $n = 1, 2, \dots$*

De la proposición anterior se desprenden varios hechos importantes.

- a) $\mathbb{P}[X_t = 0] = \pi_0 = 1 - \rho$, es decir, la probabilidad de que el sistema se encuentre ocupado.
- b) De las propiedades de la distribución Geométrica se desprende que
 - i) $\mathbb{E}[X_t] = \frac{\rho}{1 - \rho}$,
 - ii) $\text{Var}[X_t] = \frac{\rho}{(1 - \rho)^2}$.

Si L es el número esperado de clientes en el sistema, incluyendo los que están siendo atendidos, entonces

$$L = \frac{\rho}{1 - \rho}. \quad (11.7)$$

Si además W es el tiempo total del cliente en la cola: $W = W_q + W_s$, $\rho = \frac{\mathbb{E}[s]}{\mathbb{E}[\tau]} = \beta W_s$, puesto que $W_s = \mathbb{E}[s]$ y $\mathbb{E}[\tau] = \frac{1}{\delta}$. Por la fórmula de Little $L = \lambda W$

$$\begin{aligned}W &= \frac{L}{\beta} = \frac{\frac{\rho}{1 - \rho}}{\beta} = \frac{\rho}{\delta} \frac{1}{1 - \rho} = \frac{W_s}{1 - \rho} \\ &= \frac{1}{\delta(1 - \rho)} = \frac{1}{\delta - \beta},\end{aligned}$$

luego entonces

$$\begin{aligned}W_q &= W - W_s = \frac{1}{\delta - \beta} - \frac{1}{\delta} = \frac{\beta}{\delta(\delta - \beta)} \\ &= \frac{\rho}{1 - \rho} \frac{1}{\delta} = \mathbb{E}[s] \frac{\rho}{1 - \rho}.\end{aligned}$$

Entonces

$$L_q = \beta W_q = \frac{\rho^2}{1 - \rho}.$$

Finalmente, tenemos las siguientes proposiciones:

Proposición 11.3. 1. $W(t) = 1 - e^{-\frac{t}{W}}$.

2. $W_q(t) = 1 - \rho \exp^{-\frac{t}{W}}$.
donde $W = \mathbb{E}(w)$.

Proposición 11.4. *La cola M/M/1 con intensidad de tráfico ρ es recurrente si y sólo si $\rho \leq 1$*

Proposición 11.5. *La cola M/M/1 con intensidad de tráfico ρ es ergódica si y sólo si $\rho < 1$. En este caso, la distribución de equilibrio π de la longitud de la cola es geométrica, $\pi_n = (1 - \rho) \rho^n$, para $n = 0, 1, 2, \dots$*

11.2 Cola $M/M/\infty$

Este tipo de modelos se utilizan para estimar el número de líneas en uso en una gran red comunicación o para estimar valores en los sistemas $M/M/c$ o $M/M/c/c$, en el se puede pensar que siempre hay un servidor disponible para cada cliente que llega.

Se puede considerar como un proceso de nacimiento y muerte con parámetros $\beta_n = \beta$ y $\mu_n = n\mu$ para $n = 0, 1, 2, \dots$. Este modelo corresponde al caso en que $\beta_n = \beta$ y $\delta_n = n\delta$, en este caso el parámetro de interés $\eta = \frac{\beta}{\delta}$, luego, la ecuación 10.1 queda de la forma:

$$\sum_{n=1}^{\infty} \frac{\delta_1 \cdots \delta_n}{\beta_1 \cdots \beta_n} = \sum_{n=1}^{\infty} n! \eta^{-n} = \infty$$

con $S = 1 + \sum_{n=1}^{\infty} \frac{\eta^n}{n!} = e$, entonces por la ecuación 10.4 se tiene que

$$\pi_0 = e^{-\rho}, \quad (11.8)$$

$$\pi_n = e^{-\rho} \frac{\rho^n}{n!}. \quad (11.9)$$

Entonces, el número promedio de servidores ocupados es equivalente a considerar el número de clientes en el sistema, es decir,

$$L = \mathbb{E}[N] = \rho. \quad (11.10)$$

$$Var[N] = \rho. \quad (11.11)$$

Además se tiene que $W_q = 0$ y $L_q = 0$. El tiempo promedio en el sistema es el tiempo promedio de servicio, es decir, $W = \mathbb{E}[s] = \frac{1}{\delta}$. Resumiendo, tenemos la siguiente proposición:

Proposición 11.6. *La cola $M/M/\infty$ es ergódica para todos los valores de η . La distribución de equilibrio π es Poisson con media η ,*

$$\pi_n = \frac{e^{-\eta} \eta^n}{n!}. \quad (11.12)$$

11.3 Cola $M/M/m$

Este sistema considera m servidores idénticos, con tiempos entre arribos y de servicio exponenciales con medias $\mathbb{E}[\tau] = \frac{1}{\beta}$ y $\mathbb{E}[s] = \frac{1}{\delta}$. definimos ahora la utilización por servidor como $u = \frac{\rho}{m}$ que también se puede interpretar como la fracción de tiempo promedio que cada servidor está ocupado.

La cola $M/M/m$ se puede considerar como un proceso de nacimiento y muerte con parámetros: $\beta_n = \beta$ para $n = 0, 1, 2, \dots$ y

$$\delta_n = \begin{cases} n\delta & n = 0, 1, \dots, m-1 \\ c\delta & n = m, \dots \end{cases} \quad (11.13)$$

entonces la condición de recurrencia se va a cumplir sí y sólo si $\sum_{n \geq 1} \frac{\beta_0 \cdots \beta_{n-1}}{\delta_1 \cdots \delta_n} < \infty$, equivalentemente se debe de cumplir que

$$\begin{aligned} S &= 1 + \sum_{n \geq 1} \frac{\beta_0 \cdots \beta_{n-1}}{\delta_1 \cdots \delta_n} = \sum_{n=0}^{m-1} \frac{\beta_0 \cdots \beta_{n-1}}{\delta_1 \cdots \delta_n} + \sum_{n=0}^{\infty} \frac{\beta_0 \cdots \beta_{n-1}}{\delta_1 \cdots \delta_n} \\ &= \sum_{n=0}^{m-1} \frac{\beta^n}{n! \delta^n} + \sum_{n=0}^{\infty} \frac{\rho^m}{m!} u^n \end{aligned}$$

converja, lo cual ocurre si $u < 1$, en este caso

$$S = \sum_{n=0}^{m-1} \frac{\rho^n}{n!} + \frac{\rho^m}{m!} (1 - u) \quad (11.14)$$

luego, para este caso se tiene que

$$\pi_0 = \frac{1}{S} \quad (11.15)$$

$$\pi_n = \begin{cases} \pi_0 \frac{\rho^n}{n!} & n = 0, 1, \dots, m-1 \\ \pi_0 \frac{\rho^m}{m! m^{n-m}} & n = m, \dots \end{cases} \quad (11.16)$$

Al igual que se hizo antes, determinaremos los valores de L_q, W_q, W y L :

$$\begin{aligned} L_q &= \mathbb{E}[N_q] = \sum_{n=0}^{\infty} (n - m) \pi_n = \sum_{n=0}^{\infty} n \pi_{n+m} \\ &= \sum_{n=0}^{\infty} n \pi_0 \frac{\rho^{n+m}}{m! m^{n+m}} = \pi_0 \frac{\rho^m}{m!} \sum_{n=0}^{\infty} n u^n = \pi_0 \frac{u \rho^m}{m!} \sum_{n=0}^{\infty} \frac{d}{du} u^n \\ &= \pi_0 \frac{u \rho^m}{m!} \frac{d}{du} \sum_{n=0}^{\infty} u^n = \pi_0 \frac{u \rho^m}{m!} \frac{d}{du} \left(\frac{1}{1-u} \right) = \pi_0 \frac{u \rho^m}{m!} \frac{1}{(1-u)^2}, \end{aligned}$$

es decir

$$L_q = \frac{u \pi_0 \rho^m}{m! (1-u)^2}, \quad (11.17)$$

luego

$$W_q = \frac{L_q}{\beta}. \quad (11.18)$$

Además

$$W = W_q + \frac{1}{\delta} \quad (11.19)$$

Si definimos

$$C(m, \rho) = \frac{\pi_0 \rho^m}{m! (1-u)} = \frac{\pi_m}{1-u}, \quad (11.20)$$

que es la probabilidad de que un cliente que llegue al sistema tenga que esperar en la cola. Entonces podemos reescribir las ecuaciones recién enunciadas:

$$L_q = \frac{C(m, \rho) u}{1-u}, \quad (11.21)$$

$$W_q = \frac{C(m, \rho) \mathbb{E}[s]}{m(1-u)} \quad (11.22)$$

$$(11.23)$$

Por tanto tenemos las siguientes proposiciones:

Proposición 11.7. *La cola $M/M/m$ con intensidad de tráfico ρ es ergódica si y sólo si $\rho < 1$. En este caso la distribución ergódica π está dada por*

$$\pi_n = \begin{cases} \frac{1}{S} \frac{\rho^n}{n!} & 0 \leq n \leq m \\ \frac{1}{S} \frac{\rho^m}{m!} \rho^{n-m} & m \leq n < \infty \end{cases} \quad (11.24)$$

Proposición 11.8. *Para $t \geq 0$*

a)

$$W_q(t) = 1 - C(m, \rho) e^{-c\delta t(1-u)}. \quad (11.25)$$

b)

$$W(t) = \begin{cases} 1 + e^{-\delta t \frac{\rho - m + W_q(0)}{m-1-\rho}} + e^{-m\delta t(1-u)} \frac{C(m, \rho)}{m-1-\rho} & \rho \neq m-1 \\ 1 - (1 + C(m, \rho) \delta t) e^{-\delta t} & \rho = m-1 \end{cases} \quad (11.26)$$

Resumiendo, para este caso $\beta_n = \beta$ y $\delta_n = m(n) \delta$, donde $m(n)$ es el número de servidores ocupados en el estado n , es decir, $m(n) = m$, para $n \geq m$ y $m(n) = m$ para $1 \leq n \leq m$. La intensidad de tráfico es $\rho = \frac{\beta}{m\delta}$ y $\frac{\beta_n}{\delta_n} = \rho$ para $n \geq m$. Así, al igual que en el caso $m = 1$, la ecuación 10.1 y la recurrencia se cumplen si y sólo si $\sum_{n=1}^{\infty} \rho^{-n} = \infty$, es decir, cuando $\rho \leq 1$.

11.4 Cola $M/M/m/m$

Consideremos un sistema con m servidores idénticos, pero ahora cada uno es de capacidad finita m . Si todos los servidores se encuentran ocupados, el siguiente usuario en llegar se pierde pues no se le deja esperar a que reciba servicio. Este tipo de sistemas pueden verse como un proceso de nacimiento y muerte con

$$\beta_n = \begin{cases} \beta & n = 0, 1, 2, \dots, m-1 \\ 0 & n \geq m \end{cases} \quad (11.27)$$

$$\delta_n = \begin{cases} n\delta & n = 0, 1, 2, \dots, m-1 \\ 0 & n \geq m \end{cases} \quad (11.28)$$

El proceso tiene espacio de estados finitos, $S = \{0, 1, \dots, m\}$, entonces de las ecuaciones que determinan la distribución estacionaria se tiene que

$$\pi_n = \begin{cases} \pi_0 \frac{\rho^n}{n!} & n = 0, 1, 2, \dots, m \\ 0 & n \geq m \end{cases} \quad (11.29)$$

y además

$$\pi_0 = \left(\sum_{n=0}^m \frac{\rho^n}{n!} \right)^{-1}. \quad (11.30)$$

A la ecuación 11.29 se le llama *distribución truncada*. Si definimos $\pi_m = B(m, \rho) = \pi_0 \frac{\rho^m}{m!}$, π_m representa la probabilidad de que todos los servidores se encuentren ocupados, y también se le conoce como *fórmula de pérdida de Erlang*. Necesariamente en este caso el tiempo de espera en la cola W_q y el número promedio de clientes en la cola L_q deben de ser cero puesto que no se permite esperar para recibir servicio, más aún, el tiempo de espera en el sistema y el tiempo de servicio tienen la misma distribución, es decir,

$$W(t) = \mathbb{P}\{w \leq t\} = 1 - e^{-\mu t},$$

en particular

$$W = \mathbb{E}[w] = \mathbb{E}[s] = \frac{1}{\delta}.$$

Por otra parte, el número esperado de clientes en el sistema es

$$\begin{aligned} L &= \mathbb{E}[N] = \sum_{n=0}^m n\pi_n = \pi_0 \rho \sum_{n=0}^m \frac{\rho^{n-1}}{(n-1)!} \\ &= \pi_0 \rho \sum_{n=0}^{m-1} \frac{\rho^n}{n!} \end{aligned}$$

entonces, se tiene que

$$L = \rho(1 - B(m, \rho)) = \mathbb{E}[s](1 - B(m, \rho)). \quad (11.31)$$

Además

$$\delta_q = \delta(1 - B(m, \rho)) \quad (11.32)$$

representa la tasa promedio efectiva de arribos al sistema.

11.5 Cola M/G/1

Consideremos un sistema de espera con un servidor, en el que los tiempos entre arribos son exponenciales, y los tiempos de servicio tienen una distribución general G . Sea $N(t)_{t \geq 0}$ el número de clientes en el sistema al tiempo t , y sean $t_1 < t_2 < \dots$ los tiempos sucesivos en los que los clientes completan su servicio y salen del sistema.

La sucesión $\{X_n\}$ definida por $X_n = N(t_n)$ es una cadena de Markov, en específico es la Cadena encajada del proceso de llegadas de usuarios. Sea U_n el número de clientes que llegan al sistema durante el tiempo de servicio del n -ésimo cliente, entonces se tiene que

$$X_{n+1} = \begin{cases} X_n - 1 + U_{n+1} & \text{si } X_n \geq 1, \\ U_{n+1} & \text{si } X_n = 0 \end{cases}$$

Dado que los procesos de arribos de los usuarios es Poisson con parámetro λ , la probabilidad condicional de que lleguen j clientes al sistema dado que el tiempo de servicio es $s = t$, resulta:

$$\mathbb{P}\{U = j | s = t\} = e^{-\lambda t} \frac{(\lambda t)^j}{j!}, \quad j = 0, 1, \dots$$

por el teorema de la probabilidad total se tiene que

$$a_j = \mathbb{P}\{U = j\} = \int_0^\infty \mathbb{P}\{U = j | s = t\} dG(t) = \int_0^\infty e^{-\lambda t} \frac{(\lambda t)^j}{j!} dG(t) \quad (11.33)$$

donde G es la distribución de los tiempos de servicio. Las probabilidades de transición de la cadena están dadas por

$$p_{0j} = \mathbb{P}\{U_{n+1} = j\} = a_j, \quad \text{para } j = 0, 1, \dots \quad (11.34)$$

y para $i \geq 1$

$$p_{ij} = \begin{cases} \mathbb{P}\{U_{n+1} = j - i + 1\} = a_{j-i+1} & , \text{ para } j \geq i - 1 \\ 0 & j < i - 1 \end{cases} \quad (11.35)$$

Entonces la matriz de transición es:

$$P = \begin{bmatrix} a_0 & a_1 & a_2 & a_3 & \cdots \\ a_0 & a_1 & a_2 & a_3 & \cdots \\ 0 & a_0 & a_1 & a_2 & \cdots \\ 0 & 0 & a_0 & a_1 & \cdots \\ \vdots & \vdots & \cdots & \ddots & \vdots \end{bmatrix}.$$

Sea $\rho = \sum_{n=0}^\infty n a_n$, entonces se tiene el siguiente teorema:

Teorema 11.1. *La cadena encajada $\{X_n\}$ es*

- a) *Recurrente positiva si $\rho < 1$,*
- b) *Transitoria si $\rho > 1$,*
- c) *Recurrente nula si $\rho = 1$.*

Recordemos que si la cadena de Markov $\{X_n\}$ tiene una distribución estacionaria entonces existe una distribución de probabilidad $\pi = (\pi_0, \pi_1, \dots)$, con $\pi_i \geq 0$ y $\sum_{i \geq 1} \pi_i = 1$ tal que satisface la ecuación $\pi = \pi P$, equivalentemente

$$\pi_j = \sum_{i=0}^\infty \pi_i p_{ij}, \quad \text{para } j = 0, 1, 2, \dots \quad (11.36)$$

que se puede ver como

$$\pi_j = \pi_0 a_j + \sum_{i=1}^{j+1} \pi_i a_{j-i+1}, \quad \text{para } j = 0, 1, \dots \quad (11.37)$$

si definimos

$$\pi(z) = \sum_{j=0}^{\infty} \pi_j z^j \quad (11.38)$$

y

$$A(z) = \sum_{j=0}^{\infty} a_j z^j \quad (11.39)$$

con $|z_j| \leq 1$. Si la ecuación 11.37 la multiplicamos por z^j y sumando sobre j , se tiene que

$$\begin{aligned} \sum_{j=0}^{\infty} \pi_j z^j &= \sum_{j=0}^{\infty} \pi_0 a_j z^j + \sum_{j=0}^{\infty} \sum_{i=1}^{j+1} \pi_i a_{j-i+1} z^j \\ &= \pi_0 \sum_{j=0}^{\infty} a_j z^j + \sum_{j=0}^{\infty} a_j z^j \sum_{i=1}^{\infty} \pi_i a_{i-1} \\ &= \pi_0 A(z) + A(z) \left(\frac{\pi(z) - \pi_0}{z} \right) \end{aligned}$$

es decir,

$$\pi(z) = \pi_0 A(z) + A(z) \left(\frac{\pi(z) - \pi_0}{z} \right) \Leftrightarrow \pi(z) = \frac{\pi_0 A(z)(z-1)}{z - A(z)} \quad (11.40)$$

Si $z \rightarrow 1$, entonces $A(z) \rightarrow A(1) = 1$, y además $A'(z) \rightarrow A'(1) = \rho$. Si aplicamos la Regla de L'Hospital se tiene que

$$\sum_{j=0}^{\infty} \pi_j = \lim_{z \rightarrow 1^-} \pi(z) = \pi_0 \lim_{z \rightarrow 1^-} \frac{z-1}{z - A(z)} = \frac{\pi_0}{1 - \rho}$$

Retomando,

$$a_j = \mathbb{P}\{U = j\} = \int_0^{\infty} e^{-\lambda t} \frac{(\lambda t)^n}{n!} dG(t), \text{ para } n = 0, 1, 2, \dots$$

entonces

$$\begin{aligned} \rho &= \sum_{n=0}^{\infty} n a_n = \sum_{n=0}^{\infty} n \int_0^{\infty} e^{-\lambda t} \frac{(\lambda t)^n}{n!} dG(t) \\ &= \int_0^{\infty} \sum_{n=0}^{\infty} n e^{-\lambda t} \frac{(\lambda t)^n}{n!} dG(t) = \int_0^{\infty} \lambda t dG(t) = \lambda \mathbb{E}[s] \end{aligned}$$

Además, se tiene que $\rho = \beta \mathbb{E}[s] = \frac{\beta}{\delta}$ y la distribución estacionaria está dada por

$$\pi_j = \pi_0 a_j + \sum_{i=1}^{j+1} \pi_i a_{j-i+1}, \text{ para } j = 0, 1, \dots \quad (11.41)$$

$$\pi_0 = 1 - \rho. \quad (11.42)$$

Por otra parte se tiene que

$$L = \pi'(1) = \rho + \frac{A''(1)}{2(1-\rho)} \quad (11.43)$$

pero $A''(1) = \sum_{n=1}^{\infty} n(n-1)a_n = \mathbb{E}[U^2] - \mathbb{E}[U]$, $\mathbb{E}[U] = \rho$ y $\mathbb{E}[U^2] = \lambda^2 \mathbb{E}[s^2] + \rho$. Por lo tanto $L = \rho + \frac{\beta^2 \mathbb{E}[s^2]}{2(1-\rho)}$. De las fórmulas de Little, se tiene que $W = E(w) = \frac{L}{\beta}$, también el tiempo de espera en la cola

$$W_q = \mathbb{E}(q) = \mathbb{E}(w) - \mathbb{E}(s) = \frac{L}{\beta} - \frac{1}{\delta}, \quad (11.44)$$

además el número promedio de clientes en la cola es

$$L_q = \mathbb{E}(N_q) = \beta W_q = L - \rho \quad (11.45)$$

11.6 Cola con Infinidad de Servidores

Este caso corresponde a $\beta_n = \beta$ y $\delta_n = n\delta$. El parámetro de interés es $\eta = \frac{\beta}{\delta}$, de donde se obtiene:

$$\sum_{n \geq 0} \frac{\delta_1 \cdots \delta_n}{\beta_1 \cdots \beta_n} = \sum_{n=1}^{\infty} n! \eta^n = \infty,$$

$$S = 1 + \sum_{n=1}^{\infty} \frac{\eta^n}{n!} = e^\eta.$$

Proposición 11.9. *La cola $M/M/\infty$ es ergódica para todos los valores de η . La distribución de equilibrio π es Poisson con media η , $\pi_n = \frac{e^{-\eta} \eta^n}{n!}$.*

12 Redes de Colas: Sistemas Abiertos

Considerese un sistema con dos servidores, en los cuales los usuarios llegan de acuerdo a un proceso poisson con intensidad λ_1 al primer servidor, después de ser atendido se pasa a la siguiente cola en el segundo servidor. Cada servidor atiende a un usuario a la vez con tiempo exponencial con razón μ_i , para $i = 1, 2$. A este tipo de sistemas se les conoce como sistemas secuenciales.

Defínase el par (n, m) como el número de usuarios en el servidor 1 y 2 respectivamente. Las ecuaciones de balance son

$$\lambda P_{0,0} = \mu_2 P_{0,1} \quad (12.1)$$

$$(\lambda + \mu_1) P_{n,0} = \mu_2 P_{n,1} + \lambda P_{n-1,0} \quad (12.2)$$

$$(\lambda + \mu_2) P_{0,m} = \mu_2 P_{0,m+1} + \mu_1 P_{1,m-1} \quad (12.3)$$

$$(\lambda + \mu_1 + \mu_2) P_{n,m} = \mu_2 P_{n,m+1} + \mu_1 P_{n+1,m-1} + \lambda P_{n-1,m} \quad (12.4)$$

Cada servidor puede ser visto como un modelo de tipo $M/M/1$, de igual manera el proceso de salida de una cola $M/M/1$ con razón λ , nos permite asumir que el servidor 2 también es una cola $M/M/1$. Además la probabilidad de que haya n usuarios en el servidor 1 es

$$P\{n \text{ en el servidor 1}\} = \left(\frac{\lambda}{\mu_1}\right)^n \left(1 - \frac{\lambda}{\mu_1}\right) = \rho_1^n (1 - \rho_1)$$

$$P\{m \text{ en el servidor 2}\} = \left(\frac{\lambda}{\mu_2}\right)^m \left(1 - \frac{\lambda}{\mu_2}\right) = \rho_2^m (1 - \rho_2)$$

Si el número de usuarios en los servidores 1 y 2 son variables aleatorias independientes, se sigue que:

$$P_{n,m} = \rho_1^n (1 - \rho_1) \rho_2^m (1 - \rho_2) \quad (12.5)$$

Verifiquemos que $P_{n,m}$ satisface las ecuaciones de balance (12.1) Antes de eso, enunciemos unas igualdades que nos

serán de utilidad:

$$\begin{aligned}
\mu_i \rho_i &= \lambda \text{ para } i = 1, 2. \\
\lambda P_{0,0} &= \lambda (1 - \rho_1) (1 - \rho_2) \\
\text{y } \mu_2 P_{0,1} &= \mu_2 (1 - \rho_1) \rho_2 (1 - \rho_2) \Rightarrow \\
\lambda P_{0,0} &= \mu_2 P_{0,1} \\
(\lambda + \mu_2) P_{0,m} &= (\lambda + \mu_2) (1 - \rho_1) \rho_2^m (1 - \rho_2) \\
\mu_2 P_{0,m+1} &= \lambda (1 - \rho_1) \rho_2^m (1 - \rho_2) \\
&= \mu_2 (1 - \rho_1) \rho_2^m (1 - \rho_2) \\
\mu_1 P_{1,m-1} &= \frac{\lambda}{\rho_2} (1 - \rho_1) \rho_2^m (1 - \rho_2) \Rightarrow \\
(\lambda + \mu_2) P_{0,m} &= \mu_2 P_{0,m+1} + \mu_1 P_{1,m-1} \\
(\lambda + \mu_1 + \mu_2) P_{n,m} &= (\lambda + \mu_1 + \mu_2) \rho_1^n (1 - \rho_1) \rho_2^m (1 - \rho_2) \\
\mu_2 P_{n,m+1} &= \mu_2 \rho_2 \rho_1^n (1 - \rho_1) \rho_2^m (1 - \rho_2) \\
\mu_1 P_{n-1,m-1} &= \mu_1 \frac{\rho_1}{\rho_2} \rho_1^n (1 - \rho_1) \rho_2^m (1 - \rho_2) \\
\lambda P_{n-1,m} &= \frac{\lambda}{\rho_1} \rho_1^n (1 - \rho_1) \rho_2^m (1 - \rho_2) \\
\Rightarrow (\lambda + \mu_1 + \mu_2) P_{n,m} &= \mu_2 P_{n,m+1} + \mu_1 P_{n-1,m-1} + \lambda P_{n-1,m}
\end{aligned}$$

entonces efectivamente la ecuación (12.5) satisface las ecuaciones de balance (12.1). El número promedio de usuarios en el sistema, está dado por

$$\begin{aligned}
L &= \sum_{n,m} (n + m) P_{n,m} = \sum_{n,m} n P_{n,m} + \sum_{n,m} m P_{n,m} \\
&= \sum_n \sum_m n P_{n,m} + \sum_m \sum_n m P_{n,m} = \sum_n n \sum_m P_{n,m} + \sum_m m \sum_n P_{n,m} \\
&= \sum_n n \sum_m \rho_1^n (1 - \rho_1) \rho_2^m (1 - \rho_2) + \sum_m m \sum_n \rho_1^n (1 - \rho_1) \rho_2^m (1 - \rho_2) \\
&= \sum_n n \rho_1^n (1 - \rho_1) \sum_m \rho_2^m (1 - \rho_2) + \sum_m m \rho_2^m (1 - \rho_2) \sum_n \rho_1^n (1 - \rho_1) \\
&= \sum_n n \rho_1^n (1 - \rho_1) + \sum_m m \rho_2^m (1 - \rho_2) \\
&= \frac{\lambda}{\mu_1 - \lambda} + \frac{\lambda}{\mu_2 - \lambda}
\end{aligned}$$

13 Resultados para Procesos de Salida

En [127] prueban que para la existencia de una sucesión infinita no decreciente de tiempos de regeneración $\tau_1 \leq \tau_2 \leq \dots$ en los cuales el proceso se regenera, basta un tiempo de regeneración R_1 , donde $R_j = \tau_j - \tau_{j-1}$. Para tal efecto se requiere la existencia de un espacio de probabilidad $(\Omega, \mathcal{F}, \mathbb{P})$, y proceso estocástico $X = \{X(t) : t \geq 0\}$ con espacio de estados (S, \mathcal{R}) , con \mathcal{R} σ -álgebra.

Proposición 13.1. *Si existe una variable aleatoria no negativa R_1 tal que $\theta_{R_1} X =_D X$, entonces $(\Omega, \mathcal{F}, \mathbb{P})$ puede extenderse para soportar una sucesión estacionaria de variables aleatorias $R = \{R_k : k \geq 1\}$, tal que para $k \geq 1$,*

$$\theta_k (X, R) =_D (X, R).$$

Además, para $k \geq 1$, $\theta_k R$ es condicionalmente independiente de (X, R_1, \dots, R_k) , dado $\theta_{\tau_k} X$.

- Doob en 1953 demostró que el estado estacionario de un proceso de partida en un sistema de espera $M/G/\infty$, es Poisson con la misma tasa que el proceso de arribos.

- Burke en 1968, fue el primero en demostrar que el estado estacionario de un proceso de salida de una cola $M/M/s$ es un proceso Poisson.
- Disney en 1973 obtuvo el siguiente resultado:

Teorema 13.1. *Para el sistema de espera $M/G/1/L$ con disciplina FIFO, el proceso I es un proceso de renovación si y sólo si el proceso denominado longitud de la cola es estacionario y se cumple cualquiera de los siguientes casos:*

- Los tiempos de servicio son idénticamente cero;*
- $L = 0$, para cualquier proceso de servicio S ;*
- $L = 1$ y $G = D$;*
- $L = \infty$ y $G = M$.*

En estos casos, respectivamente, las distribuciones de interpartida $P\{T_{n+1} - T_n \leq t\}$ son

- $1 - e^{-\lambda t}$, $t \geq 0$;*
- $1 - e^{-\lambda t} * F(t)$, $t \geq 0$;*
- $1 - e^{-\lambda t} * \mathbb{1}_d(t)$, $t \geq 0$;*
- $1 - e^{-\lambda t} * F(t)$, $t \geq 0$.*

- Finch (1959) mostró que para los sistemas $M/G/1/L$, con $1 \leq L \leq \infty$ con distribuciones de servicio dos veces diferenciable, solamente el sistema $M/M/1/\infty$ tiene proceso de salida de renovación estacionario.
- King (1971) demostro que un sistema de colas estacionario $M/G/1/1$ tiene sus tiempos de interpartida sucesivas D_n y D_{n+1} son independientes, si y sólo si, $G = D$, en cuyo caso le proceso de salida es de renovación.
- Disney (1973) demostró que el único sistema estacionario $M/G/1/L$, que tiene proceso de salida de renovación son los sistemas $M/M/1$ y $M/D/1/1$.
- El siguiente resultado es de Disney y Koning (1985)

Teorema 13.2. *En un sistema de espera $M/G/s$, el estado estacionario del proceso de salida es un proceso Poisson para cualquier distribución de los tiempos de servicio si el sistema tiene cualquiera de las siguientes cuatro propiedades.*

- $s = \infty$*
- La disciplina de servicio es de procesador compartido.*
- La disciplina de servicio es LCFS y preemptive resume, esto se cumple para $L < \infty$*
- $G = M$.*

- El siguiente resultado es de Alamatsaz (1983)

Teorema 13.3. *En cualquier sistema de colas $GI/G/1/L$ con $1 \leq L < \infty$ y distribución de interarribos A y distribución de los tiempos de servicio B , tal que $A(0) = 0$, $A(t)(1 - B(t)) > 0$ para alguna $t > 0$ y $B(t)$ para toda $t > 0$, es imposible que el proceso de salida estacionario sea de renovación.*

Estos resultados aparecen en Daley (1968) [100] para $\{T_n\}$ intervalos de inter-arribo, $\{D_n\}$ intervalos de inter-salida y $\{S_n\}$ tiempos de servicio.

- Si el proceso $\{T_n\}$ es Poisson, el proceso $\{D_n\}$ es no correlacionado si y sólo si es un proceso Poisson, lo cual ocurre si y sólo si $\{S_n\}$ son exponenciales negativas.
- Si $\{S_n\}$ son exponenciales negativas, $\{D_n\}$ es un proceso de renovación si y sólo si es un proceso Poisson, lo cual ocurre si y sólo si $\{T_n\}$ es un proceso Poisson.
- $\mathbb{E}(D_n) = \mathbb{E}(T_n)$.
- Para un sistema de visitas $GI/M/1$ se tiene el siguiente teorema:

Teorema 13.4. *En un sistema estacionario $GI/M/1$ los intervalos de interpartida tienen*

$$\begin{aligned}\mathbb{E}(e^{-\theta D_n}) &= \mu(\mu + \theta)^{-1} [\delta\theta - \mu(1 - \delta)\alpha(\theta)] [\theta - \mu(1 - \delta)^{-1}] \\ \alpha(\theta) &= \mathbb{E}[e^{-\theta T_0}] \\ \text{var}(D_n) &= \text{var}(T_0) - (\tau^{-1} - \delta^{-1}) 2\delta(\mathbb{E}(S_0))^2 (1 - \delta)^{-1}.\end{aligned}$$

Teorema 13.5. *El proceso de salida de un sistema de colas estacionario $GI/M/1$ es un proceso de renovación si y sólo si el proceso de entrada es un proceso Poisson, en cuyo caso el proceso de salida es un proceso Poisson.*

Teorema 13.6. *Los intervalos de interpartida $\{D_n\}$ de un sistema $M/G/1$ estacionario son no correlacionados si y sólo si la distribución de los tiempos de servicio es exponencial negativa, es decir, el sistema es de tipo $M/M/1$.*

14 Sistemas de Visitas

Los *Sistemas de Visitas* fueron introducidos a principios de los años 50, ver [85, 87, 113, 119, 131, 121], con un problema relacionado con las personas encargadas de la revisión y reparación de máquinas; más adelante fueron utilizados para estudiar problemas de control de señales de tráfico. A partir de ese momento el campo de aplicación ha crecido considerablemente, por ejemplo en: comunicación en redes de computadoras, robótica, tráfico y transporte, manufactura, producción, distribución de correo, sistema de salud pública, etc.

Un modelo de colas es un modelo matemático que describe la situación en la que uno o varios usuarios solicitan de un servicio a una instancia, computadora o persona. Aquellos usuarios que no son atendidos inmediatamente toman un lugar en una cola en espera de servicio. Un sistema de visitas consiste en modelos de colas conformadas por varias colas y un solo servidor que las visita en algún orden para atender a los usuarios que se encuentran esperando por servicio.

Uno de los principales objetivos de este tipo de sistemas es tratar de mejorar el desempeño del sistema de visitas. Una de medida de desempeño importante es el tiempo de respuesta del sistema, así como los tiempos promedios de espera en una fila y el tiempo promedio total que tarda en ser realizada una operación completa a lo largo de todo el sistema. Algunas medidas de desempeño para los usuarios son los valores promedio de espera para ser atendidos, de servicio, de permanencia total en el sistema; mientras que para el servidor son los valores promedio de permanencia en una cola atendiendo, de traslado entre las colas, de duración del ciclo entre dos visitas consecutivas a la misma cola, entre otras medidas de desempeño estudiadas en la literatura.

Los sistemas de visitas pueden dividirse en dos clases:

- i) hay varios servidores y los usuarios que llegan al sistema eligen un servidor de entre los que están presentes.
- ii) hay uno o varios servidores que son comunes a todas las colas, estos visitan a cada una de las colas y atienden a los usuarios que están presentes al momento de la visita del servidor.

Los usuarios llegan a las colas de manera tal que los tiempos entre arribos son independientes e idénticamente distribuidos. En la mayoría de los modelos de visitas cíclicas, la capacidad de almacenamiento es infinita, es decir la cola puede acomodar a una cantidad infinita de usuarios a la vez. Los tiempos de servicio en una cola son usualmente considerados como muestra de una distribución de probabilidad que caracteriza a la cola, además se acostumbra considerarlos mutuamente independientes e independientes del estado actual del sistema.

La ruta de atención del servidor, es el orden en el cual el servidor visita las colas determinado por un mecanismo que puede depender del estado actual del sistema (dinámico) o puede ser independiente del estado del sistema (estático). El mecanismo más utilizado es el cíclico. Para modelar sistemas en los cuales ciertas colas son visitadas con mayor frecuencia que otras, las colas cíclicas se han extendido a colas periódicas, en las cuales el servidor visita la cola conforme a una orden de servicio de longitud finita.

El *orden de visita* se entiende como la regla utilizada por el servidor para elegir la próxima cola. Este servicio puede ser dinámico o estático:

- i) Para el caso *estático* la regla permanece invariante a lo largo del curso de la operación del sistema.

- ii) Para el caso *dinámico* la cola que se elige para servicio en el momento depende de un conocimiento total o parcial del estado del sistema.

Dentro de los ordenes de tipo estático hay varios, los más comunes son:

- i) *cíclico*: Si denotamos por $\{Q_i\}_{i=1}^N$ al conjunto de colas a las cuales el servidor visita en el orden

$$Q_1, Q_2, \dots, Q_N, Q_1, Q_2, \dots, Q_N.$$

- ii) *periódico*: el servidor visita las colas en el orden:

$$Q_{T(1)}, Q_{T(2)}, \dots, Q_{T(M)}, Q_{T(1)}, \dots, Q_{T(M)}$$

caracterizada por una tabla de visitas

$$(T(1), T(2), \dots, T(M)),$$

con $M \geq N$, $T(i) \in \{1, 2, \dots, N\}$ e $i = \overline{1, M}$. Hay un caso especial, *colas tipo elevador* donde las colas son atendidas en el orden

$$Q_1, Q_2, \dots, Q_N, Q_1, Q_2, \dots, Q_{N-1}, Q_N, Q_{N-1}, \dots, Q_1,$$

.

- iii) *aleatorio*: la cola Q_i es elegida para ser atendida con probabilidad p_i , $i = \overline{1, N}$, $\sum_{i=1}^N p_i = 1$. Una posible variación es que después de atender Q_i el servidor se desplaza a Q_j con probabilidad p_{ij} , con $i, j = \overline{1, N}$, $\sum_{j=1}^N p_{ij} = 1$, para $i = \overline{1, N}$.

El servidor usualmente incurrirá en tiempos de traslado para ir de una cola a otra. Un sistema de visitas puede expresarse en un par de parámetros: el número de colas, que usualmente se denotará por N , y el tráfico característico de las colas, que consiste de los procesos de arribo y los procesos de servicio caracteriza a estos sistemas.

La disciplina de servicio especifica el número de usuarios que son atendidos durante la visita del servidor a la cola; estas pueden ser clasificadas en límite de usuarios atendidos y en usuarios atendidos en un tiempo límite, poniendo restricciones en la cantidad de tiempo utilizado por el servidor en una visita a la cola. Alternativamente pueden ser clasificadas en políticas exhaustivas y políticas cerradas, dependiendo en si los usuarios que llegaron a la cola mientras el servidor estaba dando servicio son candidatos para ser atendidos por el servidor que se encuentra en la cola dando servicio. En la política exhaustiva estos usuarios son candidatos para ser atendidos mientras que en la cerrada no lo son. De estas dos políticas se han creado híbridos los cuales pueden revisarse en [87].

La disciplina de la cola especifica el orden en el cual los usuarios presentes en la cola son atendidos. La más común es la *First-In-First-Served*. Las políticas más comunes son las de tipo exhaustivo que consiste en que el servidor continuará trabajando hasta que la cola quede vacía; y la política cerrada, bajo la cual serán atendidos exactamente aquellos que estaban presentes al momento en que llegó el servidor a la cola.

Las políticas de servicio deben de satisfacer las siguientes propiedades:

- i) No dependen de los procesos de servicio anteriores.
- ii) La selección de los usuarios para ser atendidos es independiente del tiempo de servicio requerido y de los posibles arribos futuros.
- iii) las políticas de servicio que son aplicadas, es decir, el número de usuarios en la cola que serán atendidos durante la visita del servidor a la misma; éstas pueden ser clasificadas por la cantidad de usuarios atendidos y por el número de usuarios atendidos en un intervalo de tiempo determinado. Las principales políticas de servicio para las cuales se han desarrollado aplicaciones son: la exhaustiva, la cerrada y la k -límite, ver [113, 131, 121]. De estas políticas se han creado híbridos los cuales pueden revisarse en Boon and Van der Mei [87].
- iv) Una política de servicio es asignada a cada etapa independiente de la cola que se está atendiendo, no necesariamente es la misma para todas las etapas.
- v) El servidor da servicio de manera constante.

vi) La política de servicio se asume monótona (ver [104]).

Las principales políticas deterministas de servicio son:

- i) *Cerrada* donde solamente los usuarios presentes al comienzo de la etapa son considerados para ser atendidos.
- ii) *Exhaustiva* en la que tanto los usuarios presentes al comienzo de la etapa como los que arriban mientras se está dando servicio son considerados para ser atendidos.
- iii) k_i -limited: el número de usuarios por atender en la cola i está cotado por k_i .
- iv) *tiempo limitado* la cola es atendida solo por un periodo de tiempo fijo.

Nota 14.1. a) Una etapa es el periodo de tiempo durante el cual el servidor atiende de manera continua en una sola cola.

b) Un ciclo es el periodo necesario para terminar l etapas.

Boxma y Groenendijk [86] enuncian la Ley de Pseudo-Conservación para la política exhaustiva como

$$\sum_{i=1}^N \rho_i \mathbb{E} W_i = \rho \frac{\sum_{i=1}^N \lambda_i \mathbb{E} [\delta_i^{(2)}(1)]}{2(1-\rho)} + \rho \frac{\delta^{(2)}}{2\delta} + \frac{\delta}{2(1-\rho)} \left[\rho^2 - \sum_{i=1}^N \rho_i^2 \right], \quad (14.1)$$

donde $\delta = \sum_{i=1}^N \delta_i(1)$ y $\delta_i^{(2)}$ denota el segundo momento de los tiempos de traslado entre colas del servidor, $\delta^{(2)}$ es el segundo momento de los tiempos de traslado entre las colas de todo el sistema, finalmente $\rho = \sum_{i=1}^N \rho_i$. Por otro lado, se tiene que

$$\mathbb{E} W_i = \frac{\mathbb{E} I_i^2}{2\mathbb{E} I_i} + \frac{\lambda_i \mathbb{E} [\eta_i^{(2)}(1)]}{2(1-\rho_i)}, \quad (14.2)$$

con I_i definido como el período de intervisita, es decir el tiempo entre una salida y el próximo arribo del servidor a la cola Q_i , dado por $I_i = C_i - V_i$, donde C_i es la longitud del ciclo, definido como el tiempo entre dos instantes de visita consecutivos a la cola Q_i y V_i es el periodo de visita, definido como el tiempo que el servidor utiliza en atender a los usuarios de la cola Q_i .

$$\mathbb{E} I_i = \frac{(1-\rho_i)}{1-\rho} \sum_{i=1}^N \mathbb{E} [\delta_i(1)], \quad (14.3)$$

con

$$\mathbb{E} I_i^2 = \mathbb{E} [\delta_{i-1}^{(2)}(1)] - (\mathbb{E} [\delta_{i-1}(1)])^2 + \frac{1-\rho_i}{\rho_i} \sum_{j=1, j \neq i}^N r_{ij} + (\mathbb{E} I_i)^2, \quad (14.4)$$

donde el conjunto de valores $\{r_{ij} : i, j = 1, 2, \dots, N\}$ representan la covarianza del tiempo para las colas i y j ; para sistemas con servicio exhaustivo, el tiempo de estación para la cola i se define como el intervalo de tiempo entre instantes sucesivos cuando el servidor abandona la cola $i-1$ y la cola i . Hideaki Takagi [131] proporciona expresiones cerradas para calcular r_{ij} , éstas implican resolver un sistema de N^2 ecuaciones lineales;

$$\begin{aligned} r_{ij} &= \frac{\rho_i}{1-\rho_i} \left(\sum_{m=i+1}^N r_{jm} + \sum_{m=1}^{j-1} r_{jm} + \sum_{m=j}^{i-1} r_{jm} \right), \quad j < i, \\ r_{ij} &= \frac{\rho_i}{1-\rho_i} \left(\sum_{m=i+1}^{j-1} r_{jm} + \sum_{m=j}^N r_{jm} + \sum_{m=1}^{i-1} r_{jm} \right), \quad j > i, \\ r_{ij} &= \frac{\mathbb{E} [\delta_{i-1}^{(2)}(1)] - (\mathbb{E} [\delta_{i-1}(1)])^2}{(1-\rho_i)^2} + \frac{\lambda_i \mathbb{E} [\eta_i(1)^{(2)}]}{(1-\rho_i)^3} + \frac{\rho_i}{1-\rho_i} \sum_{j=i, j=1}^N r_{ij}. \end{aligned} \quad (14.5)$$

Para el caso de la Política Cerrada la Ley de Pseudo-Conservación se expresa en los siguientes términos.

$$\sum_{i=1}^N \rho_i \mathbb{E} W_i = \rho \frac{\sum_{i=1}^N \lambda_i \mathbb{E} [\delta_i(1)^{(2)}]}{2(1-\rho)} + \rho \frac{\delta^{(2)}}{2\delta} + \frac{\delta}{2(1-\rho)} \left[\rho^2 + \sum_{i=1}^N \rho_i^2 \right], \quad (14.6)$$

el tiempo de espera promedio para los usuarios en la cola Q_1 se puede determinar por medio de

$$\mathbb{E}W_i = \frac{(1 + \rho_i) \mathbb{E}C_i^2}{2\mathbb{E}C_i}, \quad (14.7)$$

donde C_i denota la longitud del ciclo para la cola Q_i , definida como el tiempo entre dos instantes consecutivos de visita en Q_i , cuyo segundo momento está dado por

$$\mathbb{E}C_i^2 = \frac{1}{\rho_i} \sum_{j=1, j \neq i}^N r_{ij} + \sum_{j=1}^N r_{ij} + (\mathbb{E}C)^2, \quad (14.8)$$

con

$$\mathbb{E}C = \frac{\delta}{1 - \rho},$$

donde r_{ij} representa la covarianza del tiempo de estación para las colas i y j , pero el tiempo de estación para la cola i para la política cerrada se define como el intervalo de tiempo entre instantes sucesivos cuando el servidor visita la cola i y la cola $i + 1$. El conjunto $\{r_{ij} : i, j = 1, 2, \dots, N\}$ se calcula resolviendo un sistema de N^2 ecuaciones lineales

$$\begin{aligned} r_{ij} &= \rho_i \left(\sum_{m=i}^N r_{jm} + \sum_{m=1}^{j-1} r_{jm} + \sum_{m=j}^{i-1} r_{mj} \right), \quad j < i, \\ r_{ij} &= \rho_i \left(\sum_{m=i}^{j-1} r_{jm} + \sum_{m=j}^N r_{jm} + \sum_{m=1}^{i-1} r_{mj} \right), \quad j > i, \\ r_{ij} &= r_{i-1}^{(2)} - \left(r_{i-1}^{(1)} \right)^2 + \lambda_i b_i^{(2)} \mathbb{E}C_i + \rho_i \sum_{j=1, j \neq i}^N r_{ij} + \rho_i^2 \sum_{i=j, j=1}^N r_{ij}. \end{aligned} \quad (14.9)$$

Finalmente, Takagi [131] proponen una aproximación para los tiempos de espera de los usuarios en cada una de las colas:

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^N \frac{\rho_i}{\rho} \left(1 - \frac{\lambda_i \delta}{1 - \rho} \right) \mathbb{E}[W_i] &= \sum_{i=1}^N \frac{\lambda_i \mathbb{E}[\eta_i(1)^{(2)}]}{2(1 - \rho)} \\ &+ \frac{\sum_{i=1}^N \mathbb{E}[\delta_i^2] - (\mathbb{E}[\delta_i(1)])^2}{2\delta} + \frac{\delta(\rho - \sum_{i=1}^N \rho_i^2)}{2\rho(1 - \rho)} + \frac{\delta \sum_{i=1}^N \rho_i^2}{\rho(1 - \rho)}, \end{aligned} \quad (14.10)$$

entonces

$$\begin{aligned} \mathbb{E}W_i &\cong \frac{1 - \rho + \rho_i}{1 - \rho - \lambda_i \delta} \times \frac{1 - \rho}{\rho(1 - \rho) + \sum_{i=1}^N \rho_i^2} \\ &\times \left[\frac{\rho}{2(1 - \rho)} \sum_{i=1}^N \lambda_i \mathbb{E}[\eta_i(1)^{(2)}] + \frac{\rho \Delta^2}{2\delta} + \frac{\delta}{2(1 - \rho)} \sum_{i=1}^N \rho_i (1 + \rho_i) \right] \end{aligned} \quad (14.11)$$

donde $\Delta^2 = \sum_{i=1}^N \delta_i^2$. El modelo está compuesto por c colas de capacidad infinita, etiquetadas de 1 a c las cuales son atendidas por s servidores. Los servidores atienden de acuerdo a una cadena de Markov independiente $(X_n^i)_n$ con $1 \leq i \leq s$ y $n \in \{1, 2, \dots, c\}$ con la misma matriz de transición $r_{k,l}$ y única medida invariante (p_k) . Cada servidor permanece atendiendo en la cola un periodo llamado de visita y determinada por la política de servicio asignada a la cola.

Los usuarios llegan a la cola k con una tasa λ_k y son atendidos a una razón μ_k . Las sucesiones de tiempos de inter-arribo $(\tau_k(n))_n$, la de tiempos de servicio $(\sigma_k^i(n))_n$ y la de tiempos de cambio $(\sigma_{k,l}^{0,i}(n))_n$ requeridas en la cola k para el servidor i son sucesiones independientes e idénticamente distribuidas con distribución general independiente de i , con media $\sigma_k = \frac{1}{\mu_k}$, respectivamente $\sigma_{k,l}^0 = \frac{1}{\mu_{k,l}^0}$, e independiente de las cadenas de Markov $(X_n^i)_n$. Además se supone que los tiempos de interarribo se asume son acotados, para cada $\rho_k = \lambda_k \sigma_k < s$ para asegurar la estabilidad de la cola k cuando opera como una cola $M/GM/1$.

Una política de servicio determina el número de usuarios que serán atendidos sin interrupción en periodo de servicio por los servidores que atienden a la cola. Para un solo servidor esta se define a través de una función f donde $f(x, a)$ es el número de usuarios que son atendidos sin interrupción cuando el servidor llega a la cola y encuentra x usuarios esperando dado el tiempo transcurrido de interarribo a . Sea $v(x, a)$ la du ración del periodo de servicio para una sola condición inicial (x, a) . Las políticas de servicio consideradas satisfacen las siguientes propiedades:

i) Hay conservación del trabajo, es decir

$$v(x, a) = \sum_{l=1}^{f(x, a)} \sigma(l) \quad (14.12)$$

con $f(0, a) = v(0, a) = 0$, donde $(\sigma(l))_l$ es una sucesión independiente e idénticamente distribuida de los tiempos de servicio solicitados.

- ii) La selección de usuarios para ser atendidos es independiente de sus correspondientes tiempos de servicio y del pasado hasta el inicio del periodo de servicio. Así la distribución (f, v) no depende del orden en el cuál son atendidos los usuarios.
- iii) La política de servicio es monótona en el sentido de que para cada $a \geq 0$ los números $f(x, a)$ son monótonos en distribución en x y su límite en distribución cuando $x \rightarrow \infty$ es una variable aleatoria F^{*0} que no depende de a .
- iv) El número de usuarios atendidos por cada servidor es acotado por $f^{min}(x)$ de la longitud de la cola x que además converge monótonamente en distribución a F^* cuando $x \rightarrow \infty$.

Un sistema de visitas o sistema de colas consiste en un cierto número de filas o colas atendidas por un solo servidor en un orden determinado, estos se puede aplicar en situaciones en las cuales varios tipos de usuarios intentan tener acceso a una fuente en común que está disponible para un solo tipo de usuario a la vez.

15 Función Generadora de Probabilidades

Teorema 15.1 (Teorema de Continuidad). *Supóngase que $\{X_n, n = 1, 2, 3, \dots\}$ son variables aleatorias finitas, no negativas con valores enteros tales que $P(X_n = k) = p_k^{(n)}$, para $n = 1, 2, 3, \dots$, $k = 0, 1, 2, \dots$, con $\sum_{k=0}^{\infty} p_k^{(n)} = 1$, para $n = 1, 2, 3, \dots$. Sea g_n la Función Generadora de Probabilidades (FGP) para la variable aleatoria X_n . Entonces existe una sucesión $\{p_k\}$ tal que*

$$\lim_{n \rightarrow \infty} p_k^{(n)} = p_k \text{ para } 0 < s < 1. \quad (15.1)$$

En este caso, $g(s) = \sum_{k=0}^{\infty} s^k p_k$. Además

$$\sum_{k=0}^{\infty} p_k = 1 \text{ si y sólo si } \lim_{s \uparrow 1} g(s) = 1. \quad (15.2)$$

Teorema 15.2. *Sea N una variable aleatoria con valores enteros no negativos finita tal que $P(N = k) = p_k$, para $k = 0, 1, 2, \dots$, y*

$$\sum_{k=0}^{\infty} p_k = P(N < \infty) = 1. \quad (15.3)$$

Sea Φ la FGP de N tal que

$$g(s) = \mathbb{E}[s^N] = \sum_{k=0}^{\infty} s^k p_k, \quad (15.4)$$

con $g(1) = 1$. Si $0 \leq p_1 \leq 1$ y

$$\mathbb{E}[N] = g'(1) \leq 1, \quad (15.5)$$

entonces no existe solución de la ecuación $g(s) = s$ en el intervalo $[0, 1)$. Si $\mathbb{E}[N] = g'(1) > 1$, lo cual implica que $0 \leq p_1 < 1$, entonces existe una única solución de la ecuación $g(s) = s$ en el intervalo $[0, 1)$.

Teorema 15.3. *Si X y Y tienen PGF G_X y G_Y respectivamente, entonces,*

$$G_X(s) = G_Y(s)$$

para toda s , sí y sólo sí

$$P(X = k) = P(Y = k), \quad (15.6)$$

para toda $k = 0, 1, \dots$, es decir, si y sólo si X y Y tienen la misma distribución de probabilidad.

Teorema 15.4. Para cada n fijo, sea la sucesión de probabilidades $\{a_{0,n}, a_{1,n}, \dots\}$, tales que $a_{k,n} \geq 0$ para toda $k = 0, 1, 2, \dots$, y $\sum_{k \geq 0} a_{k,n} = 1$, y sea $G_n(s)$ la correspondiente función generadora, $G_n(s) = \sum_{k \geq 0} a_{k,n} s^k$. De modo que para cada valor fijo de k

$$\lim_{n \rightarrow \infty} a_{k,n} = a_k, \quad (15.7)$$

es decir converge en distribución, es necesario y suficiente que para cada valor fijo $s \in [0, 1)$,

$$\lim_{n \rightarrow \infty} G_n(s) = G(s), \quad (15.8)$$

donde $G(s) = \sum_{k \geq 0} p_k s^k$, para cualquier la función generadora del límite de la sucesión.

Teorema 15.5 (Teorema de Abel). Sea $G(s) = \sum_{k \geq 0} a_k s^k$ para cualquier $\{p_0, p_1, \dots\}$, tales que $p_k \geq 0$ para toda $k = 0, 1, 2, \dots$. Entonces $G(s)$ es continua por la derecha en $s = 1$, es decir

$$\lim_{s \uparrow 1} G(s) = \sum_{k \geq 0} p_k = G(s), \quad (15.9)$$

sin importar si la suma es finita o no.

Nota 15.1. El radio de Convergencia para cualquier FGP es $R \geq 1$, entonces, el Teorema de Abel nos dice que aún en el peor escenario, cuando $R = 1$, aún se puede confiar en que la FGP será continua en $s = 1$, en contraste, no se puede asegurar que la FGP será continua en el límite inferior $-R$, puesto que la FGP es simétrica alrededor del cero: la FGP converge para todo $s \in (-R, R)$, y no lo hace para $s < -R$ o $s > R$. Además nos dice que podemos escribir $G_X(1)$ como una abreviación de $\lim_{s \uparrow 1} G_X(s)$.

Entonces si suponemos que la diferenciación término a término está permitida, entonces

$$G'_X(s) = \sum_{x=1}^{\infty} x s^{x-1} p_x \quad (15.10)$$

el Teorema de Abel nos dice que

$$\begin{aligned} \mathbb{E}(X) &= \lim_{s \uparrow 1} G'_X(s) : \\ \mathbb{E}[X] &= \sum_{x=1}^{\infty} x p_x = G'_X(1) = \lim_{s \uparrow 1} G'_X(s), \end{aligned} \quad (15.11)$$

dado que el Teorema de Abel se aplica a

$$G'_X(s) = \sum_{x=1}^{\infty} x s^{x-1} p_x, \quad (15.12)$$

estableciendo así que $G'_X(s)$ es continua en $s = 1$. Sin el Teorema de Abel no se podría asegurar que el límite de $G'_X(s)$ conforme $s \uparrow 1$ sea la respuesta correcta para $\mathbb{E}[X]$.

Nota 15.2. La FGP converge para todo $|s| < R$, para algún R . De hecho la FGP converge absolutamente si $|s| < R$. La FGP además converge uniformemente en conjuntos de la forma $\{s : |s| < R'\}$, donde $R' < R$, es decir, $\forall \epsilon > 0, \exists n_0 \in \mathbb{Z}$ tal que $\forall s$, con $|s| < R'$, y $\forall n \geq n_0$,

$$\left| \sum_{x=0}^n s^x \mathbb{P}(X = x) - G_X(s) \right| < \epsilon. \quad (15.13)$$

De hecho, la convergencia uniforme es la que nos permite diferenciar término a término:

$$G_X(s) = \mathbb{E}[s^X] = \sum_{x=0}^{\infty} s^x \mathbb{P}(X = x), \quad (15.14)$$

y sea $s < R$.

1.

$$G'_X(s) = \frac{d}{ds} \left(\sum_{x=0}^{\infty} s^x \mathbb{P}(X=x) \right) = \sum_{x=0}^{\infty} \frac{d}{ds} (s^x \mathbb{P}(X=x)) = \sum_{x=0}^n x s^{x-1} \mathbb{P}(X=x). \quad (15.15)$$

2.

$$\int_a^b G_X(s) ds = \int_a^b \left(\sum_{x=0}^{\infty} s^x \mathbb{P}(X=x) \right) ds = \sum_{x=0}^{\infty} \left(\int_a^b s^x \mathbb{P}(X=x) ds \right) = \sum_{x=0}^{\infty} \frac{s^{x+1}}{x+1} \mathbb{P}(X=x), \quad (15.16)$$

para $-R < a < b < R$.

Teorema 15.6 (Teorema de Convergencia Monótona para FGP). Sean X y X_n variables aleatorias no negativas, con valores en los enteros, finitas, tales que

$$\lim_{n \rightarrow \infty} G_{X_n}(s) = G_X(s)$$

para $0 \leq s \leq 1$, entonces

$$\lim_{n \rightarrow \infty} P(X_n = k) = P(X = k),$$

para $k = 0, 1, 2, \dots$.

El teorema anterior requiere del siguiente lema:

Lema 15.1. Sean $a_{n,k} \in \mathbb{Z}^+$, $n \in \mathbb{N}$ constantes no negativas con $\sum_{k \geq 0} a_{k,n} \leq 1$. Supóngase que para $0 \leq s \leq 1$, se tiene

$$a_n(s) = \sum_{k=0}^{\infty} a_{k,n} s^k \rightarrow a(s) = \sum_{k=0}^{\infty} a_k s^k. \quad (15.17)$$

Entonces

$$a_{0,n} \rightarrow a_0. \quad (15.18)$$

Consideremos un sistema que consta de únicamente un servidor y una sola cola, a la cual los usuarios arriban conforme a un proceso poisson cuya tasa promedio de llegada es $1/\lambda$; la tasa promedio con la cual el servidor da servicio es $1/\mu$, además los tiempos entre arribos y los tiempos de servicio son independientes entre sí. Se define la carga de tráfico $\rho := \frac{\lambda}{\mu}$, para este modelo existe un teorema que nos dice la relación que hay entre el valor de ρ y la estabilidad de la cola:

Proposición 15.1. La cola $M/M/1$ con carga de tráfico ρ , es estable si y sólo si $\rho < 1$.

Este teorema nos permite determinar las principales medidas de desempeño: Tiempo de espera en el sistema, W , el número esperado de clientes en el sistema, L , además de los tiempos promedio e espera tanto en la cola como de servicio, s representa el tiempo de servicio para un cliente:

$$\begin{aligned} L &= \frac{\rho}{1-\rho}, \\ W &= \frac{1}{\mu-\lambda}, \\ W_q &= \mathbb{E}[s] \frac{\rho}{1-\rho}, \text{ y} \\ L_q &= \frac{\rho^2}{1-\rho}. \end{aligned} \quad (15.19)$$

Esta es la idea general, poder determinar la principales medidas de desempeño para un sistema de colas o sistema de visitas, para este fin es necesario realizar los siguientes supuestos. En teoría de colas hay casos particulares, para los cuales es posible determinar específicamente medidas de desempeño del sistema bajo condiciones de estabilidad, tales como los tiempos promedio de espera y de servicio, tanto en el sistema como en cada una de las colas.

En teoría de colas hay casos particulares, para los cuales es posible determinar específicamente medidas de desempeño del sistema bajo condiciones de estabilidad, tales como los tiempos promedio de espera y de servicio, tanto en

el sistema como en cada una de las colas. Se considerarán intervalos de tiempo de la forma $[t, t + 1]$. Los usuarios arriban por paquetes de manera independiente del resto de las colas. Se define el grupo de usuarios que llegan a cada una de las colas del sistema 1, caracterizadas por Q_1 y Q_2 respectivamente, en el intervalo de tiempo $[t, t + 1]$ por $X_1(t)$, $X_2(t)$.

Para cada uno de los procesos anteriores se define su Función Generadora de Probabilidades (FGP):

$$P_1(z_1) = \mathbb{E} \left[z_1^{X_1(t)} \right], \quad P_2(z_2) = \mathbb{E} \left[z_2^{X_2(t)} \right]. \quad (15.20)$$

Con primer momento definidos por

$$\begin{aligned} \mu_1 &= \mathbb{E} [X_1(t)] = P_1^{(1)}(1), \\ \mu_2 &= \mathbb{E} [X_2(t)] = P_2^{(1)}(1). \end{aligned} \quad (15.21)$$

En lo que respecta al servidor, en términos de los tiempos de visita a cada una de las colas, se denotarán por τ_1, τ_2 para Q_1, Q_2 respectivamente; y a los tiempos en que el servidor termina de atender en las colas Q_1, Q_2 , se les denotará por $\bar{\tau}_1, \bar{\tau}_2$ respectivamente. Entonces, los tiempos de servicio están dados por las diferencias $\bar{\tau}_1 - \tau_1, \bar{\tau}_2 - \tau_2$ para Q_1, Q_2 .

Análogamente los tiempos de traslado del servidor desde el momento en que termina de atender a una cola y llega a la siguiente para comenzar a dar servicio están dados por $\tau_2 - \bar{\tau}_1, \tau_1 - \bar{\tau}_2$. La FGP para estos tiempos de traslado están dados por

$$R_1(z_1) = \mathbb{E} \left[z_1^{\tau_2 - \bar{\tau}_1} \right], \quad R_2(z_2) = \mathbb{E} \left[z_2^{\tau_1 - \bar{\tau}_2} \right], \quad (15.22)$$

y al igual que como se hizo con anterioridad

$$r_1 = R_1^{(1)}(1) = \mathbb{E} [\tau_2 - \bar{\tau}_1], \quad r_2 = R_2^{(1)}(1) = \mathbb{E} [\tau_1 - \bar{\tau}_2]. \quad (15.23)$$

Sean α_1, α_2 el número de usuarios que arriban en grupo a la cola Q_1 y Q_2 respectivamente. Sus FGP's están definidas como

$$A_1(z) = \mathbb{E} \left[z^{\alpha_1(t)} \right], \quad A_2(z) = \mathbb{E} \left[z^{\alpha_2(t)} \right]. \quad (15.24)$$

Su primer momento está dado por

$$\lambda_1 = \mathbb{E} [\alpha_1(t)] = A_1^{(1)}(1), \quad \lambda_2 = \mathbb{E} [\alpha_2(t)] = A_2^{(1)}(1). \quad (15.25)$$

Sean β_1, β_2 el número de usuarios que arriban en el grupo α_1, α_2 a la cola Q_1 y Q_2 , respectivamente, de igual manera se definen sus F'GPs

$$B_1(z) = \mathbb{E} \left[z^{\beta_1(t)} \right], \quad B_2(z) = \mathbb{E} \left[z^{\beta_2(t)} \right], \quad (15.26)$$

con

$$b_1 = \mathbb{E} [\beta_1(t)] = B_1^{(1)}(1), \quad b_2 = \mathbb{E} [\beta_2(t)] = B_2^{(1)}(1). \quad (15.27)$$

La distribución para el número de grupos que arriban al sistema en cada una de las colas se definen por:

$$P_1(z_1) = A_1[B_1(z_1)] = \mathbb{E} \left[B_1(z_1)^{\alpha_1(t)} \right], \quad P_2(z_1) = A_1[B_1(z_1)] = \mathbb{E} \left[B_1(z_1)^{\alpha_1(t)} \right], \quad (15.28)$$

entonces

$$\begin{aligned} P_1^{(1)}(1) &= \mathbb{E} \left[\alpha_1(t) B_1^{(1)}(1) \right] = B_1^{(1)}(1) \mathbb{E} [\alpha_1(t)] = \lambda_1 b_1 \\ P_2^{(1)}(1) &= \mathbb{E} \left[\alpha_2(t) B_2^{(1)}(1) \right] = B_2^{(1)}(1) \mathbb{E} [\alpha_2(t)] = \lambda_2 b_2. \end{aligned} \quad (15.29)$$

De lo desarrollado hasta ahora se tiene lo siguiente

$$\begin{aligned} \mathbb{E} \left[z_1^{L_1(\bar{\tau}_1)} z_2^{L_2(\bar{\tau}_1)} \right] &= \mathbb{E} \left[z_2^{L_2(\bar{\tau}_1)} \right] = \mathbb{E} \left[z_2^{L_2(\tau_1) + X_2(\bar{\tau}_1 - \tau_1)} \right] = \mathbb{E} \left[\left\{ z_2^{L_2(\tau_1)} \right\} \left\{ z_2^{X_2(\bar{\tau}_1 - \tau_1)} \right\} \right] \\ &= \mathbb{E} \left[\left\{ z_2^{L_2(\tau_1)} \right\} \left\{ P_2(z_2) \right\}^{\bar{\tau}_1 - \tau_1} \right] = \mathbb{E} \left[\left\{ z_2^{L_2(\tau_1)} \right\} \left\{ \theta_1(P_2(z_2)) \right\}^{L_1(\tau_1)} \right] = F_1(\theta_1(P_2(z_2)), z_2) \end{aligned}$$

es decir

$$\mathbb{E} \left[z_1^{L_1(\bar{\tau}_1)} z_2^{L_2(\bar{\tau}_1)} \right] = F_1(\theta_1(P_2(z_2)), z_2). \quad (15.30)$$

Procediendo de manera análoga para $\bar{\tau}_2$:

$$\begin{aligned} \mathbb{E} \left[z_1^{L_1(\bar{\tau}_2)} z_2^{L_2(\bar{\tau}_2)} \right] &= \mathbb{E} \left[z_1^{L_1(\bar{\tau}_2)} \right] = \mathbb{E} \left[z_1^{L_1(\tau_2) + X_1(\bar{\tau}_2 - \tau_2)} \right] = \mathbb{E} \left[\left\{ z_1^{L_1(\tau_2)} \right\} \left\{ z_1^{X_1(\bar{\tau}_2 - \tau_2)} \right\} \right] \\ &= \mathbb{E} \left[\left\{ z_1^{L_1(\tau_2)} \right\} \left\{ P_1(z_1) \right\}^{\bar{\tau}_2 - \tau_2} \right] = \mathbb{E} \left[\left\{ z_1^{L_1(\tau_2)} \right\} \left\{ \theta_2(P_1(z_1)) \right\}^{L_2(\tau_2)} \right] = F_2(z_1, \theta_2(P_1(z_1))) \end{aligned}$$

por tanto

$$\mathbb{E} \left[z_1^{L_1(\bar{\tau}_2)} z_2^{L_2(\bar{\tau}_2)} \right] = F_2(z_1, \theta_2(P_1(z_1))) \quad (15.31)$$

Ahora, para el intervalo de tiempo $[\bar{\tau}_1, \tau_2]$ y $[\bar{\tau}_2, \tau_1]$, los arribos de los usuarios modifican el número de usuarios que llegan a las colas, es decir, los procesos $L_1(t)$ y $L_2(t)$. La PGF para el número de arribos a todas las estaciones durante el intervalo $[\bar{\tau}_1, \tau_2]$ cuya distribución está especificada por la distribución compuesta $R_1(\mathbf{z})$, $R_2(\mathbf{z})$:

$$\begin{aligned} R_1(\mathbf{z}) &= R_1 \left(\prod_{i=1}^2 P(z_i) \right) = \mathbb{E} \left[\left\{ \prod_{i=1}^2 P(z_i) \right\}^{\tau_2 - \bar{\tau}_1} \right] \\ R_2(\mathbf{z}) &= R_2 \left(\prod_{i=1}^2 P(z_i) \right) = \mathbb{E} \left[\left\{ \prod_{i=1}^2 P(z_i) \right\}^{\tau_1 - \bar{\tau}_2} \right] \end{aligned}$$

Dado que los eventos en $[\tau_1, \bar{\tau}_1]$ y $[\bar{\tau}_1, \tau_2]$ son independientes, la PGF conjunta para el número de usuarios en el sistema al tiempo $t = \tau_2$ la PGF conjunta para el número de usuarios en el sistema están dadas por

$$\begin{aligned} F_1(\mathbf{z}) &= R_2 \left(\prod_{i=1}^2 P(z_i) \right) F_2(z_1, \theta_2(P_1(z_1))) \\ F_2(\mathbf{z}) &= R_1 \left(\prod_{i=1}^2 P(z_i) \right) F_1(\theta_1(P_2(z_2)), z_2) \end{aligned}$$

Entonces debemos de determinar las siguientes expresiones:

$$\begin{aligned} f_1(1) &= \frac{\partial F_1(\mathbf{z})}{\partial z_1} \Big|_{\mathbf{z}=1}, & f_1(2) &= \frac{\partial F_1(\mathbf{z})}{\partial z_2} \Big|_{\mathbf{z}=1}, \\ f_2(1) &= \frac{\partial F_2(\mathbf{z})}{\partial z_1} \Big|_{\mathbf{z}=1}, & f_2(2) &= \frac{\partial F_2(\mathbf{z})}{\partial z_2} \Big|_{\mathbf{z}=1}, \end{aligned}$$

calculando las derivadas parciales

$$\begin{aligned}\frac{\partial R_1(\mathbf{z})}{\partial z_1}\bigg|_{\mathbf{z}=1} &= R_1^{(1)}(1) P_1^{(1)}(1) \\ \frac{\partial R_1(\mathbf{z})}{\partial z_2}\bigg|_{\mathbf{z}=1} &= R_1^{(1)}(1) P_2^{(1)}(1) \\ \frac{\partial R_2(\mathbf{z})}{\partial z_1}\bigg|_{\mathbf{z}=1} &= R_2^{(1)}(1) P_1^{(1)}(1) \\ \frac{\partial R_2(\mathbf{z})}{\partial z_2}\bigg|_{\mathbf{z}=1} &= R_2^{(1)}(1) P_2^{(1)}(1)\end{aligned}$$

igualando a cero

$$\begin{aligned}\frac{\partial}{\partial z_1} F_1(\theta_1(P_2(z_2)), z_2) &= 0 \\ \frac{\partial}{\partial z_2} F_1(\theta_1(P_2(z_2)), z_2) &= \frac{\partial F_1}{\partial z_2} + \frac{\partial F_1}{\partial z_1} \theta_1^{(1)} P_2^{(1)}(1) \\ \frac{\partial}{\partial z_1} F_2(z_1, \theta_2(P_1(z_1))) &= \frac{\partial F_2}{\partial z_1} + \frac{\partial F_2}{\partial z_2} \theta_2^{(1)} P_1^{(1)}(1) \\ \frac{\partial}{\partial z_2} F_2(z_1, \theta_2(P_1(z_1))) &= 0.\end{aligned}$$

Por lo tanto de las dos secciones anteriores se tiene que:

$$\begin{aligned}\frac{\partial F_1}{\partial z_1} &= \frac{\partial R_2}{\partial z_1}\bigg|_{\mathbf{z}=1} + \frac{\partial F_2}{\partial z_1}\bigg|_{\mathbf{z}=1} = R_2^{(1)}(1) P_1^{(1)}(1) + f_2(1) + f_2(2) \theta_2^{(1)}(1) P_1^{(1)}(1) \\ \frac{\partial F_1}{\partial z_2} &= \frac{\partial R_2}{\partial z_2}\bigg|_{\mathbf{z}=1} + \frac{\partial F_2}{\partial z_2}\bigg|_{\mathbf{z}=1} = R_2^{(1)}(1) P_2^{(1)}(1) \\ \frac{\partial F_2}{\partial z_1} &= \frac{\partial R_1}{\partial z_1}\bigg|_{\mathbf{z}=1} + \frac{\partial F_1}{\partial z_1}\bigg|_{\mathbf{z}=1} = R_1^{(1)}(1) P_1^{(1)}(1) \\ \frac{\partial F_2}{\partial z_2} &= \frac{\partial R_1}{\partial z_2}\bigg|_{\mathbf{z}=1} + \frac{\partial F_1}{\partial z_2}\bigg|_{\mathbf{z}=1} = R_1^{(1)}(1) P_2^{(1)}(1) + f_1(1) \theta_1^{(1)}(1) P_2^{(1)}(1)\end{aligned}$$

El cual se puede escribir en forma equivalente:

$$\begin{aligned}f_1(1) &= r_2 \mu_1 + f_2(1) + f_2(2) \frac{\mu_1}{1 - \mu_2} \\ f_1(2) &= r_2 \mu_2 \\ f_2(1) &= r_1 \mu_1 \\ f_2(2) &= r_1 \mu_2 + f_1(2) + f_1(1) \frac{\mu_2}{1 - \mu_1}\end{aligned}$$

De donde:

$$\begin{aligned}f_1(1) &= \mu_1 \left[r_2 + \frac{f_2(2)}{1 - \mu_2} \right] + f_2(1) \\ f_2(2) &= \mu_2 \left[r_1 + \frac{f_1(1)}{1 - \mu_1} \right] + f_1(2)\end{aligned}$$

Resolviendo para $f_1(1)$:

$$\begin{aligned}f_1(1) &= r_2 \mu_1 + f_2(1) + f_2(2) \frac{\mu_1}{1 - \mu_2} = r_2 \mu_1 + r_1 \mu_1 + f_2(2) \frac{\mu_1}{1 - \mu_2} \\ &= \mu_1 (r_2 + r_1) + f_2(2) \frac{\mu_1}{1 - \mu_2} = \mu_1 \left(r + \frac{f_2(2)}{1 - \mu_2} \right),\end{aligned}$$

entonces

$$\begin{aligned}
 f_2(2) &= \mu_2 \left(r_1 + \frac{f_1(1)}{1 - \mu_1} \right) + f_1(2) = \mu_2 \left(r_1 + \frac{f_1(1)}{1 - \mu_1} \right) + r_2 \mu_2 \\
 &= \mu_2 \left[r_1 + r_2 + \frac{f_1(1)}{1 - \mu_1} \right] = \mu_2 \left[r + \frac{f_1(1)}{1 - \mu_1} \right] \\
 &= \mu_2 r + \mu_1 \left(r + \frac{f_2(2)}{1 - \mu_2} \right) \frac{\mu_2}{1 - \mu_1} \\
 &= \mu_2 r + \mu_2 \frac{r \mu_1}{1 - \mu_1} + f_2(2) \frac{\mu_1 \mu_2}{(1 - \mu_1)(1 - \mu_2)} \\
 &= \mu_2 \left(r + \frac{r \mu_1}{1 - \mu_1} \right) + f_2(2) \frac{\mu_1 \mu_2}{(1 - \mu_1)(1 - \mu_2)} \\
 &= \mu_2 \left(\frac{r}{1 - \mu_1} \right) + f_2(2) \frac{\mu_1 \mu_2}{(1 - \mu_1)(1 - \mu_2)}
 \end{aligned}$$

entonces

$$\begin{aligned}
 f_2(2) - f_2(2) \frac{\mu_1 \mu_2}{(1 - \mu_1)(1 - \mu_2)} &= \mu_2 \left(\frac{r}{1 - \mu_1} \right) \\
 f_2(2) \left(1 - \frac{\mu_1 \mu_2}{(1 - \mu_1)(1 - \mu_2)} \right) &= \mu_2 \left(\frac{r}{1 - \mu_1} \right) \\
 f_2(2) \left(\frac{1 - \mu_1 - \mu_2 + \mu_1 \mu_2 - \mu_1 \mu_2}{(1 - \mu_1)(1 - \mu_2)} \right) &= \mu_2 \left(\frac{r}{1 - \mu_1} \right) \\
 f_2(2) \left(\frac{1 - \mu}{(1 - \mu_1)(1 - \mu_2)} \right) &= \mu_2 \left(\frac{r}{1 - \mu_1} \right)
 \end{aligned}$$

por tanto

$$\begin{aligned}
 f_2(2) &= \frac{r \frac{\mu_2}{1 - \mu_1}}{\frac{1 - \mu}{(1 - \mu_1)(1 - \mu_2)}} = \frac{r \mu_2 (1 - \mu_1)(1 - \mu_2)}{(1 - \mu_1)(1 - \mu)} \\
 &= \frac{\mu_2 (1 - \mu_2)}{1 - \mu} r = r \mu_2 \frac{1 - \mu_2}{1 - \mu}.
 \end{aligned}$$

es decir

$$f_2(2) = r \mu_2 \frac{1 - \mu_2}{1 - \mu}. \quad (15.32)$$

Entonces

$$\begin{aligned}
 f_1(1) &= \mu_1 r + f_2(2) \frac{\mu_1}{1 - \mu_2} = \mu_1 r + \left(\frac{\mu_2 (1 - \mu_2)}{1 - \mu} r \right) \frac{\mu_1}{1 - \mu_2} \\
 &= \mu_1 r + \mu_1 r \left(\frac{\mu_2}{1 - \mu} \right) = \mu_1 r \left[1 + \frac{\mu_2}{1 - \mu} \right] \\
 &= r \mu_1 \frac{1 - \mu_1}{1 - \mu}
 \end{aligned}$$

16 El problema de la ruina del jugador

Supongamos que se tiene un jugador que cuenta con un capital inicial de $\tilde{L}_0 \geq 0$ unidades, esta persona realiza una serie de dos juegos simultáneos e independientes de manera sucesiva, dichos eventos son independientes e idénticos entre

sí para cada realización. Para $n \geq 0$ fijo, la ganancia en el n -ésimo juego es $\tilde{X}_n = X_n + Y_n$ unidades de las cuales se resta una cuota de 1 unidad por cada juego simultáneo, es decir, se restan dos unidades por cada juego realizado. En términos de la teoría de colas puede pensarse como el número de usuarios que llegan a una cola vía dos procesos de arribo distintos e independientes entre sí. Su Función Generadora de Probabilidades (FGP) está dada por $F(z) = \mathbb{E}[z^{\tilde{L}_0}]$ para $z \in \mathbb{C}$, además

$$\tilde{P}(z) = \mathbb{E}[z^{\tilde{X}_n}] = \mathbb{E}[z^{X_n+Y_n}] = \mathbb{E}[z^{X_n} z^{Y_n}] = \mathbb{E}[z^{X_n}] \mathbb{E}[z^{Y_n}] = P(z) \check{P}(z),$$

con $\tilde{\mu} = \mathbb{E}[\tilde{X}_n] = \tilde{P}'[1] < 1$.

Sea \tilde{L}_n el capital remanente después del n -ésimo juego. Entonces

$$\tilde{L}_n = \tilde{L}_0 + \tilde{X}_1 + \tilde{X}_2 + \cdots + \tilde{X}_n - 2n.$$

La ruina del jugador ocurre después del n -ésimo juego, es decir, la cola se vacía después del n -ésimo juego, entonces sea T definida como $T = \min \{ \tilde{L}_n = 0 \}$. Si $\tilde{L}_0 = 0$, entonces claramente $T = 0$. En este sentido T puede interpretarse como la longitud del periodo de tiempo que el servidor ocupa para dar servicio en la cola, comenzando con \tilde{L}_0 grupos de usuarios presentes en la cola, quienes arribaron conforme a un proceso dado por $\tilde{P}(z)$.

Sea $g_{n,k}$ la probabilidad del evento de que el jugador no caiga en ruina antes del n -ésimo juego, y que además tenga un capital de k unidades antes del n -ésimo juego, es decir, dada $n \in \{1, 2, \dots\}$ y $k \in \{0, 1, 2, \dots\}$

$$g_{n,k} := P \left\{ \tilde{L}_j > 0, j = 1, \dots, n, \tilde{L}_n = k \right\}, \quad (16.1)$$

la cual además se puede escribir como:

$$\begin{aligned} g_{n,k} &= P \left\{ \tilde{L}_j > 0, j = 1, \dots, n, \tilde{L}_n = k \right\} = \sum_{j=1}^{k+1} g_{n-1,j} P \left\{ \tilde{X}_n = k - j + 1 \right\} \\ &= \sum_{j=1}^{k+1} g_{n-1,j} P \{ X_n + Y_n = k - j + 1 \} = \sum_{j=1}^{k+1} \sum_{l=1}^j g_{n-1,j} P \{ X_n + Y_n = k - j + 1, Y_n = l \} \\ &= \sum_{j=1}^{k+1} \sum_{l=1}^j g_{n-1,j} P \{ X_n + Y_n = k - j + 1 | Y_n = l \} P \{ Y_n = l \} \\ &= \sum_{j=1}^{k+1} \sum_{l=1}^j g_{n-1,j} P \{ X_n = k - j - l + 1 \} P \{ Y_n = l \}, \end{aligned}$$

es decir

$$g_{n,k} = \sum_{j=1}^{k+1} \sum_{l=1}^j g_{n-1,j} P \{ X_n = k - j - l + 1 \} P \{ Y_n = l \}. \quad (16.2)$$

Además

$$g_{0,k} = P \left\{ \tilde{L}_0 = k \right\}. \quad (16.3)$$

Se definen las siguientes FGP:

$$G_n(z) = \sum_{k=0}^{\infty} g_{n,k} z^k, \text{ para } n = 0, 1, \dots, \quad (16.4)$$

y

$$G(z, w) = \sum_{n=0}^{\infty} G_n(z) w^n, z, w \in \mathbb{C}. \quad (16.5)$$

En particular para $k = 0$,

$$g_{n,0} = G_n(0) = P \left\{ \tilde{L}_j > 0, \text{ para } j < n, \text{ y } \tilde{L}_n = 0 \right\} = P \{ T = n \},$$

además

$$G(0, w) = \sum_{n=0}^{\infty} G_n(0) w^n = \sum_{n=0}^{\infty} P\{T = n\} w^n = \mathbb{E}[w^T]$$

la cuál resulta ser la FGP del tiempo de ruina T .

Proposición 16.1. Sean $z, w \in \mathbb{C}$ y sea $n \geq 0$ fijo. Para $G_n(z)$ y $G(z, w)$ definidas como en (16.4) y (16.5) respectivamente, se tiene que

$$G_n(z) = \frac{1}{z} [G_{n-1}(z) - G_{n-1}(0)] \tilde{P}(z). \quad (16.6)$$

Además

$$G(z, w) = \frac{zF(z) - wP(z)G(0, w)}{z - wR(z)}, \quad (16.7)$$

con un único polo en el círculo unitario, además, el polo es de la forma $z = \theta(w)$ y satisface que

$$i) \quad \tilde{\theta}(1) = 1,$$

$$ii) \quad \tilde{\theta}^{(1)}(1) = \frac{1}{1-\tilde{\mu}},$$

$$iii) \quad \tilde{\theta}^{(2)}(1) = \frac{\tilde{\mu}}{(1-\tilde{\mu})^2} + \frac{\tilde{\sigma}}{(1-\tilde{\mu})^3}.$$

Finalmente, además se cumple que

$$\mathbb{E}[w^T] = G(0, w) = F[\tilde{\theta}(w)]. \quad (16.8)$$

Proof. Multiplicando las ecuaciones (16.2) y (16.3) por el término z^k :

$$\begin{aligned} g_{n,k} z^k &= \sum_{j=1}^{k+1} \sum_{l=1}^j g_{n-1,j} P\{X_n = k - j - l + 1\} P\{Y_n = l\} z^k, \\ g_{0,k} z^k &= P\{\tilde{L}_0 = k\} z^k, \end{aligned}$$

ahora sumamos sobre k

$$\begin{aligned}
\sum_{k=0}^{\infty} g_{n,k} z^k &= \sum_{k=0}^{\infty} \sum_{j=1}^{k+1} \sum_{l=1}^j g_{n-1,j} P\{X_n = k - j - l + 1\} P\{Y_n = l\} z^k \\
&= \sum_{k=0}^{\infty} z^k \sum_{j=1}^{k+1} \sum_{l=1}^j g_{n-1,j} P\{X_n = k - (j + l - 1)\} P\{Y_n = l\} \\
&= \sum_{k=0}^{\infty} z^{k+(j+l-1)-(j+l-1)} \sum_{j=1}^{k+1} \sum_{l=1}^j g_{n-1,j} P\{X_n = k - (j + l - 1)\} P\{Y_n = l\} \\
&= \sum_{k=0}^{\infty} \sum_{j=1}^{k+1} \sum_{l=1}^j g_{n-1,j} z^{j-1} P\{X_n = k - (j + l - 1)\} z^{k-(j+l-1)} P\{Y_n = l\} z^l \\
&= \sum_{j=1}^{\infty} \sum_{l=1}^j g_{n-1,j} z^{j-1} \sum_{k=j+l-1}^{\infty} P\{X_n = k - (j + l - 1)\} z^{k-(j+l-1)} P\{Y_n = l\} z^l \\
&= \sum_{j=1}^{\infty} g_{n-1,j} z^{j-1} \sum_{l=1}^j \sum_{k=j+l-1}^{\infty} P\{X_n = k - (j + l - 1)\} z^{k-(j+l-1)} P\{Y_n = l\} z^l \\
&= \sum_{j=1}^{\infty} g_{n-1,j} z^{j-1} \sum_{k=j+l-1}^{\infty} \sum_{l=1}^j P\{X_n = k - (j + l - 1)\} z^{k-(j+l-1)} P\{Y_n = l\} z^l \\
&= \sum_{j=1}^{\infty} g_{n-1,j} z^{j-1} \sum_{k=j+l-1}^{\infty} \sum_{l=1}^j P\{X_n = k - (j + l - 1)\} z^{k-(j+l-1)} \sum_{l=1}^j P\{Y_n = l\} z^l \\
&= \sum_{j=1}^{\infty} g_{n-1,j} z^{j-1} \sum_{l=1}^{\infty} P\{Y_n = l\} z^l \sum_{k=j+l-1}^{\infty} \sum_{l=1}^j P\{X_n = k - (j + l - 1)\} z^{k-(j+l-1)} \\
&= \frac{1}{z} [G_{n-1}(z) - G_{n-1}(0)] \tilde{P}(z) \sum_{k=j+l-1}^{\infty} \sum_{l=1}^j P\{X_n = k - (j + l - 1)\} z^{k-(j+l-1)} \\
&= \frac{1}{z} [G_{n-1}(z) - G_{n-1}(0)] \tilde{P}(z) P(z) = \frac{1}{z} [G_{n-1}(z) - G_{n-1}(0)] \tilde{P}(z),
\end{aligned}$$

es decir la ecuación (16.4) se puede reescribir como

$$G_n(z) = \frac{1}{z} [G_{n-1}(z) - G_{n-1}(0)] \tilde{P}(z). \quad (16.9)$$

Por otra parte recordemos la ecuación (16.4)

$$G_n(z) = \sum_{k=0}^{\infty} g_{n,k} z^k, \text{ entonces } \frac{G_n(z)}{z} = \sum_{k=1}^{\infty} g_{n,k} z^{k-1},$$

por lo tanto utilizando la ecuación (16.9):

$$\begin{aligned}
G(z, w) &= \sum_{n=0}^{\infty} G_n(z) w^n = G_0(z) + \sum_{n=1}^{\infty} G_n(z) w^n = F(z) + \sum_{n=0}^{\infty} [G_n(z) - G_n(0)] w^n \frac{\tilde{P}(z)}{z} \\
&= F(z) + \frac{w}{z} \sum_{n=0}^{\infty} [G_n(z) - G_n(0)] w^{n-1} \tilde{P}(z)
\end{aligned}$$

es decir

$$G(z, w) = F(z) + \frac{w}{z} [G(z, w) - G(0, w)] \tilde{P}(z),$$

entonces

$$\begin{aligned} G(z, w) = F(z) + \frac{w}{z} [G(z, w) - G(0, w)] \tilde{P}(z) &= F(z) + \frac{w}{z} \tilde{P}(z) G(z, w) - \frac{w}{z} \tilde{P}(z) G(0, w) \\ &\Leftrightarrow \\ G(z, w) \left\{ 1 - \frac{w}{z} \tilde{P}(z) \right\} &= F(z) - \frac{w}{z} \tilde{P}(z) G(0, w), \end{aligned}$$

por lo tanto,

$$G(z, w) = \frac{zF(z) - w\tilde{P}(z)G(0, w)}{1 - w\tilde{P}(z)}. \quad (16.10)$$

Ahora $G(z, w)$ es analítica en $|z| = 1$. Sean z, w tales que $|z| = 1$ y $|w| \leq 1$, como $\tilde{P}(z)$ es FGP

$$|z - (z - w\tilde{P}(z))| < |z| \Leftrightarrow |w\tilde{P}(z)| < |z|$$

es decir, se cumplen las condiciones del Teorema de Rouché y por tanto, z y $z - w\tilde{P}(z)$ tienen el mismo número de ceros en $|z| = 1$. Sea $z = \tilde{\theta}(w)$ la solución única de $z - w\tilde{P}(z)$, es decir

$$\tilde{\theta}(w) - w\tilde{P}(\tilde{\theta}(w)) = 0, \quad (16.11)$$

con $|\tilde{\theta}(w)| < 1$. Cabe hacer mención que $\tilde{\theta}(w)$ es la FGP para el tiempo de ruina cuando $\tilde{L}_0 = 1$. Considerando la ecuación (16.11)

$$\begin{aligned} 0 &= \frac{\partial}{\partial w} \tilde{\theta}(w) \big|_{w=1} - \frac{\partial}{\partial w} \left\{ w\tilde{P}(\tilde{\theta}(w)) \right\} \big|_{w=1} = \tilde{\theta}^{(1)}(w) \big|_{w=1} - \frac{\partial}{\partial w} w \left\{ \tilde{P}(\tilde{\theta}(w)) \right\} \big|_{w=1} \\ &- w \frac{\partial}{\partial w} \tilde{P}(\tilde{\theta}(w)) \big|_{w=1} = \tilde{\theta}^{(1)}(1) - \tilde{P}(\tilde{\theta}(1)) - w \left\{ \frac{\partial \tilde{P}(\tilde{\theta}(w))}{\partial \tilde{\theta}(w)} \cdot \frac{\partial \tilde{\theta}(w)}{\partial w} \big|_{w=1} \right\} \\ &= \tilde{\theta}^{(1)}(1) - \tilde{P}(\tilde{\theta}(1)) - \tilde{P}^{(1)}(\tilde{\theta}(1)) \cdot \tilde{\theta}^{(1)}(1), \end{aligned}$$

luego

$$\tilde{P}(\tilde{\theta}(1)) = \tilde{\theta}^{(1)}(1) - \tilde{P}^{(1)}(\tilde{\theta}(1)) \cdot \tilde{\theta}^{(1)}(1) = \tilde{\theta}^{(1)}(1) \left(1 - \tilde{P}^{(1)}(\tilde{\theta}(1)) \right),$$

por tanto

$$\tilde{\theta}^{(1)}(1) = \frac{\tilde{P}(\tilde{\theta}(1))}{\left(1 - \tilde{P}^{(1)}(\tilde{\theta}(1)) \right)} = \frac{1}{1 - \tilde{\mu}}.$$

Ahora determinemos el segundo momento de $\tilde{\theta}(w)$, nuevamente consideremos la ecuación (16.11):

$$0 = \tilde{\theta}(w) - w\tilde{P}(\tilde{\theta}(w)) \Rightarrow 0 = \frac{\partial}{\partial w} \left\{ \tilde{\theta}(w) - w\tilde{P}(\tilde{\theta}(w)) \right\} \Rightarrow 0 = \frac{\partial}{\partial w} \left\{ \frac{\partial}{\partial w} \left\{ \tilde{\theta}(w) - w\tilde{P}(\tilde{\theta}(w)) \right\} \right\}$$

luego se tiene

$$\begin{aligned}
& \frac{\partial}{\partial w} \left\{ \frac{\partial}{\partial w} \tilde{\theta}(w) - \frac{\partial}{\partial w} \left[w \tilde{P}(\tilde{\theta}(w)) \right] \right\} = \frac{\partial}{\partial w} \left\{ \frac{\partial}{\partial w} \tilde{\theta}(w) - \frac{\partial}{\partial w} \left[w \tilde{P}(\tilde{\theta}(w)) \right] \right\} \\
&= \frac{\partial}{\partial w} \left\{ \frac{\partial \tilde{\theta}(w)}{\partial w} - \left[\tilde{P}(\tilde{\theta}(w)) + w \frac{\partial}{\partial w} \tilde{P}(\tilde{\theta}(w)) \right] \right\} \\
&= \frac{\partial}{\partial w} \left\{ \frac{\partial \tilde{\theta}(w)}{\partial w} - \left(\tilde{P}(\tilde{\theta}(w)) + w \frac{\partial \tilde{P}(\tilde{\theta}(w))}{\partial w} \frac{\partial \tilde{\theta}(w)}{\partial w} \right) \right\} \\
&= \frac{\partial}{\partial w} \left\{ \tilde{\theta}^{(1)}(w) - \tilde{P}(\tilde{\theta}(w)) - w \tilde{P}^{(1)}(\tilde{\theta}(w)) \tilde{\theta}^{(1)}(w) \right\} \\
&= \frac{\partial}{\partial w} \tilde{\theta}^{(1)}(w) - \frac{\partial}{\partial w} \tilde{P}(\tilde{\theta}(w)) - \frac{\partial}{\partial w} \left[w \tilde{P}^{(1)}(\tilde{\theta}(w)) \tilde{\theta}^{(1)}(w) \right] \\
&= \frac{\partial}{\partial w} \tilde{\theta}^{(1)}(w) - \frac{\partial \tilde{P}(\tilde{\theta}(w))}{\partial \tilde{\theta}(w)} \frac{\partial \tilde{\theta}(w)}{\partial w} - \tilde{P}^{(1)}(\tilde{\theta}(w)) \tilde{\theta}^{(1)}(w) - w \frac{\partial \tilde{P}^{(1)}(\tilde{\theta}(w))}{\partial w} \tilde{\theta}^{(1)}(w) \\
&\quad - w \tilde{P}^{(1)}(\tilde{\theta}(w)) \frac{\partial \tilde{\theta}^{(1)}(w)}{\partial w} \\
&= \tilde{\theta}^{(2)}(w) - \tilde{P}^{(1)}(\tilde{\theta}(w)) \tilde{\theta}^{(1)}(w) - \tilde{P}^{(1)}(\tilde{\theta}(w)) \tilde{\theta}^{(1)}(w) - w \tilde{P}^{(2)}(\tilde{\theta}(w)) \left(\tilde{\theta}^{(1)}(w) \right)^2 \\
&\quad - w \tilde{P}^{(1)}(\tilde{\theta}(w)) \tilde{\theta}^{(2)}(w) \\
&= \tilde{\theta}^{(2)}(w) - 2 \tilde{P}^{(1)}(\tilde{\theta}(w)) \tilde{\theta}^{(1)}(w) - w \tilde{P}^{(2)}(\tilde{\theta}(w)) \left(\tilde{\theta}^{(1)}(w) \right)^2 - w \tilde{P}^{(1)}(\tilde{\theta}(w)) \tilde{\theta}^{(2)}(w) \\
&= \tilde{\theta}^{(2)}(w) \left[1 - w \tilde{P}^{(1)}(\tilde{\theta}(w)) \right] - \tilde{\theta}^{(1)}(w) \left[w \tilde{\theta}^{(1)}(w) \tilde{P}^{(2)}(\tilde{\theta}(w)) + 2 \tilde{P}^{(1)}(\tilde{\theta}(w)) \right]
\end{aligned}$$

luego

$$\begin{aligned}
\tilde{\theta}^{(2)}(w) & \left[1 - w \tilde{P}^{(1)}(\tilde{\theta}(w)) \right] - \tilde{\theta}^{(1)}(w) \left[w \tilde{\theta}^{(1)}(w) \tilde{P}^{(2)}(\tilde{\theta}(w)) + 2 \tilde{P}^{(1)}(\tilde{\theta}(w)) \right] = 0 \\
\tilde{\theta}^{(2)}(w) &= \frac{\tilde{\theta}^{(1)}(w) \left[w \tilde{\theta}^{(1)}(w) \tilde{P}^{(2)}(\tilde{\theta}(w)) + 2 \tilde{P}^{(1)}(\tilde{\theta}(w)) \right]}{1 - w \tilde{P}^{(1)}(\tilde{\theta}(w))} \\
&= \frac{\tilde{\theta}^{(1)}(w) w \tilde{\theta}^{(1)}(w) \tilde{P}^{(2)}(\tilde{\theta}(w))}{1 - w \tilde{P}^{(1)}(\tilde{\theta}(w))} + \frac{2 \tilde{\theta}^{(1)}(w) \tilde{P}^{(1)}(\tilde{\theta}(w))}{1 - w \tilde{P}^{(1)}(\tilde{\theta}(w))}
\end{aligned}$$

si evaluamos la expresión anterior en $w = 1$:

$$\begin{aligned}
\tilde{\theta}^{(2)}(1) &= \frac{\left(\tilde{\theta}^{(1)}(1) \right)^2 \tilde{P}^{(2)}(\tilde{\theta}(1))}{1 - \tilde{P}^{(1)}(\tilde{\theta}(1))} + \frac{2 \tilde{\theta}^{(1)}(1) \tilde{P}^{(1)}(\tilde{\theta}(1))}{1 - \tilde{P}^{(1)}(\tilde{\theta}(1))} = \frac{\left(\tilde{\theta}^{(1)}(1) \right)^2 \tilde{P}^{(2)}(1)}{1 - \tilde{P}^{(1)}(1)} + \frac{2 \tilde{\theta}^{(1)}(1) \tilde{P}^{(1)}(1)}{1 - \tilde{P}^{(1)}(1)} \\
&= \frac{\left(\frac{1}{1-\tilde{\mu}} \right)^2 \tilde{P}^{(2)}(1)}{1 - \tilde{\mu}} + \frac{2 \left(\frac{1}{1-\tilde{\mu}} \right) \tilde{\mu}}{1 - \tilde{\mu}} = \frac{\tilde{P}^{(2)}(1)}{(1-\tilde{\mu})^3} + \frac{2\tilde{\mu}}{(1-\tilde{\mu})^2} = \frac{\sigma^2 - \tilde{\mu} + \tilde{\mu}^2}{(1-\tilde{\mu})^3} + \frac{2\tilde{\mu}}{(1-\tilde{\mu})^2} \\
&= \frac{\sigma^2 - \tilde{\mu} + \tilde{\mu}^2 + 2\tilde{\mu}(1-\tilde{\mu})}{(1-\tilde{\mu})^3}
\end{aligned}$$

es decir

$$\tilde{\theta}^{(2)}(1) = \frac{\sigma^2}{(1-\tilde{\mu})^3} + \frac{\tilde{\mu}}{(1-\tilde{\mu})^2}.$$

□

Corolario 16.1. *El tiempo de ruina del jugador tiene primer y segundo momento dados por*

$$\mathbb{E}[T] = \frac{\mathbb{E}[\tilde{L}_0]}{1 - \tilde{\mu}} \quad (16.12)$$

$$\text{Var}[T] = \frac{\text{Var}[\tilde{L}_0]}{(1 - \tilde{\mu})^2} + \frac{\sigma^2 \mathbb{E}[\tilde{L}_0]}{(1 - \tilde{\mu})^3}. \quad (16.13)$$

Se considerarán intervalos de tiempo de la forma $[t, t + 1]$. Los usuarios arriban por paquetes de manera independiente del resto de las colas. Se define el grupo de usuarios que llegan a cada una de las colas del sistema 1, caracterizadas por Q_1 y Q_2 respectivamente, en el intervalo de tiempo $[t, t + 1]$ por $X_1(t)$, $X_2(t)$.

17 Ecuaciones Centrales

Proposición 17.1. *Supongamos*

$$f_i(i) - f_j(i) = \mu_i \left[\sum_{k=j}^{i-1} r_k + \sum_{k=j}^{i-1} \frac{f_k(k)}{1 - \mu_k} \right] \quad (17.1)$$

$$f_{i+1}(i) = r_i \mu_i, \quad (17.2)$$

Demostrar que

$$f_i(i) = \mu_i \left[\sum_{k=1}^N r_k + \sum_{k=1, k \neq i}^N \frac{f_k(k)}{1 - \mu_k} \right].$$

En la Ecuación (17.2) hagamos $j = i + 1$, entonces se tiene $f_j = r_i \mu_i$, lo mismo para (17.1)

$$\begin{aligned} f_i(i) &= r_i \mu_i + \mu_i \left[\sum_{k=j}^{i-1} r_k + \sum_{k=j}^{i-1} \frac{f_k(k)}{1 - \mu_k} \right] \\ &= \mu_i \left[\sum_{k=j}^i r_k + \sum_{k=j}^{i-1} \frac{f_k(k)}{1 - \mu_k} \right] \end{aligned}$$

entonces, tomando sobre todo valor de $1, \dots, N$, tanto para antes de i como para después de i , entonces

$$f_i(i) = \mu_i \left[\sum_{k=1}^N r_k + \sum_{k=1, k \neq i}^N \frac{f_k(k)}{1 - \mu_k} \right].$$

Ahora, supongamos nuevamente la ecuación (17.1)

$$\begin{aligned}
 f_i(i) - f_j(i) &= \mu_i \left[\sum_{k=j}^{i-1} r_k + \sum_{k=j}^{i-1} \frac{f_k(k)}{1 - \mu_k} \right] \\
 &\Leftrightarrow \\
 f_j(j) - f_i(j) &= \mu_j \left[\sum_{k=i}^{j-1} r_k + \sum_{k=i}^{j-1} \frac{f_k(k)}{1 - \mu_k} \right] \\
 f_i(j) &= f_j(j) - \mu_j \left[\sum_{k=i}^{j-1} r_k + \sum_{k=i}^{j-1} \frac{f_k(k)}{1 - \mu_k} \right] \\
 &= \mu_j (1 - \mu_j) \frac{r}{1 - \mu} - \mu_j \left[\sum_{k=i}^{j-1} r_k + \sum_{k=i}^{j-1} \frac{f_k(k)}{1 - \mu_k} \right] \\
 &= \mu_j \left[(1 - \mu_j) \frac{r}{1 - \mu} - \sum_{k=i}^{j-1} r_k - \sum_{k=i}^{j-1} \frac{f_k(k)}{1 - \mu_k} \right] \\
 &= \mu_j \left[(1 - \mu_j) \frac{r}{1 - \mu} - \sum_{k=i}^{j-1} r_k - \frac{r}{1 - \mu} \sum_{k=i}^{j-1} \mu_k \right] \\
 &= \mu_j \left[\frac{r}{1 - \mu} \left(1 - \mu_j - \sum_{k=i}^{j-1} \mu_k \right) - \sum_{k=i}^{j-1} r_k \right] \\
 &= \mu_j \left[\frac{r}{1 - \mu} \left(1 - \sum_{k=i}^j \mu_k \right) - \sum_{k=i}^{j-1} r_k \right].
 \end{aligned}$$

Ahora,

$$\begin{aligned}
 1 - \sum_{k=i}^j \mu_k &= 1 - \sum_{k=1}^N \mu_k + \sum_{k=j+1}^{i-1} \mu_k \\
 &\Leftrightarrow \\
 \sum_{k=i}^j \mu_k &= \sum_{k=1}^N \mu_k - \sum_{k=j+1}^{i-1} \mu_k \\
 &\Leftrightarrow \\
 \sum_{k=1}^N \mu_k &= \sum_{k=i}^j \mu_k + \sum_{k=j+1}^{i-1} \mu_k
 \end{aligned}$$

Por tanto

$$f_i(j) = \mu_j \left[\frac{r}{1 - \mu} \sum_{k=j+1}^{i-1} \mu_k + \sum_{k=j}^{i-1} r_k \right].$$

Teorema 17.1 (Teorema de Continuidad). *Supóngase que $\{X_n, n = 1, 2, 3, \dots\}$ son variables aleatorias finitas, no negativas con valores enteros tales que $P(X_n = k) = p_k^{(n)}$, para $n = 1, 2, 3, \dots$, $k = 0, 1, 2, \dots$, con $\sum_{k=0}^{\infty} p_k^{(n)} = 1$, para $n = 1, 2, 3, \dots$. Sea g_n la PGF para la variable aleatoria X_n . Entonces existe una sucesión $\{p_k\}$ tal que*

$$\lim_{n \rightarrow \infty} p_k^{(n)} = p_k \text{ para } 0 < s < 1.$$

En este caso, $g(s) = \sum_{k=0}^{\infty} s^k p_k$. Además

$$\sum_{k=0}^{\infty} p_k = 1 \text{ si y sólo si } \lim_{s \uparrow 1} g(s) = 1$$

Teorema 17.2. Sea N una variable aleatoria con valores enteros no negativos finita tal que $P(N = k) = p_k$, para $k = 0, 1, 2, \dots$, y $\sum_{k=0}^{\infty} p_k = P(N < \infty) = 1$. Sea Φ la PGF de N tal que $g(s) = \mathbb{E}[s^N] = \sum_{k=0}^{\infty} s^k p_k$ con $g(1) = 1$. Si $0 \leq p_1 \leq 1$ y $\mathbb{E}[N] = g'(1) \leq 1$, entonces no existe solución de la ecuación $g(s) = s$ en el intervalo $[0, 1)$. Si $\mathbb{E}[N] = g'(1) > 1$, lo cual implica que $0 \leq p_1 < 1$, entonces existe una única solución de la ecuación $g(s) = s$ en el intervalo $[0, 1)$.

Teorema 17.3. Si X y Y tienen PGF G_X y G_Y respectivamente, entonces,

$$G_X(s) = G_Y(s)$$

para toda s , si y sólo si

$$P(X = k) = P(Y = k)$$

para toda $k = 0, 1, \dots$, es decir, si y sólo si X y Y tienen la misma distribución de probabilidad.

Teorema 17.4. Para cada n fijo, sea la sucesión de probabilidades $\{a_{0,n}, a_{1,n}, \dots\}$, tales que $a_{k,n} \geq 0$ para toda $k = 0, 1, 2, \dots$, y $\sum_{k \geq 0} a_{k,n} = 1$, y sea $G_n(s)$ la correspondiente función generadora, $G_n(s) = \sum_{k \geq 0} a_{k,n} s^k$. De modo que para cada valor fijo de k

$$\lim_{n \rightarrow \infty} a_{k,n} = a_k,$$

es decir converge en distribución, es necesario y suficiente que para cada valor fijo $s \in [0, 1)$,

$$\lim_{n \rightarrow \infty} G_n(s) = G(s),$$

donde $G(s) = \sum_{k \geq 0} p_k s^k$, para cualquier la función generadora del límite de la sucesión.

Teorema 17.5 (Teorema de Abel). Sea $G(s) = \sum_{k \geq 0} a_k s^k$ para cualquier $\{p_0, p_1, \dots\}$, tales que $p_k \geq 0$ para toda $k = 0, 1, 2, \dots$. Entonces $G(s)$ es continua por la derecha en $s = 1$, es decir

$$\lim_{s \uparrow 1} G(s) = \sum_{k \geq 0} p_k = G(1),$$

sin importar si la suma es finita o no.

Nota 17.1. El radio de Convergencia para cualquier PGF es $R \geq 1$, entonces, el Teorema de Abel nos dice que aún en el peor escenario, cuando $R = 1$, aún se puede confiar en que la PGF será continua en $s = 1$, en contraste, no se puede asegurar que la PGF será continua en el límite inferior $-R$, puesto que la PGF es simétrica alrededor del cero: la PGF converge para todo $s \in (-R, R)$, y no lo hace para $s < -R$ o $s > R$. Además nos dice que podemos escribir $G_X(1)$ como una abreviación de $\lim_{s \uparrow 1} G_X(s)$.

Entonces si suponemos que la diferenciación término a término está permitida, entonces

$$G'_X(s) = \sum_{x=1}^{\infty} x s^{x-1} p_x$$

el Teorema de Abel nos dice que

$$\begin{aligned} \mathbb{E}[X] &= \lim_{s \uparrow 1} G'_X(s) : \\ \mathbb{E}[X] &= \sum_{x=1}^{\infty} x p_x = G'_X(1) \\ &= \lim_{s \uparrow 1} G'_X(s), \end{aligned}$$

dado que el Teorema de Abel se aplica a

$$G'_X(s) = \sum_{x=1}^{\infty} x s^{x-1} p_x,$$

estableciendo así que $G'_X(s)$ es continua en $s = 1$. Sin el Teorema de Abel no se podría asegurar que el límite de $G'_X(s)$ conforme $s \uparrow 1$ sea la respuesta correcta para $\mathbb{E}[X]$.

Nota 17.2. La PGF converge para todo $|s| < R$, para algún R . De hecho la PGF converge absolutamente si $|s| < R$. La PGF además converge uniformemente en conjuntos de la forma $\{s : |s| < R'\}$, donde $R' < R$, es decir, $\forall \epsilon > 0, \exists n_0 \in \mathbb{Z}$ tal que $\forall s$, con $|s| < R'$, y $\forall n \geq n_0$,

$$\left| \sum_{x=0}^n s^x \mathbb{P}(X = x) - G_X(s) \right| < \epsilon.$$

De hecho, la convergencia uniforme es la que nos permite diferenciar término a término:

$$G_X(s) = \mathbb{E}[s^X] = \sum_{x=0}^{\infty} s^x \mathbb{P}(X = x),$$

y sea $s < R$.

1.

$$\begin{aligned} G'_X(s) &= \frac{d}{ds} \left(\sum_{x=0}^{\infty} s^x \mathbb{P}(X = x) \right) = \sum_{x=0}^{\infty} \frac{d}{ds} (s^x \mathbb{P}(X = x)) \\ &= \sum_{x=0}^{\infty} x s^{x-1} \mathbb{P}(X = x). \end{aligned}$$

2.

$$\begin{aligned} \int_a^b G_X(s) ds &= \int_a^b \left(\sum_{x=0}^{\infty} s^x \mathbb{P}(X = x) \right) ds = \sum_{x=0}^{\infty} \left(\int_a^b s^x \mathbb{P}(X = x) ds \right) \\ &= \sum_{x=0}^{\infty} \frac{s^{x+1}}{x+1} \mathbb{P}(X = x), \end{aligned}$$

para $-R < a < b < R$.

Teorema 17.6 (Teorema de Convergencia Monótona para PGF). Sean X y X_n variables aleatorias no negativas, con valores en los enteros, finitas, tales que

$$\lim_{n \rightarrow \infty} G_{X_n}(s) = G_X(s)$$

para $0 \leq s \leq 1$, entonces

$$\lim_{n \rightarrow \infty} P(X_n = k) = P(X = k),$$

para $k = 0, 1, 2, \dots$.

El teorema anterior requiere del siguiente lema

Lema 17.1. Sean $a_{n,k} \in \mathbb{Z}^+$, $n \in \mathbb{N}$ constantes no negativas con $\sum_{k \geq 0} a_{k,n} \leq 1$. Supóngase que para $0 \leq s \leq 1$, se tiene

$$a_n(s) = \sum_{k=0}^{\infty} a_{k,n} s^k \rightarrow a(s) = \sum_{k=0}^{\infty} a_k s^k.$$

Entonces

$$a_{0,n} \rightarrow a_0.$$

18 Redes de Jackson

Cuando se considera la cantidad de usuarios que llegan a cada uno de los nodos desde fuera del sistema más los que provienen del resto de los nodos, se dice que la red es abierta y recibe el nombre de *Red de Jackson Abierta*.

Si denotamos por $Q_1(t), Q_2(t), \dots, Q_K(t)$ el número de usuarios presentes en la cola $1, 2, \dots, K$ respectivamente al tiempo t , entonces se tiene la colección de colas $\{Q_1, Q_2, \dots, Q_K\}$, donde después de que el usuario es atendido en la cola i , se traslada a la cola j con probabilidad p_{ij} . En caso de que un usuario decida volver a ser atendido en i , este permanecerá en la misma cola con probabilidad p_{ii} . Para considerar a los usuarios que entran al sistema por primera vez por i , más aquellos que provienen de otra cola, es necesario considerar un estado adicional 0, con probabilidad de transición $p_{00} = 0$, $p_{0j} \geq 0$ y $p_{j0} \geq 0$, para $j = 1, 2, \dots, K$, entonces en general la probabilidad de transición de una cola a otra puede representarse por $P = (p_{ij})_{i,j=0}^K$.

Para el caso específico en el que en cada una de las colas los tiempos entre arribos y los tiempos de servicio sean exponenciales con parámetro de intensidad λ y media μ , respectivamente, con m servidores y sin restricciones en la capacidad de almacenamiento en cada una de las colas, en Chee-Hook y Boon-Hee [107], cap. 6, se muestra que el número de usuarios en las K colas, en el caso estacionario, puede determinarse por la ecuación (18.1) que a continuación se presenta, además de que la distribución límite de la misma es (18.2).

El número de usuarios en las K colas en su estado estacionario, ver [84], se define como

$$p_{q_1 q_2 \dots q_K} = P[Q_1 = q_1, Q_2 = q_2, \dots, Q_K = q_K]. \quad (18.1)$$

Jackson (1957), demostró que la distribución límite $p_{q_1 q_2 \dots q_K}$ de (18.1) es

$$p_{q_1 q_2 \dots q_K} = P_1(q_1) P_2(q_2) \dots P_K(q_K), \quad (18.2)$$

donde

$$p_i(r) = \begin{cases} p_i(0) \frac{(\gamma_i/\mu_i)^r}{r!}, & r = 0, 1, 2, \dots, m, \\ p_i(0) \frac{(\gamma_i/\mu_i)^r}{m!m^{r-m}}, & r = m, m+1, \dots \end{cases} \quad (18.3)$$

y

$$\gamma_i = \lambda_i + \sum p_{ji} \gamma_j, \quad i = 1, 2, \dots, K. \quad (18.4)$$

La relación (18.4) es importante puesto que considera no solamente los arribos externos si no que además permite considerar intercambio de clientes entre las distintas colas que conforman el sistema.

Dados λ_i y p_{ij} , la cantidad γ_i puede determinarse a partir de la ecuación (18.4) de manera recursiva. Además $p_i(0)$ puede determinarse utilizando la condición de normalidad

$$\sum_{q_1} \sum_{q_2} \dots \sum_{q_K} p_{q_1 q_2 \dots q_K} = 1.$$

Sin embargo las Redes de Jackson tienen el inconveniente de que no consideran el caso en que existan tiempos de traslado entre las colas.

19 Resultados Adicionales

19.1 Procesos de Renovación y Regenerativos

En Sigman, Thorison y Wolff [127] prueban que para la existencia de una sucesión infinita no decreciente de tiempos de regeneración $\tau_1 \leq \tau_2 \leq \dots$ en los cuales el proceso se regenera, basta un tiempo de regeneración R_1 , donde $R_j = \tau_j - \tau_{j-1}$. Para tal efecto se requiere la existencia de un espacio de probabilidad $(\Omega, \mathcal{F}, \mathbb{P})$, y proceso estocástico $X = \{X(t) : t \geq 0\}$ con espacio de estados (S, \mathcal{R}) , con \mathcal{R} σ -álgebra.

Proposición 19.1. Si existe una variable aleatoria no negativa R_1 tal que $\theta_{R_1} X =_D X$, entonces $(\Omega, \mathcal{F}, \mathbb{P})$ puede extenderse para soportar una sucesión estacionaria de variables aleatorias $R = \{R_k : k \geq 1\}$, tal que para $k \geq 1$,

$$\theta_k (X, R) =_D (X, R).$$

Además, para $k \geq 1$, $\theta_k R$ es condicionalmente independiente de (X, R_1, \dots, R_k) , dado $\theta_{\tau_k} X$.

- Doob en 1953 demostró que el estado estacionario de un proceso de partida en un sistema de espera $M/G/\infty$, es Poisson con la misma tasa que el proceso de arribos.
- Burke en 1968, fue el primero en demostrar que el estado estacionario de un proceso de salida de una cola $M/M/s$ es un proceso Poisson.
- Disney en 1973 obtuvo el siguiente resultado:

Teorema 19.1. Para el sistema de espera $M/G/1/L$ con disciplina FIFO, el proceso I es un proceso de renovación si y sólo si el proceso denominado longitud de la cola es estacionario y se cumple cualquiera de los siguientes casos:

- Los tiempos de servicio son idénticamente cero;
- $L = 0$, para cualquier proceso de servicio S ;
- $L = 1$ y $G = D$;
- $L = \infty$ y $G = M$.

En estos casos, respectivamente, las distribuciones de interpartida $P\{T_{n+1} - T_n \leq t\}$ son

- $1 - e^{-\lambda t}$, $t \geq 0$;
- $1 - e^{-\lambda t} * F(t)$, $t \geq 0$;
- $1 - e^{-\lambda t} * \mathbb{1}_d(t)$, $t \geq 0$;
- $1 - e^{-\lambda t} * F(t)$, $t \geq 0$.

- Finch (1959) mostró que para los sistemas $M/G/1/L$, con $1 \leq L \leq \infty$ con distribuciones de servicio dos veces diferenciable, solamente el sistema $M/M/1/\infty$ tiene proceso de salida de renovación estacionario.
- King (1971) demostró que un sistema de colas estacionario $M/G/1/1$ tiene sus tiempos de interpartida sucesivas D_n y D_{n+1} son independientes, si y sólo si, $G = D$, en cuyo caso el proceso de salida es de renovación.
- Disney (1973) demostró que el único sistema estacionario $M/G/1/L$, que tiene proceso de salida de renovación son los sistemas $M/M/1$ y $M/D/1/1$.
- El siguiente resultado es de Disney y Koning (1985)

Teorema 19.2. En un sistema de espera $M/G/s$, el estado estacionario del proceso de salida es un proceso Poisson para cualquier distribución de los tiempos de servicio si el sistema tiene cualquiera de las siguientes cuatro propiedades.

- $s = \infty$
- La disciplina de servicio es de procesador compartido.
- La disciplina de servicio es LCFS y preemptive resume, esto se cumple para $L < \infty$
- $G = M$.

- El siguiente resultado es de Alamatsaz (1983)

Teorema 19.3. En cualquier sistema de colas $GI/G/1/L$ con $1 \leq L < \infty$ y distribución de interarribos A y distribución de los tiempos de servicio B , tal que $A(0) = 0$, $A(t)(1 - B(t)) > 0$ para alguna $t > 0$ y $B(t)$ para toda $t > 0$, es imposible que el proceso de salida estacionario sea de renovación.

Definición 19.1 (Definición Clásica). Un proceso estocástico $X = \{X(t) : t \geq 0\}$ es llamado regenerativo si existe una variable aleatoria $R_1 > 0$ tal que

- i) $\{X(t + R_1) : t \geq 0\}$ es independiente de $\{X(t) : t < R_1\}$,
 ii) $\{X(t + R_1) : t \geq 0\}$ es estocásticamente equivalente a $\{X(t) : t > 0\}$

Llamamos a R_1 tiempo de regeneración, y decimos que X se regenera en este punto.

$\{X(t + R_1)\}$ es regenerativo con tiempo de regeneración R_2 , independiente de R_1 pero con la misma distribución que R_1 . Procediendo de esta manera se obtiene una secuencia de variables aleatorias independientes e idénticamente distribuidas $\{R_n\}$ llamados longitudes de ciclo. Si definimos a $Z_k \equiv R_1 + R_2 + \dots + R_k$, se tiene un proceso de renovación llamado proceso de renovación encajado para X .

Nota 19.1. La existencia de un primer tiempo de regeneración, R_1 , implica la existencia de una sucesión completa de estos tiempos R_1, R_2, \dots , que satisfacen la propiedad deseada [127].

Nota 19.2. Para la cola $GI/GI/1$ los usuarios arriban con tiempos t_n y son atendidos con tiempos de servicio S_n , los tiempos de arribo forman un proceso de renovación con tiempos entre arribos independientes e idénticamente distribuidos (*i.i.d.*) $T_n = t_n - t_{n-1}$, además los tiempos de servicio son *i.i.d.* e independientes de los procesos de arribo. Por estable se entiende que $\mathbb{E}S_n < \mathbb{E}T_n < \infty$.

Definición 19.2. Para x fijo y para cada $t \geq 0$, sea $I_x(t) = 1$ si $X(t) \leq x$, $I_x(t) = 0$ en caso contrario, y defínanse los tiempos promedio

$$\begin{aligned}\bar{X} &= \lim_{t \rightarrow \infty} \frac{1}{t} \int_0^t X(u) du \\ \mathbb{P}(X_\infty \leq x) &= \lim_{t \rightarrow \infty} \frac{1}{t} \int_0^t I_x(u) du,\end{aligned}$$

cuando estos límites existan.

Como consecuencia del teorema de Renovación-Recompensa, se tiene que el primer límite existe y es igual a la constante

$$\bar{X} = \frac{\mathbb{E} \left[\int_0^{R_1} X(t) dt \right]}{\mathbb{E}[R_1]},$$

suponiendo que ambas esperanzas son finitas.

Nota 19.3. Funciones de procesos regenerativos son regenerativas, es decir, si $X(t)$ es regenerativo y se define el proceso $Y(t)$ por $Y(t) = f(X(t))$ para alguna función Borel medible $f(\cdot)$. Además Y es regenerativo con los mismos tiempos de renovación que X .

En general, los tiempos de renovación, Z_k de un proceso regenerativo no requieren ser tiempos de paro con respecto a la evolución de $X(t)$.

Nota 19.4. Una función de un proceso de Markov, usualmente no será un proceso de Markov, sin embargo será regenerativo si el proceso de Markov lo es.

Nota 19.5. Un proceso regenerativo con media de la longitud de ciclo finita es llamado positivo recurrente.

Nota 19.6. a) Si el proceso regenerativo X es positivo recurrente y tiene trayectorias muestrales no negativas, entonces la ecuación anterior es válida.

- b) Si X es positivo recurrente regenerativo, podemos construir una única versión estacionaria de este proceso, $X_e = \{X_e(t)\}$, donde X_e es un proceso estocástico regenerativo y estrictamente estacionario, con distribución marginal distribuida como X_∞

Un proceso estocástico a tiempo continuo $\{V(t), t \geq 0\}$ es un proceso regenerativo si existe una sucesión de variables aleatorias independientes e idénticamente distribuidas $\{X_1, X_2, \dots\}$, sucesión de renovación, tal que para cualquier conjunto de Borel A ,

$$\mathbb{P}\{V(t) \in A | X_1 + X_2 + \dots + X_{R(t)} = s, \{V(\tau), \tau < s\}\} = \mathbb{P}\{V(t-s) \in A | X_1 > t-s\},$$

para todo $0 \leq s \leq t$, donde $R(t) = \max\{X_1 + X_2 + \dots + X_j \leq t\}$ = número de renovaciones (puntos de regeneración) que ocurren en $[0, t]$. El intervalo $[0, X_1)$ es llamado *primer ciclo de regeneración* de $\{V(t), t \geq 0\}$, $[X_1, X_1 + X_2)$ el *segundo ciclo de regeneración*, y así sucesivamente.

Sea $X = X_1$ y sea F la función de distribución de X

Definición 19.3. Se define el proceso estacionario, $\{V^*(t), t \geq 0\}$, para $\{V(t), t \geq 0\}$ por

$$\mathbb{P}\{V(t) \in A\} = \frac{1}{\mathbb{E}[X]} \int_0^\infty \mathbb{P}\{V(t+x) \in A | X > x\} (1 - F(x)) dx,$$

para todo $t \geq 0$ y todo conjunto de Borel A .

Definición 19.4. Una distribución se dice que es aritmética si todos sus puntos de incremento son múltiplos de la forma $0, \lambda, 2\lambda, \dots$ para alguna $\lambda > 0$ entera.

Definición 19.5. Una modificación medible de un proceso $\{V(t), t \geq 0\}$, es una versión de este, $\{V(t, w)\}$ conjuntamente medible para $t \geq 0$ y para $w \in S$, S espacio de estados para $\{V(t), t \geq 0\}$.

Teorema 19.4. Sea $\{V(t), t \geq 0\}$ un proceso regenerativo no negativo con modificación medible. Sea $\mathbb{E}[X] < \infty$. Entonces el proceso estacionario dado por la ecuación anterior está bien definido y tiene función de distribución independiente de t , además

i)

$$\mathbb{E}[V^*(0)] = \frac{\mathbb{E}\left[\int_0^X V(s) ds\right]}{\mathbb{E}[X]}$$

ii) Si $\mathbb{E}[V^*(0)] < \infty$, equivalentemente, si $\mathbb{E}\left[\int_0^X V(s) ds\right] < \infty$, entonces

$$\frac{\int_0^t V(s) ds}{t} \rightarrow \frac{\mathbb{E}\left[\int_0^X V(s) ds\right]}{\mathbb{E}[X]}$$

con probabilidad 1 y en media, cuando $t \rightarrow \infty$.

Corolario 19.1. Sea $\{V(t), t \geq 0\}$ un proceso regenerativo no negativo, con modificación medible. Si $\mathbb{E} < \infty$, F es no-aritmética, y para todo $x \geq 0$, $P\{V(t) \leq x, C > x\}$ es de variación acotada como función de t en cada intervalo finito $[0, \tau]$, entonces $V(t)$ converge en distribución cuando $t \rightarrow \infty$ y

$$\mathbb{E}V = \frac{\mathbb{E}\int_0^X V(s) ds}{\mathbb{E}X}$$

Donde V tiene la distribución límite de $V(t)$ cuando $t \rightarrow \infty$.

Para el caso discreto se tienen resultados similares.

Definición 19.6. Sean $0 \leq T_1 \leq T_2 \leq \dots$ son tiempos aleatorios infinitos en los cuales ocurren ciertos eventos. El número de tiempos T_n en el intervalo $[0, t)$ es

$$N(t) = \sum_{n=1}^{\infty} \mathbb{1}(T_n \leq t), \quad (19.1)$$

para $t \geq 0$.

Si se consideran los puntos T_n como elementos de \mathbb{R}_+ , y $N(t)$ es el número de puntos en \mathbb{R} . El proceso denotado por $\{N(t) : t \geq 0\}$, denotado por $N(t)$, es un proceso puntual en \mathbb{R}_+ . Los T_n son los tiempos de ocurrencia, el proceso puntual $N(t)$ es simple si su número de ocurrencias son distintas: $0 < T_1 < T_2 < \dots$ casi seguramente.

Definición 19.7. Un proceso puntual $N(t)$ es un proceso de renovación si los tiempos de interocurrencia $\xi_n = T_n - T_{n-1}$, para $n \geq 1$, son independientes e idénticamente distribuidos con distribución F , donde $F(0) = 0$ y $T_0 = 0$. Los T_n son llamados tiempos de renovación, referente a la independencia o renovación de la información estocástica en estos tiempos. Los ξ_n son los tiempos de inter-renovación, y $N(t)$ es el número de renovaciones en el intervalo $[0, t)$

Nota 19.7. Para definir un proceso de renovación para cualquier contexto, solamente hay que especificar una distribución F , con $F(0) = 0$, para los tiempos de inter-renovación. La función F en turno degue las otra variables aleatorias. De manera formal, existe un espacio de probabilidad y una sucesión de variables aleatorias ξ_1, ξ_2, \dots definidas en este con distribución F . Entonces las otras cantidades son $T_n = \sum_{k=1}^n \xi_k$ y $N(t) = \sum_{n=1}^{\infty} \mathbb{1}(T_n \leq t)$, donde $T_n \rightarrow \infty$ casi seguramente por la Ley Fuerte de los Grandes Números.

Nota 19.8. Una función $h : \mathbb{R}_+ \rightarrow \mathbb{R}$ es Directamente Riemann Integrable en los siguientes casos:

- a) $h(t) \geq 0$ es decreciente y Riemann Integrable.
- b) h es continua excepto posiblemente en un conjunto de Lebesgue de medida 0, y $|h(t)| \leq b(t)$, donde b es DRI.

Teorema 19.5 (Teorema Principal de Renovación). Si F es no aritmética y $h(t)$ es Directamente Riemann Integrable (DRI), entonces

$$\lim_{t \rightarrow \infty} U \star h = \frac{1}{\mu} \int_{\mathbb{R}_+} h(s) ds.$$

Proposición 19.2. Cualquier función $H(t)$ acotada en intervalos finitos y que es 0 para $t < 0$ puede expresarse como

$$H(t) = U \star h(t), \text{ donde } h(t) = H(t) - F \star H(t)$$

Definición 19.8. Un proceso estocástico $X(t)$ es crudamente regenerativo en un tiempo aleatorio positivo T si

$$\mathbb{E}[X(T+t)|T] = \mathbb{E}[X(t)], \text{ para } t \geq 0,$$

y con las esperanzas anteriores finitas.

Proposición 19.3. Supóngase que $X(t)$ es un proceso crudamente regenerativo en T , que tiene distribución F . Si $\mathbb{E}[X(t)]$ es acotado en intervalos finitos, entonces

$$\mathbb{E}[X(t)] = U \star h(t), \text{ donde } h(t) = \mathbb{E}[X(t) \mathbb{1}(T > t)].$$

Teorema 19.6 (Regeneración Cruda). Supóngase que $X(t)$ es un proceso con valores positivo crudamente regenerativo en T , y defínase $M = \sup\{|X(t)| : t \leq T\}$. Si T es no aritmético y M y MT tienen media finita, entonces

$$\lim_{t \rightarrow \infty} \mathbb{E}[X(t)] = \frac{1}{\mu} \int_{\mathbb{R}_+} h(s) ds,$$

donde $h(t) = \mathbb{E}[X(t) \mathbb{1}(T > t)]$.

Los tiempos T_n están relacionados con los conteos de $N(t)$ por

$$\begin{aligned} \{N(t) \geq n\} &= \{T_n \leq t\} \\ T_{N(t)} &\leq t < T_{N(t)+1}, \end{aligned}$$

además $N(T_n) = n$, y

$$N(t) = \max\{n : T_n \leq t\} = \min\{n : T_{n+1} > t\}$$

Por propiedades de la convolución se sabe que

$$P\{T_n \leq t\} = F^{n\star}(t)$$

que es la n -ésima convolución de F . Entonces

$$\begin{aligned} \{N(t) \geq n\} &= \{T_n \leq t\} \\ P\{N(t) \leq n\} &= 1 - F^{(n+1)\star}(t) \end{aligned}$$

Además usando el hecho de que $\mathbb{E}[N(t)] = \sum_{n=1}^{\infty} P\{N(t) \geq n\}$ se tiene que

$$\mathbb{E}[N(t)] = \sum_{n=1}^{\infty} F^{n*}(t)$$

Proposición 19.4. Para cada $t \geq 0$, la función generadora de momentos $\mathbb{E}[e^{\alpha N(t)}]$ existe para alguna α en una vecindad del 0, y de aquí que $\mathbb{E}[N(t)^m] < \infty$, para $m \geq 1$.

Nota 19.9. Si el primer tiempo de renovación ξ_1 no tiene la misma distribución que el resto de las ξ_n , para $n \geq 2$, a $N(t)$ se le llama *Proceso de Renovación retardado*, donde si ξ tiene distribución G , entonces el tiempo T_n de la n -ésima renovación tiene distribución $G \star F^{(n-1)*}(t)$

Teorema 19.7. Para una constante $\mu \leq \infty$ (o variable aleatoria), las siguientes expresiones son equivalentes:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} n^{-1} T_n = \mu, \text{ c.s.} \quad (19.2)$$

$$\lim_{t \rightarrow \infty} t^{-1} N(t) = 1/\mu, \text{ c.s.} \quad (19.3)$$

Es decir, T_n satisface la Ley Fuerte de los Grandes Números si y sólo si $N(t)$ la cumple.

Corolario 19.2 (Ley Fuerte de los Grandes Números para Procesos de Renovación). Si $N(t)$ es un proceso de renovación cuyos tiempos de inter-renovación tienen media $\mu \leq \infty$, entonces

$$t^{-1} N(t) \rightarrow 1/\mu, \text{ c.s. cuando } t \rightarrow \infty. \quad (19.4)$$

Considerar el proceso estocástico de valores reales $\{Z(t) : t \geq 0\}$ en el mismo espacio de probabilidad que $N(t)$

Definición 19.9. Para el proceso $\{Z(t) : t \geq 0\}$ se define la fluctuación máxima de $Z(t)$ en el intervalo $(T_{n-1}, T_n]$:

$$M_n = \sup_{T_{n-1} < t \leq T_n} |Z(t) - Z(T_{n-1})|$$

Teorema 19.8. Supóngase que $n^{-1} T_n \rightarrow \mu$ c.s. cuando $n \rightarrow \infty$, donde $\mu \leq \infty$ es una constante o variable aleatoria. Sea a una constante o variable aleatoria que puede ser infinita cuando μ es finita, y considere las expresiones límite:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} n^{-1} Z(T_n) = a, \text{ c.s.} \quad (19.5)$$

$$\lim_{t \rightarrow \infty} t^{-1} Z(t) = a/\mu, \text{ c.s.} \quad (19.6)$$

La segunda expresión implica la primera. Conversamente, la primera implica la segunda si el proceso $Z(t)$ es creciente, o si $\lim_{n \rightarrow \infty} n^{-1} M_n = 0$ c.s.

Corolario 19.3. Si $N(t)$ es un proceso de renovación, y $(Z(T_n) - Z(T_{n-1}), M_n)$, para $n \geq 1$, son variables aleatorias independientes e idénticamente distribuidas con media finita, entonces,

$$\lim_{t \rightarrow \infty} t^{-1} Z(t) \rightarrow \frac{\mathbb{E}[Z(T_1) - Z(T_0)]}{\mathbb{E}[T_1]}, \text{ c.s. cuando } t \rightarrow \infty. \quad (19.7)$$

Los tiempos T_n están relacionados con los conteos de $N(t)$ por

$$\begin{aligned} \{N(t) \geq n\} &= \{T_n \leq t\} \\ T_{N(t)} &\leq t < T_{N(t)+1}, \end{aligned}$$

además $N(T_n) = n$, y

$$N(t) = \max\{n : T_n \leq t\} = \min\{n : T_{n+1} > t\}$$

Por propiedades de la convolución se sabe que

$$P\{T_n \leq t\} = F^{n*}(t)$$

que es la n -ésima convolución de F . Entonces

$$\begin{aligned} \{N(t) \geq n\} &= \{T_n \leq t\} \\ P\{N(t) \leq n\} &= 1 - F^{(n+1)*}(t) \end{aligned}$$

Además usando el hecho de que $\mathbb{E}[N(t)] = \sum_{n=1}^{\infty} P\{N(t) \geq n\}$ se tiene que

$$\mathbb{E}[N(t)] = \sum_{n=1}^{\infty} F^{n*}(t)$$

Proposición 19.5. Para cada $t \geq 0$, la función generadora de momentos $\mathbb{E}[e^{\alpha N(t)}]$ existe para alguna α en una vecindad del 0, y de aquí que $\mathbb{E}[N(t)^m] < \infty$, para $m \geq 1$.

Nota 19.10. Si el primer tiempo de renovación ξ_1 no tiene la misma distribución que el resto de las ξ_n , para $n \geq 2$, a $N(t)$ se le llama *Proceso de Renovación retardado*, donde si ξ tiene distribución G , entonces el tiempo T_n de la n -ésima renovación tiene distribución $G \star F^{(n-1)*}(t)$

Teorema 19.9. Para una constante $\mu \leq \infty$ (o variable aleatoria), las siguientes expresiones son equivalentes:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} n^{-1} T_n = \mu, \text{ c.s.} \quad (19.8)$$

$$\lim_{t \rightarrow \infty} t^{-1} N(t) = 1/\mu, \text{ c.s.} \quad (19.9)$$

Es decir, T_n satisface la Ley Fuerte de los Grandes Números si y sólo si $N(t)$ la cumple.

Corolario 19.4 (Ley Fuerte de los Grandes Números para Procesos de Renovación). Si $N(t)$ es un proceso de renovación cuyos tiempos de inter-renovación tienen media $\mu \leq \infty$, entonces

$$t^{-1} N(t) \rightarrow 1/\mu, \text{ c.s. cuando } t \rightarrow \infty. \quad (19.10)$$

Considerar el proceso estocástico de valores reales $\{Z(t) : t \geq 0\}$ en el mismo espacio de probabilidad que $N(t)$

Definición 19.10. Para el proceso $\{Z(t) : t \geq 0\}$ se define la fluctuación máxima de $Z(t)$ en el intervalo $(T_{n-1}, T_n]$:

$$M_n = \sup_{T_{n-1} < t \leq T_n} |Z(t) - Z(T_{n-1})|$$

Teorema 19.10. Supóngase que $n^{-1} T_n \rightarrow \mu$ c.s. cuando $n \rightarrow \infty$, donde $\mu \leq \infty$ es una constante o variable aleatoria. Sea a una constante o variable aleatoria que puede ser infinita cuando μ es finita, y considere las expresiones límite:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} n^{-1} Z(T_n) = a, \text{ c.s.} \quad (19.11)$$

$$\lim_{t \rightarrow \infty} t^{-1} Z(t) = a/\mu, \text{ c.s.} \quad (19.12)$$

La segunda expresión implica la primera. Conversamente, la primera implica la segunda si el proceso $Z(t)$ es creciente, o si $\lim_{n \rightarrow \infty} n^{-1} M_n = 0$ c.s.

Corolario 19.5. Si $N(t)$ es un proceso de renovación, y $(Z(T_n) - Z(T_{n-1}), M_n)$, para $n \geq 1$, son variables aleatorias independientes e idénticamente distribuidas con media finita, entonces,

$$\lim_{t \rightarrow \infty} t^{-1} Z(t) \rightarrow \frac{\mathbb{E}[Z(T_1) - Z(T_0)]}{\mathbb{E}[T_1]}, \text{ c.s. cuando } t \rightarrow \infty. \quad (19.13)$$

Los tiempos T_n están relacionados con los conteos de $N(t)$ por

$$\begin{aligned} \{N(t) \geq n\} &= \{T_n \leq t\} \\ T_{N(t)} &\leq t < T_{N(t)+1}, \end{aligned}$$

además $N(T_n) = n$, y

$$N(t) = \max\{n : T_n \leq t\} = \min\{n : T_{n+1} > t\}$$

Por propiedades de la convolución se sabe que

$$P\{T_n \leq t\} = F^{n*}(t)$$

que es la n -ésima convolución de F . Entonces

$$\begin{aligned} \{N(t) \geq n\} &= \{T_n \leq t\} \\ P\{N(t) \leq n\} &= 1 - F^{(n+1)*}(t) \end{aligned}$$

Además usando el hecho de que $\mathbb{E}[N(t)] = \sum_{n=1}^{\infty} P\{N(t) \geq n\}$ se tiene que

$$\mathbb{E}[N(t)] = \sum_{n=1}^{\infty} F^{n*}(t)$$

Proposición 19.6. Para cada $t \geq 0$, la función generadora de momentos $\mathbb{E}[e^{\alpha N(t)}]$ existe para alguna α en una vecindad del 0, y de aquí que $\mathbb{E}[N(t)^m] < \infty$, para $m \geq 1$.

Nota 19.11. Si el primer tiempo de renovación ξ_1 no tiene la misma distribución que el resto de las ξ_n , para $n \geq 2$, a $N(t)$ se le llama *Proceso de Renovación retardado*, donde si ξ tiene distribución G , entonces el tiempo T_n de la n -ésima renovación tiene distribución $G \star F^{(n-1)*}(t)$

Teorema 19.11. Para una constante $\mu \leq \infty$ (o variable aleatoria), las siguientes expresiones son equivalentes:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} n^{-1} T_n = \mu, \text{ c.s.} \quad (19.14)$$

$$\lim_{t \rightarrow \infty} t^{-1} N(t) = 1/\mu, \text{ c.s.} \quad (19.15)$$

Es decir, T_n satisface la Ley Fuerte de los Grandes Números sí y sólo sí $N(t)$ la cumple.

Corolario 19.6 (Ley Fuerte de los Grandes Números para Procesos de Renovación). Si $N(t)$ es un proceso de renovación cuyos tiempos de inter-renovación tienen media $\mu \leq \infty$, entonces

$$t^{-1} N(t) \rightarrow 1/\mu, \text{ c.s. cuando } t \rightarrow \infty. \quad (19.16)$$

Considerar el proceso estocástico de valores reales $\{Z(t) : t \geq 0\}$ en el mismo espacio de probabilidad que $N(t)$

Definición 19.11. Para el proceso $\{Z(t) : t \geq 0\}$ se define la *fluctuación máxima* de $Z(t)$ en el intervalo $(T_{n-1}, T_n]$:

$$M_n = \sup_{T_{n-1} < t \leq T_n} |Z(t) - Z(T_{n-1})|$$

Teorema 19.12. Supóngase que $n^{-1} T_n \rightarrow \mu$ c.s. cuando $n \rightarrow \infty$, donde $\mu \leq \infty$ es una constante o variable aleatoria. Sea a una constante o variable aleatoria que puede ser infinita cuando μ es finita, y considere las expresiones límite:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} n^{-1} Z(T_n) = a, \text{ c.s.} \quad (19.17)$$

$$\lim_{t \rightarrow \infty} t^{-1} Z(t) = a/\mu, \text{ c.s.} \quad (19.18)$$

La segunda expresión implica la primera. Conversamente, la primera implica la segunda si el proceso $Z(t)$ es creciente, o si $\lim_{n \rightarrow \infty} n^{-1} M_n = 0$ c.s.

Corolario 19.7. Si $N(t)$ es un proceso de renovación, y $(Z(T_n) - Z(T_{n-1}), M_n)$, para $n \geq 1$, son variables aleatorias independientes e idénticamente distribuidas con media finita, entonces,

$$\lim_{t \rightarrow \infty} t^{-1} Z(t) \rightarrow \frac{\mathbb{E}[Z(T_1) - Z(T_0)]}{\mathbb{E}[T_1]}, \text{ c.s. cuando } t \rightarrow \infty. \quad (19.19)$$

Los tiempos T_n están relacionados con los conteos de $N(t)$ por

$$\begin{aligned} \{N(t) \geq n\} &= \{T_n \leq t\} \\ T_{N(t)} &\leq t < T_{N(t)+1}, \end{aligned}$$

además $N(T_n) = n$, y

$$N(t) = \max\{n : T_n \leq t\} = \min\{n : T_{n+1} > t\}$$

Por propiedades de la convolución se sabe que

$$P\{T_n \leq t\} = F^{n*}(t)$$

que es la n -ésima convolución de F . Entonces

$$\begin{aligned} \{N(t) \geq n\} &= \{T_n \leq t\} \\ P\{N(t) \leq n\} &= 1 - F^{(n+1)*}(t) \end{aligned}$$

Además usando el hecho de que $\mathbb{E}[N(t)] = \sum_{n=1}^{\infty} P\{N(t) \geq n\}$ se tiene que

$$\mathbb{E}[N(t)] = \sum_{n=1}^{\infty} F^{n*}(t)$$

Proposición 19.7. Para cada $t \geq 0$, la función generadora de momentos $\mathbb{E}[e^{\alpha N(t)}]$ existe para alguna α en una vecindad del 0, y de aquí que $\mathbb{E}[N(t)^m] < \infty$, para $m \geq 1$.

Nota 19.12. Si el primer tiempo de renovación ξ_1 no tiene la misma distribución que el resto de las ξ_n , para $n \geq 2$, a $N(t)$ se le llama Proceso de Renovación retardado, donde si ξ tiene distribución G , entonces el tiempo T_n de la n -ésima renovación tiene distribución $G \star F^{(n-1)*}(t)$

Teorema 19.13. Para una constante $\mu \leq \infty$ (o variable aleatoria), las siguientes expresiones son equivalentes:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} n^{-1} T_n = \mu, \text{ c.s.} \quad (19.20)$$

$$\lim_{t \rightarrow \infty} t^{-1} N(t) = 1/\mu, \text{ c.s.} \quad (19.21)$$

Es decir, T_n satisface la Ley Fuerte de los Grandes Números si y sólo si $N(t)$ la cumple.

Corolario 19.8 (Ley Fuerte de los Grandes Números para Procesos de Renovación). Si $N(t)$ es un proceso de renovación cuyos tiempos de inter-renovación tienen media $\mu \leq \infty$, entonces

$$t^{-1} N(t) \rightarrow 1/\mu, \text{ c.s. cuando } t \rightarrow \infty. \quad (19.22)$$

Considerar el proceso estocástico de valores reales $\{Z(t) : t \geq 0\}$ en el mismo espacio de probabilidad que $N(t)$

Definición 19.12. Para el proceso $\{Z(t) : t \geq 0\}$ se define la fluctuación máxima de $Z(t)$ en el intervalo $(T_{n-1}, T_n]$:

$$M_n = \sup_{T_{n-1} < t \leq T_n} |Z(t) - Z(T_{n-1})|$$

Teorema 19.14. *Supóngase que $n^{-1}T_n \rightarrow \mu$ c.s. cuando $n \rightarrow \infty$, donde $\mu \leq \infty$ es una constante o variable aleatoria. Sea a una constante o variable aleatoria que puede ser infinita cuando μ es finita, y considere las expresiones límite:*

$$\lim_{n \rightarrow \infty} n^{-1}Z(T_n) = a, \text{ c.s.} \quad (19.23)$$

$$\lim_{t \rightarrow \infty} t^{-1}Z(t) = a/\mu, \text{ c.s.} \quad (19.24)$$

La segunda expresión implica la primera. Conversamente, la primera implica la segunda si el proceso $Z(t)$ es creciente, o si $\lim_{n \rightarrow \infty} n^{-1}M_n = 0$ c.s.

Corolario 19.9. *Si $N(t)$ es un proceso de renovación, y $(Z(T_n) - Z(T_{n-1}), M_n)$, para $n \geq 1$, son variables aleatorias independientes e idénticamente distribuidas con media finita, entonces,*

$$\lim_{t \rightarrow \infty} t^{-1}Z(t) \rightarrow \frac{\mathbb{E}[Z(T_1) - Z(T_0)]}{\mathbb{E}[T_1]}, \text{ c.s. cuando } t \rightarrow \infty. \quad (19.25)$$

19.2 Propiedades de los Procesos de Renovación

Los tiempos T_n están relacionados con los conteos de $N(t)$ por

$$\begin{aligned} \{N(t) \geq n\} &= \{T_n \leq t\} \\ T_{N(t)} &\leq t < T_{N(t)+1}, \end{aligned}$$

además $N(T_n) = n$, y

$$N(t) = \max\{n : T_n \leq t\} = \min\{n : T_{n+1} > t\}$$

Por propiedades de la convolución se sabe que

$$P\{T_n \leq t\} = F^{n*}(t)$$

que es la n -ésima convolución de F . Entonces

$$\begin{aligned} \{N(t) \geq n\} &= \{T_n \leq t\} \\ P\{N(t) \leq n\} &= 1 - F^{(n+1)*}(t) \end{aligned}$$

Además usando el hecho de que $\mathbb{E}[N(t)] = \sum_{n=1}^{\infty} P\{N(t) \geq n\}$ se tiene que

$$\mathbb{E}[N(t)] = \sum_{n=1}^{\infty} F^{n*}(t)$$

Proposición 19.8. *Para cada $t \geq 0$, la función generadora de momentos $\mathbb{E}[e^{\alpha N(t)}]$ existe para alguna α en una vecindad del 0, y de aquí que $\mathbb{E}[N(t)^m] < \infty$, para $m \geq 1$.*

Nota 19.13. *Si el primer tiempo de renovación ξ_1 no tiene la misma distribución que el resto de las ξ_n , para $n \geq 2$, a $N(t)$ se le llama Proceso de Renovación retardado, donde si ξ tiene distribución G , entonces el tiempo T_n de la n -ésima renovación tiene distribución $G \star F^{(n-1)*}(t)$*

Teorema 19.15. *Para una constante $\mu \leq \infty$ (o variable aleatoria), las siguientes expresiones son equivalentes:*

$$\lim_{n \rightarrow \infty} n^{-1}T_n = \mu, \text{ c.s.} \quad (19.26)$$

$$\lim_{t \rightarrow \infty} t^{-1}N(t) = 1/\mu, \text{ c.s.} \quad (19.27)$$

Es decir, T_n satisface la Ley Fuerte de los Grandes Números sí y sólo sí $N(t)$ la cumple.

Corolario 19.10 (Ley Fuerte de los Grandes Números para Procesos de Renovación). Si $N(t)$ es un proceso de renovación cuyos tiempos de inter-renovación tienen media $\mu \leq \infty$, entonces

$$t^{-1}N(t) \rightarrow 1/\mu, \text{ c.s. cuando } t \rightarrow \infty. \quad (19.28)$$

Considerar el proceso estocástico de valores reales $\{Z(t) : t \geq 0\}$ en el mismo espacio de probabilidad que $N(t)$

Definición 19.13. Para el proceso $\{Z(t) : t \geq 0\}$ se define la fluctuación máxima de $Z(t)$ en el intervalo $(T_{n-1}, T_n]$:

$$M_n = \sup_{T_{n-1} < t \leq T_n} |Z(t) - Z(T_{n-1})|$$

Teorema 19.16. Supóngase que $n^{-1}T_n \rightarrow \mu$ c.s. cuando $n \rightarrow \infty$, donde $\mu \leq \infty$ es una constante o variable aleatoria. Sea a una constante o variable aleatoria que puede ser infinita cuando μ es finita, y considere las expresiones límite:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} n^{-1}Z(T_n) = a, \text{ c.s.} \quad (19.29)$$

$$\lim_{t \rightarrow \infty} t^{-1}Z(t) = a/\mu, \text{ c.s.} \quad (19.30)$$

La segunda expresión implica la primera. Conversamente, la primera implica la segunda si el proceso $Z(t)$ es creciente, o si $\lim_{n \rightarrow \infty} n^{-1}M_n = 0$ c.s.

Corolario 19.11. Si $N(t)$ es un proceso de renovación, y $(Z(T_n) - Z(T_{n-1}), M_n)$, para $n \geq 1$, son variables aleatorias independientes e idénticamente distribuidas con media finita, entonces,

$$\lim_{t \rightarrow \infty} t^{-1}Z(t) \rightarrow \frac{\mathbb{E}[Z(T_1) - Z(T_0)]}{\mathbb{E}[T_1]}, \text{ c.s. cuando } t \rightarrow \infty. \quad (19.31)$$

Definición 19.14. Sea $h(t)$ función de valores reales en \mathbb{R} acotada en intervalos finitos e igual a cero para $t < 0$. La ecuación de renovación para $h(t)$ y la distribución F es

$$H(t) = h(t) + \int_{[0,t]} H(t-s) dF(s), \quad t \geq 0, \quad (19.32)$$

donde $H(t)$ es una función de valores reales. Esto es $H = h + F \star H$. Decimos que $H(t)$ es solución de esta ecuación si satisface la ecuación, y es acotada en intervalos finitos e iguales a cero para $t < 0$.

Proposición 19.9. La función $U \star h(t)$ es la única solución de la ecuación de renovación (??).

Teorema 19.17 (Teorema Renovación Elemental).

$$t^{-1}U(t) \rightarrow 1/\mu, \text{ cuando } t \rightarrow \infty.$$

Supóngase que $N(t)$ es un proceso de renovación con distribución F con media finita μ .

Definición 19.15. La función de renovación asociada con la distribución F , del proceso $N(t)$, es

$$U(t) = \sum_{n=1}^{\infty} F^{n\star}(t), \quad t \geq 0,$$

donde $F^{0\star}(t) = \mathbb{1}(t \geq 0)$.

Proposición 19.10. Supóngase que la distribución de inter-renovación F tiene densidad f . Entonces $U(t)$ también tiene densidad, para $t > 0$, y es $U'(t) = \sum_{n=0}^{\infty} f^{n\star}(t)$. Además

$$\mathbb{P}\{N(t) > N(t-)\} = 0, \quad t \geq 0.$$

Definición 19.16. La Transformada de Laplace-Stieljes de F está dada por

$$\hat{F}(\alpha) = \int_{\mathbb{R}_+} e^{-\alpha t} dF(t), \quad \alpha \geq 0.$$

Entonces

$$\hat{U}(\alpha) = \sum_{n=0}^{\infty} \hat{F}^{n*}(\alpha) = \sum_{n=0}^{\infty} \hat{F}(\alpha)^n = \frac{1}{1 - \hat{F}(\alpha)}.$$

Proposición 19.11. *La Transformada de Laplace $\hat{U}(\alpha)$ y $\hat{F}(\alpha)$ determina una a la otra de manera única por la relación $\hat{U}(\alpha) = \frac{1}{1 - \hat{F}(\alpha)}$.*

Nota 19.14. *Un proceso de renovación $N(t)$ cuyos tiempos de inter-renovación tienen media finita, es un proceso Poisson con tasa λ si y sólo si $\mathbb{E}[U(t)] = \lambda t$, para $t \geq 0$.*

Teorema 19.18. *Sea $N(t)$ un proceso puntual simple con puntos de localización T_n tal que $\eta(t) = \mathbb{E}[N(t)]$ es finita para cada t . Entonces para cualquier función $f: \mathbb{R}_+ \rightarrow \mathbb{R}$,*

$$\mathbb{E} \left[\sum_{n=1}^{N(t)} f(T_n) \right] = \int_{(0,t]} f(s) d\eta(s), \quad t \geq 0,$$

suponiendo que la integral exista. Además si X_1, X_2, \dots son variables aleatorias definidas en el mismo espacio de probabilidad que el proceso $N(t)$ tal que $\mathbb{E}[X_n | T_n = s] = f(s)$, independiente de n . Entonces

$$\mathbb{E} \left[\sum_{n=1}^{N(t)} X_n \right] = \int_{(0,t]} f(s) d\eta(s), \quad t \geq 0,$$

suponiendo que la integral exista.

Corolario 19.12 (Identidad de Wald para Renovaciones). *Para el proceso de renovación $N(t)$,*

$$\mathbb{E}[T_{N(t)+1}] = \mu \mathbb{E}[N(t) + 1], \quad t \geq 0,$$

Definición 19.17. *Sean $0 \leq T_1 \leq T_2 \leq \dots$ son tiempos aleatorios infinitos en los cuales ocurren ciertos eventos. El número de tiempos T_n en el intervalo $[0, t)$ es*

$$N(t) = \sum_{n=1}^{\infty} \mathbb{1}(T_n \leq t), \quad (19.33)$$

para $t \geq 0$.

Si se consideran los puntos T_n como elementos de \mathbb{R}_+ , y $N(t)$ es el número de puntos en \mathbb{R} . El proceso denotado por $\{N(t) : t \geq 0\}$, denotado por $N(t)$, es un proceso puntual en \mathbb{R}_+ . Los T_n son los tiempos de ocurrencia, el proceso puntual $N(t)$ es simple si su número de ocurrencias son distintas: $0 < T_1 < T_2 < \dots$ casi seguramente.

Definición 19.18. *Un proceso puntual $N(t)$ es un proceso de renovación si los tiempos de interocurrencia $\xi_n = T_n - T_{n-1}$, para $n \geq 1$, son independientes e idénticamente distribuidos con distribución F , donde $F(0) = 0$ y $T_0 = 0$. Los T_n son llamados tiempos de renovación, referente a la independencia o renovación de la información estocástica en estos tiempos. Los ξ_n son los tiempos de inter-renovación, y $N(t)$ es el número de renovaciones en el intervalo $[0, t)$*

Nota 19.15. *Para definir un proceso de renovación para cualquier contexto, solamente hay que especificar una distribución F , con $F(0) = 0$, para los tiempos de inter-renovación. La función F en turno degune las otra variables aleatorias. De manera formal, existe un espacio de probabilidad y una sucesión de variables aleatorias ξ_1, ξ_2, \dots definidas en este con distribución F . Entonces las otras cantidades son $T_n = \sum_{k=1}^n \xi_k$ y $N(t) = \sum_{n=1}^{\infty} \mathbb{1}(T_n \leq t)$, donde $T_n \rightarrow \infty$ casi seguramente por la Ley Fuerte de los Grandes Números.*

Definición 19.19. *Sean $0 \leq T_1 \leq T_2 \leq \dots$ son tiempos aleatorios infinitos en los cuales ocurren ciertos eventos. El número de tiempos T_n en el intervalo $[0, t)$ es*

$$N(t) = \sum_{n=1}^{\infty} \mathbb{1}(T_n \leq t), \quad (19.34)$$

para $t \geq 0$.

Si se consideran los puntos T_n como elementos de \mathbb{R}_+ , y $N(t)$ es el número de puntos en \mathbb{R} . El proceso denotado por $\{N(t) : t \geq 0\}$, denotado por $N(t)$, es un proceso puntual en \mathbb{R}_+ . Los T_n son los tiempos de ocurrencia, el proceso puntual $N(t)$ es simple si su número de ocurrencias son distintas: $0 < T_1 < T_2 < \dots$ casi seguramente.

Definición 19.20. Un proceso puntual $N(t)$ es un proceso de renovación si los tiempos de interocurrencia $\xi_n = T_n - T_{n-1}$, para $n \geq 1$, son independientes e idénticamente distribuidos con distribución F , donde $F(0) = 0$ y $T_0 = 0$. Los T_n son llamados tiempos de renovación, referente a la independencia o renovación de la información estocástica en estos tiempos. Los ξ_n son los tiempos de inter-renovación, y $N(t)$ es el número de renovaciones en el intervalo $[0, t)$

Nota 19.16. Para definir un proceso de renovación para cualquier contexto, solamente hay que especificar una distribución F , con $F(0) = 0$, para los tiempos de inter-renovación. La función F en turno degene las otra variables aleatorias. De manera formal, existe un espacio de probabilidad y una sucesión de variables aleatorias ξ_1, ξ_2, \dots definidas en este con distribución F . Entonces las otras cantidades son $T_n = \sum_{k=1}^n \xi_k$ y $N(t) = \sum_{n=1}^{\infty} \mathbb{1}(T_n \leq t)$, donde $T_n \rightarrow \infty$ casi seguramente por la Ley Fuerte de los Grandes Números.

Los tiempos T_n están relacionados con los conteos de $N(t)$ por

$$\begin{aligned} \{N(t) \geq n\} &= \{T_n \leq t\} \\ T_{N(t)} &\leq t < T_{N(t)+1}, \end{aligned}$$

además $N(T_n) = n$, y

$$N(t) = \max \{n : T_n \leq t\} = \min \{n : T_{n+1} > t\}$$

Por propiedades de la convolución se sabe que

$$P\{T_n \leq t\} = F^{n*}(t)$$

que es la n -ésima convolución de F . Entonces

$$\begin{aligned} \{N(t) \geq n\} &= \{T_n \leq t\} \\ P\{N(t) \leq n\} &= 1 - F^{(n+1)*}(t) \end{aligned}$$

Además usando el hecho de que $\mathbb{E}[N(t)] = \sum_{n=1}^{\infty} P\{N(t) \geq n\}$ se tiene que

$$\mathbb{E}[N(t)] = \sum_{n=1}^{\infty} F^{n*}(t)$$

Proposición 19.12. Para cada $t \geq 0$, la función generadora de momentos $\mathbb{E}[e^{\alpha N(t)}]$ existe para alguna α en una vecindad del 0, y de aquí que $\mathbb{E}[N(t)^m] < \infty$, para $m \geq 1$.

Ejemplo 19.1 (Proceso Poisson). Suponga que se tienen tiempos de inter-renovación i.i.d. del proceso de renovación $N(t)$ tienen distribución exponencial $F(t) = 1 - e^{-\lambda t}$ con tasa λ . Entonces $N(t)$ es un proceso Poisson con tasa λ .

Nota 19.17. Si el primer tiempo de renovación ξ_1 no tiene la misma distribución que el resto de las ξ_n , para $n \geq 2$, a $N(t)$ se le llama Proceso de Renovación retardado, donde si ξ tiene distribución G , entonces el tiempo T_n de la n -ésima renovación tiene distribución $G \star F^{(n-1)*}(t)$

Teorema 19.19. Para una constante $\mu \leq \infty$ (o variable aleatoria), las siguientes expresiones son equivalentes:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} n^{-1} T_n = \mu, \text{ c.s.} \quad (19.35)$$

$$\lim_{t \rightarrow \infty} t^{-1} N(t) = 1/\mu, \text{ c.s.} \quad (19.36)$$

Es decir, T_n satisface la Ley Fuerte de los Grandes Números sí y sólo sí $N(t)/t$ la cumple.

Corolario 19.13 (Ley Fuerte de los Grandes Números para Procesos de Renovación). Si $N(t)$ es un proceso de renovación cuyos tiempos de inter-renovación tienen media $\mu \leq \infty$, entonces

$$t^{-1}N(t) \rightarrow 1/\mu, \text{ c.s. cuando } t \rightarrow \infty. \quad (19.37)$$

Considerar el proceso estocástico de valores reales $\{Z(t) : t \geq 0\}$ en el mismo espacio de probabilidad que $N(t)$

Definición 19.21. Para el proceso $\{Z(t) : t \geq 0\}$ se define la fluctuación máxima de $Z(t)$ en el intervalo $(T_{n-1}, T_n]$:

$$M_n = \sup_{T_{n-1} < t \leq T_n} |Z(t) - Z(T_{n-1})|$$

Teorema 19.20. Supóngase que $n^{-1}T_n \rightarrow \mu$ c.s. cuando $n \rightarrow \infty$, donde $\mu \leq \infty$ es una constante o variable aleatoria. Sea a una constante o variable aleatoria que puede ser infinita cuando μ es finita, y considere las expresiones límite:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} n^{-1}Z(T_n) = a, \text{ c.s.} \quad (19.38)$$

$$\lim_{t \rightarrow \infty} t^{-1}Z(t) = a/\mu, \text{ c.s.} \quad (19.39)$$

La segunda expresión implica la primera. Conversamente, la primera implica la segunda si el proceso $Z(t)$ es creciente, o si $\lim_{n \rightarrow \infty} n^{-1}M_n = 0$ c.s.

Corolario 19.14. Si $N(t)$ es un proceso de renovación, y $(Z(T_n) - Z(T_{n-1}), M_n)$, para $n \geq 1$, son variables aleatorias independientes e idénticamente distribuidas con media finita, entonces,

$$\lim_{t \rightarrow \infty} t^{-1}Z(t) \rightarrow \frac{\mathbb{E}[Z(T_1) - Z(T_0)]}{\mathbb{E}[T_1]}, \text{ c.s. cuando } t \rightarrow \infty. \quad (19.40)$$

Supóngase que $N(t)$ es un proceso de renovación con distribución F con media finita μ .

Definición 19.22. La función de renovación asociada con la distribución F , del proceso $N(t)$, es

$$U(t) = \sum_{n=1}^{\infty} F^{n*}(t), \quad t \geq 0,$$

donde $F^{0*}(t) = \mathbb{1}(t \geq 0)$.

Proposición 19.13. Supóngase que la distribución de inter-renovación F tiene densidad f . Entonces $U(t)$ también tiene densidad, para $t > 0$, y es $U'(t) = \sum_{n=0}^{\infty} f^{n*}(t)$. Además

$$\mathbb{P}\{N(t) > N(t-)\} = 0, \quad t \geq 0.$$

Definición 19.23. La Transformada de Laplace-Stieljes de F está dada por

$$\hat{F}(\alpha) = \int_{\mathbb{R}_+} e^{-\alpha t} dF(t), \quad \alpha \geq 0.$$

Entonces

$$\hat{U}(\alpha) = \sum_{n=0}^{\infty} \hat{F}^{n*}(\alpha) = \sum_{n=0}^{\infty} \hat{F}(\alpha)^n = \frac{1}{1 - \hat{F}(\alpha)}.$$

Proposición 19.14. La Transformada de Laplace $\hat{U}(\alpha)$ y $\hat{F}(\alpha)$ determina una a la otra de manera única por la relación $\hat{U}(\alpha) = \frac{1}{1 - \hat{F}(\alpha)}$.

Nota 19.18. Un proceso de renovación $N(t)$ cuyos tiempos de inter-renovación tienen media finita, es un proceso Poisson con tasa λ si y sólo si $\mathbb{E}[U(t)] = \lambda t$, para $t \geq 0$.

Teorema 19.21. Sea $N(t)$ un proceso puntual simple con puntos de localización T_n tal que $\eta(t) = \mathbb{E}[N(t)]$ es finita para cada t . Entonces para cualquier función $f: \mathbb{R}_+ \rightarrow \mathbb{R}$,

$$\mathbb{E} \left[\sum_{n=1}^{N(t)} f(T_n) \right] = \int_{(0,t]} f(s) d\eta(s), \quad t \geq 0,$$

suponiendo que la integral exista. Además si X_1, X_2, \dots son variables aleatorias definidas en el mismo espacio de probabilidad que el proceso $N(t)$ tal que $\mathbb{E}[X_n | T_n = s] = f(s)$, independiente de n . Entonces

$$\mathbb{E} \left[\sum_{n=1}^{N(t)} X_n \right] = \int_{(0,t]} f(s) d\eta(s), \quad t \geq 0,$$

suponiendo que la integral exista.

Corolario 19.15 (Identidad de Wald para Renovaciones). Para el proceso de renovación $N(t)$,

$$\mathbb{E}[T_{N(t)+1}] = \mu \mathbb{E}[N(t) + 1], \quad t \geq 0,$$

Definición 19.24. Sea $h(t)$ función de valores reales en \mathbb{R} acotada en intervalos finitos e igual a cero para $t < 0$. La ecuación de renovación para $h(t)$ y la distribución F es

$$H(t) = h(t) + \int_{[0,t]} H(t-s) dF(s), \quad t \geq 0, \quad (19.41)$$

donde $H(t)$ es una función de valores reales. Esto es $H = h + F \star H$. Decimos que $H(t)$ es solución de esta ecuación si satisface la ecuación, y es acotada en intervalos finitos e iguales a cero para $t < 0$.

Proposición 19.15. La función $U \star h(t)$ es la única solución de la ecuación de renovación (??).

Teorema 19.22 (Teorema Renovación Elemental).

$$t^{-1}U(t) \rightarrow 1/\mu, \quad \text{cuando } t \rightarrow \infty.$$

Supóngase que $N(t)$ es un proceso de renovación con distribución F con media finita μ .

Definición 19.25. La función de renovación asociada con la distribución F , del proceso $N(t)$, es

$$U(t) = \sum_{n=1}^{\infty} F^{n*}(t), \quad t \geq 0,$$

donde $F^{0*}(t) = \mathbb{1}(t \geq 0)$.

Proposición 19.16. Supóngase que la distribución de inter-renovación F tiene densidad f . Entonces $U(t)$ también tiene densidad, para $t > 0$, y es $U'(t) = \sum_{n=0}^{\infty} f^{n*}(t)$. Además

$$\mathbb{P}\{N(t) > N(t-)\} = 0, \quad t \geq 0.$$

Definición 19.26. La Transformada de Laplace-Stieljes de F está dada por

$$\hat{F}(\alpha) = \int_{\mathbb{R}_+} e^{-\alpha t} dF(t), \quad \alpha \geq 0.$$

Entonces

$$\hat{U}(\alpha) = \sum_{n=0}^{\infty} \hat{F}^{n*}(\alpha) = \sum_{n=0}^{\infty} \hat{F}(\alpha)^n = \frac{1}{1 - \hat{F}(\alpha)}.$$

Proposición 19.17. La Transformada de Laplace $\hat{U}(\alpha)$ y $\hat{F}(\alpha)$ determina una a la otra de manera única por la relación $\hat{U}(\alpha) = \frac{1}{1-\hat{F}(\alpha)}$.

Nota 19.19. Un proceso de renovación $N(t)$ cuyos tiempos de inter-renovación tienen media finita, es un proceso Poisson con tasa λ si y sólo si $\mathbb{E}[U(t)] = \lambda t$, para $t \geq 0$.

Teorema 19.23. Sea $N(t)$ un proceso puntual simple con puntos de localización T_n tal que $\eta(t) = \mathbb{E}[N(t)]$ es finita para cada t . Entonces para cualquier función $f: \mathbb{R}_+ \rightarrow \mathbb{R}$,

$$\mathbb{E} \left[\sum_{n=1}^{N(t)} f(T_n) \right] = \int_{(0,t]} f(s) d\eta(s), \quad t \geq 0,$$

suponiendo que la integral exista. Además si X_1, X_2, \dots son variables aleatorias definidas en el mismo espacio de probabilidad que el proceso $N(t)$ tal que $\mathbb{E}[X_n | T_n = s] = f(s)$, independiente de n . Entonces

$$\mathbb{E} \left[\sum_{n=1}^{N(t)} X_n \right] = \int_{(0,t]} f(s) d\eta(s), \quad t \geq 0,$$

suponiendo que la integral exista.

Corolario 19.16 (Identidad de Wald para Renovaciones). Para el proceso de renovación $N(t)$,

$$\mathbb{E}[T_{N(t)+1}] = \mu \mathbb{E}[N(t) + 1], \quad t \geq 0,$$

Definición 19.27. Sea $h(t)$ función de valores reales en \mathbb{R} acotada en intervalos finitos e igual a cero para $t < 0$ La ecuación de renovación para $h(t)$ y la distribución F es

$$H(t) = h(t) + \int_{[0,t]} H(t-s) dF(s), \quad t \geq 0, \quad (19.42)$$

donde $H(t)$ es una función de valores reales. Esto es $H = h + F \star H$. Decimos que $H(t)$ es solución de esta ecuación si satisface la ecuación, y es acotada en intervalos finitos e iguales a cero para $t < 0$.

Proposición 19.18. La función $U \star h(t)$ es la única solución de la ecuación de renovación (??).

Teorema 19.24 (Teorema Renovación Elemental).

$$t^{-1}U(t) \rightarrow 1/\mu, \text{ cuando } t \rightarrow \infty.$$

Nota 19.20. Una función $h: \mathbb{R}_+ \rightarrow \mathbb{R}$ es Directamente Riemann Integrable en los siguientes casos:

- a) $h(t) \geq 0$ es decreciente y Riemann Integrable.
- b) h es continua excepto posiblemente en un conjunto de Lebesgue de medida 0, y $|h(t)| \leq b(t)$, donde b es DRI.

Teorema 19.25 (Teorema Principal de Renovación). Si F es no aritmética y $h(t)$ es Directamente Riemann Integrable (DRI), entonces

$$\lim_{t \rightarrow \infty} U \star h = \frac{1}{\mu} \int_{\mathbb{R}_+} h(s) ds.$$

Proposición 19.19. Cualquier función $H(t)$ acotada en intervalos finitos y que es 0 para $t < 0$ puede expresarse como

$$H(t) = U \star h(t), \text{ donde } h(t) = H(t) - F \star H(t)$$

Definición 19.28. Un proceso estocástico $X(t)$ es crudamente regenerativo en un tiempo aleatorio positivo T si

$$\mathbb{E}[X(T+t) | T] = \mathbb{E}[X(t)], \text{ para } t \geq 0,$$

y con las esperanzas anteriores finitas.

Proposición 19.20. *Supóngase que $X(t)$ es un proceso crudamente regenerativo en T , que tiene distribución F . Si $\mathbb{E}[X(t)]$ es acotado en intervalos finitos, entonces*

$$\mathbb{E}[X(t)] = U \star h(t), \text{ donde } h(t) = \mathbb{E}[X(t) \mathbb{1}(T > t)].$$

Teorema 19.26 (Regeneración Cruda). *Supóngase que $X(t)$ es un proceso con valores positivo crudamente regenerativo en T , y defínase $M = \sup\{|X(t)| : t \leq T\}$. Si T es no aritmético y M y MT tienen media finita, entonces*

$$\lim_{t \rightarrow \infty} \mathbb{E}[X(t)] = \frac{1}{\mu} \int_{\mathbb{R}_+} h(s) ds,$$

donde $h(t) = \mathbb{E}[X(t) \mathbb{1}(T > t)]$.

Nota 19.21. *Una función $h : \mathbb{R}_+ \rightarrow \mathbb{R}$ es Directamente Riemann Integrable en los siguientes casos:*

- a) $h(t) \geq 0$ es decreciente y Riemann Integrable.
- b) h es continua excepto posiblemente en un conjunto de Lebesgue de medida 0, y $|h(t)| \leq b(t)$, donde b es DRI.

Teorema 19.27 (Teorema Principal de Renovación). *Si F es no aritmética y $h(t)$ es Directamente Riemann Integrable (DRI), entonces*

$$\lim_{t \rightarrow \infty} U \star h = \frac{1}{\mu} \int_{\mathbb{R}_+} h(s) ds.$$

Proposición 19.21. *Cualquier función $H(t)$ acotada en intervalos finitos y que es 0 para $t < 0$ puede expresarse como*

$$H(t) = U \star h(t), \text{ donde } h(t) = H(t) - F \star H(t)$$

Definición 19.29. *Un proceso estocástico $X(t)$ es crudamente regenerativo en un tiempo aleatorio positivo T si*

$$\mathbb{E}[X(T+t) | T] = \mathbb{E}[X(t)], \text{ para } t \geq 0,$$

y con las esperanzas anteriores finitas.

Proposición 19.22. *Supóngase que $X(t)$ es un proceso crudamente regenerativo en T , que tiene distribución F . Si $\mathbb{E}[X(t)]$ es acotado en intervalos finitos, entonces*

$$\mathbb{E}[X(t)] = U \star h(t), \text{ donde } h(t) = \mathbb{E}[X(t) \mathbb{1}(T > t)].$$

Teorema 19.28 (Regeneración Cruda). *Supóngase que $X(t)$ es un proceso con valores positivo crudamente regenerativo en T , y defínase $M = \sup\{|X(t)| : t \leq T\}$. Si T es no aritmético y M y MT tienen media finita, entonces*

$$\lim_{t \rightarrow \infty} \mathbb{E}[X(t)] = \frac{1}{\mu} \int_{\mathbb{R}_+} h(s) ds,$$

donde $h(t) = \mathbb{E}[X(t) \mathbb{1}(T > t)]$.

Definición 19.30. *Para el proceso $\{(N(t), X(t)) : t \geq 0\}$, sus trayectoria muestrales en el intervalo de tiempo $[T_{n-1}, T_n)$ están descritas por*

$$\zeta_n = (\xi_n, \{X(T_{n-1} + t) : 0 \leq t < \xi_n\})$$

Este ζ_n es el n -ésimo segmento del proceso. El proceso es regenerativo sobre los tiempos T_n si sus segmentos ζ_n son independientes e idénticamennte distribuidos.

Nota 19.22. *Si $\tilde{X}(t)$ con espacio de estados \tilde{S} es regenerativo sobre T_n , entonces $X(t) = f(\tilde{X}(t))$ también es regenerativo sobre T_n , para cualquier función $f : \tilde{S} \rightarrow S$.*

Nota 19.23. *Los procesos regenerativos son crudamente regenerativos, pero no al revés.*

Nota 19.24. Un proceso estocástico a tiempo continuo o discreto es regenerativo si existe un proceso de renovación tal que los segmentos del proceso entre tiempos de renovación sucesivos son i.i.d., es decir, para $\{X(t) : t \geq 0\}$ proceso estocástico a tiempo continuo con espacio de estados S , espacio métrico.

Para $\{X(t) : t \geq 0\}$ Proceso Estocástico a tiempo continuo con estado de espacios S , que es un espacio métrico, con trayectorias continuas por la derecha y con límites por la izquierda c.s. Sea $N(t)$ un proceso de renovación en \mathbb{R}_+ definido en el mismo espacio de probabilidad que $X(t)$, con tiempos de renovación T y tiempos de inter-renovación $\xi_n = T_n - T_{n-1}$, con misma distribución F de media finita μ .

Definición 19.31. Para el proceso $\{(N(t), X(t)) : t \geq 0\}$, sus trayectoria muestrales en el intervalo de tiempo $[T_{n-1}, T_n)$ están descritas por

$$\zeta_n = (\xi_n, \{X(T_{n-1} + t) : 0 \leq t < \xi_n\})$$

Este ζ_n es el n -ésimo segmento del proceso. El proceso es regenerativo sobre los tiempos T_n si sus segmentos ζ_n son independientes e idénticamennte distribuidos.

Nota 19.25. Un proceso regenerativo con media de la longitud de ciclo finita es llamado positivo recurrente.

Teorema 19.29 (Procesos Regenerativos). Suponga que el proceso

Definición 19.32 (Renewal Process Trinity). Para un proceso de renovación $N(t)$, los siguientes procesos proveen de información sobre los tiempos de renovación.

- $A(t) = t - T_{N(t)}$, el tiempo de recurrencia hacia atrás al tiempo t , que es el tiempo desde la última renovación para t .
- $B(t) = T_{N(t)+1} - t$, el tiempo de recurrencia hacia adelante al tiempo t , residual del tiempo de renovación, que es el tiempo para la próxima renovación después de t .
- $L(t) = \xi_{N(t)+1} = A(t) + B(t)$, la longitud del intervalo de renovación que contiene a t .

Nota 19.26. El proceso tridimensional $(A(t), B(t), L(t))$ es regenerativo sobre T_n , y por ende cada proceso lo es. Cada proceso $A(t)$ y $B(t)$ son procesos de MARKOV a tiempo continuo con trayectorias continuas por partes en el espacio de estados \mathbb{R}_+ . Una expresión conveniente para su distribución conjunta es, para $0 \leq x < t, y \geq 0$

$$P\{A(t) > x, B(t) > y\} = P\{N(t+y) - N((t-x)) = 0\} \quad (19.43)$$

Ejemplo 19.2 (Tiempos de recurrencia Poisson). Si $N(t)$ es un proceso Poisson con tasa λ , entonces de la expresión (19.43) se tiene que

$$P\{A(t) > x, B(t) > y\} = e^{-\lambda(x+y)}, \quad 0 \leq x < t, y \geq 0,$$

que es la probabilidad Poisson de no renovaciones en un intervalo de longitud $x + y$.

Nota 19.27. Una cadena de Markov ergódica tiene la propiedad de ser estacionaria si la distribución de su estado al tiempo 0 es su distribución estacionaria.

Definición 19.33. Un proceso estocástico a tiempo continuo $\{X(t) : t \geq 0\}$ en un espacio general es estacionario si sus distribuciones finito dimensionales son invariantes bajo cualquier traslado: para cada $0 \leq s_1 < s_2 < \dots < s_k$ y $t \geq 0$,

$$(X(s_1 + t), \dots, X(s_k + t)) =_d (X(s_1), \dots, X(s_k)).$$

Nota 19.28. Un proceso de Markov es estacionario si $X(t) =_d X(0)$, $t \geq 0$.

Considerese el proceso $N(t) = \sum_n \mathbb{1}(\tau_n \leq t)$ en \mathbb{R}_+ , con puntos $0 < \tau_1 < \tau_2 < \dots$.

Proposición 19.23. Si N es un proceso puntual estacionario y $\mathbb{E}[N(1)] < \infty$, entonces $\mathbb{E}[N(t)] = t\mathbb{E}[N(1)]$, $t \geq 0$

Teorema 19.30. Los siguientes enunciados son equivalentes

- i) El proceso retardado de renovación N es estacionario.

ii) EL proceso de tiempos de recurrencia hacia adelante $B(t)$ es estacionario.

iii) $\mathbb{E}[N(t)] = t/\mu$,

iv) $G(t) = F_e(t) = \frac{1}{\mu} \int_0^t [1 - F(s)] ds$

Cuando estos enunciados son ciertos, $P\{B(t) \leq x\} = F_e(x)$, para $t, x \geq 0$.

Nota 19.29. Una consecuencia del teorema anterior es que el Proceso Poisson es el único proceso sin retardo que es estacionario.

Corolario 19.17. El proceso de renovación $N(t)$ sin retardo, y cuyos tiempos de inter renovación tienen media finita, es estacionario si y sólo si es un proceso Poisson.

Nota 19.30. Si $\tilde{X}(t)$ con espacio de estados \tilde{S} es regenerativo sobre T_n , entonces $X(t) = f(\tilde{X}(t))$ también es regenerativo sobre T_n , para cualquier función $f: \tilde{S} \rightarrow S$.

Nota 19.31. Los procesos regenerativos son crudamente regenerativos, pero no al revés.

Definición 19.34 (Definición Clásica). Un proceso estocástico $X = \{X(t) : t \geq 0\}$ es llamado regenerativo si existe una variable aleatoria $R_1 > 0$ tal que

i) $\{X(t + R_1) : t \geq 0\}$ es independiente de $\{X(t) : t < R_1\}$,

ii) $\{X(t + R_1) : t \geq 0\}$ es estocásticamente equivalente a $\{X(t) : t > 0\}$

Llamamos a R_1 tiempo de regeneración, y decimos que X se regenera en este punto.

$\{X(t + R_1)\}$ es regenerativo con tiempo de regeneración R_2 , independiente de R_1 pero con la misma distribución que R_1 . Procediendo de esta manera se obtiene una secuencia de variables aleatorias independientes e idénticamente distribuidas $\{R_n\}$ llamados longitudes de ciclo. Si definimos a $Z_k \equiv R_1 + R_2 + \dots + R_k$, se tiene un proceso de renovación llamado proceso de renovación encajado para X .

Definición 19.35. Para x fijo y para cada $t \geq 0$, sea $I_x(t) = 1$ si $X(t) \leq x$, $I_x(t) = 0$ en caso contrario, y defínanse los tiempos promedio

$$\begin{aligned}\bar{X} &= \lim_{t \rightarrow \infty} \frac{1}{t} \int_0^t X(u) du \\ \mathbb{P}(X_\infty \leq x) &= \lim_{t \rightarrow \infty} \frac{1}{t} \int_0^t I_x(u) du,\end{aligned}$$

cuando estos límites existan.

Como consecuencia del teorema de Renovación-Recompensa, se tiene que el primer límite existe y es igual a la constante

$$\bar{X} = \frac{\mathbb{E} \left[\int_0^{R_1} X(t) dt \right]}{\mathbb{E}[R_1]},$$

suponiendo que ambas esperanzas son finitas.

Nota 19.32. a) Si el proceso regenerativo X es positivo recurrente y tiene trayectorias muestrales no negativas, entonces la ecuación anterior es válida.

b) Si X es positivo recurrente regenerativo, podemos construir una única versión estacionaria de este proceso, $X_e = \{X_e(t)\}$, donde X_e es un proceso estocástico regenerativo y estrictamente estacionario, con distribución marginal distribuida como X_∞

Para $\{X(t) : t \geq 0\}$ Proceso Estocástico a tiempo continuo con estado de espacios S , que es un espacio métrico, con trayectorias continuas por la derecha y con límites por la izquierda c.s. Sea $N(t)$ un proceso de renovación en \mathbb{R}_+ definido en el mismo espacio de probabilidad que $X(t)$, con tiempos de renovación T y tiempos de inter-renovación $\xi_n = T_n - T_{n-1}$, con misma distribución F de media finita μ .

Definición 19.36. Para el proceso $\{(N(t), X(t)) : t \geq 0\}$, sus trayectorias muestrales en el intervalo de tiempo $[T_{n-1}, T_n)$ están descritas por

$$\zeta_n = (\xi_n, \{X(T_{n-1} + t) : 0 \leq t < \xi_n\})$$

Este ζ_n es el n -ésimo segmento del proceso. El proceso es regenerativo sobre los tiempos T_n si sus segmentos ζ_n son independientes e idénticamente distribuidos.

Nota 19.33. Si $\tilde{X}(t)$ con espacio de estados \tilde{S} es regenerativo sobre T_n , entonces $X(t) = f(\tilde{X}(t))$ también es regenerativo sobre T_n , para cualquier función $f : \tilde{S} \rightarrow S$.

Nota 19.34. Los procesos regenerativos son crudamente regenerativos, pero no al revés.

Definición 19.37 (Definición Clásica). Un proceso estocástico $X = \{X(t) : t \geq 0\}$ es llamado regenerativo si existe una variable aleatoria $R_1 > 0$ tal que

i) $\{X(t + R_1) : t \geq 0\}$ es independiente de $\{X(t) : t < R_1\}$,

ii) $\{X(t + R_1) : t \geq 0\}$ es estocásticamente equivalente a $\{X(t) : t > 0\}$

Llamamos a R_1 tiempo de regeneración, y decimos que X se regenera en este punto.

$\{X(t + R_1)\}$ es regenerativo con tiempo de regeneración R_2 , independiente de R_1 pero con la misma distribución que R_1 . Procediendo de esta manera se obtiene una secuencia de variables aleatorias independientes e idénticamente distribuidas $\{R_n\}$ llamados longitudes de ciclo. Si definimos a $Z_k \equiv R_1 + R_2 + \dots + R_k$, se tiene un proceso de renovación llamado proceso de renovación encajado para X .

Nota 19.35. Un proceso regenerativo con media de la longitud de ciclo finita es llamado positivo recurrente.

Definición 19.38. Para x fijo y para cada $t \geq 0$, sea $I_x(t) = 1$ si $X(t) \leq x$, $I_x(t) = 0$ en caso contrario, y defínanse los tiempos promedio

$$\begin{aligned} \bar{X} &= \lim_{t \rightarrow \infty} \frac{1}{t} \int_0^t X(u) du \\ \mathbb{P}(X_\infty \leq x) &= \lim_{t \rightarrow \infty} \frac{1}{t} \int_0^t I_x(u) du, \end{aligned}$$

cuando estos límites existan.

Como consecuencia del teorema de Renovación-Recompensa, se tiene que el primer límite existe y es igual a la constante

$$\bar{X} = \frac{\mathbb{E} \left[\int_0^{R_1} X(t) dt \right]}{\mathbb{E}[R_1]},$$

suponiendo que ambas esperanzas son finitas.

Nota 19.36. a) Si el proceso regenerativo X es positivo recurrente y tiene trayectorias muestrales no negativas, entonces la ecuación anterior es válida.

b) Si X es positivo recurrente regenerativo, podemos construir una única versión estacionaria de este proceso, $X_e = \{X_e(t)\}$, donde X_e es un proceso estocástico regenerativo y estrictamente estacionario, con distribución marginal distribuida como X_∞

Un proceso estocástico a tiempo continuo $\{V(t), t \geq 0\}$ es un proceso regenerativo si existe una sucesión de variables aleatorias independientes e idénticamente distribuidas $\{X_1, X_2, \dots\}$, sucesión de renovación, tal que para cualquier conjunto de Borel A ,

$$\mathbb{P}\{V(t) \in A | X_1 + X_2 + \dots + X_{R(t)} = s, \{V(\tau), \tau < s\}\} = \mathbb{P}\{V(t-s) \in A | X_1 > t-s\},$$

para todo $0 \leq s \leq t$, donde $R(t) = \max\{X_1 + X_2 + \dots + X_j \leq t\}$ = número de renovaciones (puntos de regeneración) que ocurren en $[0, t]$. El intervalo $[0, X_1)$ es llamado primer ciclo de regeneración de $\{V(t), t \geq 0\}$, $[X_1, X_1 + X_2)$ el segundo ciclo de regeneración, y así sucesivamente.

Sea $X = X_1$ y sea F la función de distribución de X

Definición 19.39. Se define el proceso estacionario, $\{V^*(t), t \geq 0\}$, para $\{V(t), t \geq 0\}$ por

$$\mathbb{P}\{V(t) \in A\} = \frac{1}{\mathbb{E}[X]} \int_0^\infty \mathbb{P}\{V(t+x) \in A | X > x\} (1 - F(x)) dx,$$

para todo $t \geq 0$ y todo conjunto de Borel A .

Definición 19.40. Una distribución se dice que es aritmética si todos sus puntos de incremento son múltiplos de la forma $0, \lambda, 2\lambda, \dots$ para alguna $\lambda > 0$ entera.

Definición 19.41. Una modificación medible de un proceso $\{V(t), t \geq 0\}$, es una versión de este, $\{V(t, w)\}$ conjuntamente medible para $t \geq 0$ y para $w \in S$, S espacio de estados para $\{V(t), t \geq 0\}$.

Teorema 19.31. Sea $\{V(t), t \geq 0\}$ un proceso regenerativo no negativo con modificación medible. Sea $\mathbb{E}[X] < \infty$. Entonces el proceso estacionario dado por la ecuación anterior está bien definido y tiene función de distribución independiente de t , además

i)

$$\mathbb{E}[V^*(0)] = \frac{\mathbb{E}\left[\int_0^X V(s) ds\right]}{\mathbb{E}[X]}$$

ii) Si $\mathbb{E}[V^*(0)] < \infty$, equivalentemente, si $\mathbb{E}\left[\int_0^X V(s) ds\right] < \infty$, entonces

$$\frac{\int_0^t V(s) ds}{t} \rightarrow \frac{\mathbb{E}\left[\int_0^X V(s) ds\right]}{\mathbb{E}[X]}$$

con probabilidad 1 y en media, cuando $t \rightarrow \infty$.

Un proceso estocástico a tiempo continuo $\{V(t), t \geq 0\}$ es un proceso regenerativo si existe una sucesión de variables aleatorias independientes e idénticamente distribuidas $\{X_1, X_2, \dots\}$, sucesión de renovación, tal que para cualquier conjunto de Borel A ,

$$\mathbb{P}\{V(t) \in A | X_1 + X_2 + \dots + X_{R(t)} = s, \{V(\tau), \tau < s\}\} = \mathbb{P}\{V(t-s) \in A | X_1 > t-s\},$$

para todo $0 \leq s \leq t$, donde $R(t) = \max\{X_1 + X_2 + \dots + X_j \leq t\}$ = número de renovaciones (*puntos de regeneración*) que ocurren en $[0, t]$. El intervalo $[0, X_1)$ es llamado *primer ciclo de regeneración* de $\{V(t), t \geq 0\}$, $[X_1, X_1 + X_2)$ el *segundo ciclo de regeneración*, y así sucesivamente.

Sea $X = X_1$ y sea F la función de distribución de X

Definición 19.42. Se define el proceso estacionario, $\{V^*(t), t \geq 0\}$, para $\{V(t), t \geq 0\}$ por

$$\mathbb{P}\{V(t) \in A\} = \frac{1}{\mathbb{E}[X]} \int_0^\infty \mathbb{P}\{V(t+x) \in A | X > x\} (1 - F(x)) dx,$$

para todo $t \geq 0$ y todo conjunto de Borel A .

Definición 19.43. Una distribución se dice que es aritmética si todos sus puntos de incremento son múltiplos de la forma $0, \lambda, 2\lambda, \dots$ para alguna $\lambda > 0$ entera.

Definición 19.44. Una modificación medible de un proceso $\{V(t), t \geq 0\}$, es una versión de este, $\{V(t, w)\}$ conjuntamente medible para $t \geq 0$ y para $w \in S$, S espacio de estados para $\{V(t), t \geq 0\}$.

Teorema 19.32. Sea $\{V(t), t \geq 0\}$ un proceso regenerativo no negativo con modificación medible. Sea $\mathbb{E}[X] < \infty$. Entonces el proceso estacionario dado por la ecuación anterior está bien definido y tiene función de distribución independiente de t , además

i)

$$\mathbb{E}[V^*(0)] = \frac{\mathbb{E}\left[\int_0^X V(s) ds\right]}{\mathbb{E}[X]}$$

ii) Si $\mathbb{E}[V^*(0)] < \infty$, equivalentemente, si $\mathbb{E}\left[\int_0^X V(s) ds\right] < \infty$, entonces

$$\frac{\int_0^t V(s) ds}{t} \rightarrow \frac{\mathbb{E}\left[\int_0^X V(s) ds\right]}{\mathbb{E}[X]}$$

con probabilidad 1 y en media, cuando $t \rightarrow \infty$.

Para $\{X(t) : t \geq 0\}$ Proceso Estocástico a tiempo continuo con estado de espacios S , que es un espacio métrico, con trayectorias continuas por la derecha y con límites por la izquierda c.s. Sea $N(t)$ un proceso de renovación en \mathbb{R}_+ definido en el mismo espacio de probabilidad que $X(t)$, con tiempos de renovación T y tiempos de inter-renovación $\xi_n = T_n - T_{n-1}$, con misma distribución F de media finita μ .

Sean T_1, T_2, \dots los puntos donde las longitudes de las colas de la red de sistemas de visitas cíclicas son cero simultáneamente, cuando la cola Q_j es visitada por el servidor para dar servicio, es decir, $L_1(T_i) = 0, L_2(T_i) = 0, \hat{L}_1(T_i) = 0$ y $\hat{L}_2(T_i) = 0$, a estos puntos se les denominará puntos regenerativos. Sea la función generadora de momentos para L_i , el número de usuarios en la cola $Q_i(z)$ en cualquier momento, está dada por el tiempo promedio de $z^{L_i(t)}$ sobre el ciclo regenerativo definido anteriormente:

$$Q_i(z) = \mathbb{E}\left[z^{L_i(t)}\right] = \frac{\mathbb{E}\left[\sum_{m=1}^{M_i} \sum_{t=\tau_i(m)}^{\tau_i(m+1)-1} z^{L_i(t)}\right]}{\mathbb{E}\left[\sum_{m=1}^{M_i} \tau_i(m+1) - \tau_i(m)\right]}$$

M_i es un tiempo de paro en el proceso regenerativo con $\mathbb{E}[M_i] < \infty^4$, se sigue del lema de Wald que:

$$\begin{aligned} \mathbb{E}\left[\sum_{m=1}^{M_i} \sum_{t=\tau_i(m)}^{\tau_i(m+1)-1} z^{L_i(t)}\right] &= \mathbb{E}[M_i] \mathbb{E}\left[\sum_{t=\tau_i(m)}^{\tau_i(m+1)-1} z^{L_i(t)}\right] \\ \mathbb{E}\left[\sum_{m=1}^{M_i} \tau_i(m+1) - \tau_i(m)\right] &= \mathbb{E}[M_i] \mathbb{E}[\tau_i(m+1) - \tau_i(m)] \end{aligned}$$

por tanto se tiene que

$$Q_i(z) = \frac{\mathbb{E}\left[\sum_{t=\tau_i(m)}^{\tau_i(m+1)-1} z^{L_i(t)}\right]}{\mathbb{E}[\tau_i(m+1) - \tau_i(m)]}$$

observar que el denominador es simplemente la duración promedio del tiempo del ciclo.

Haciendo las siguientes sustituciones en la ecuación (??): $n \rightarrow t - \tau_i(m)$, $T \rightarrow \bar{\tau}_i(m) - \tau_i(m)$, $L_n \rightarrow L_i(t)$ y $F(z) = \mathbb{E}[z^{L_0}] \rightarrow F_i(z) = \mathbb{E}[z^{L_i \tau_i(m)}]$, se puede ver que

$$\mathbb{E}\left[\sum_{n=0}^{T-1} z^{L_n}\right] = \mathbb{E}\left[\sum_{t=\tau_i(m)}^{\bar{\tau}_i(m)-1} z^{L_i(t)}\right] = z \frac{F_i(z) - 1}{z - P_i(z)} \quad (19.44)$$

⁴En Stidham[128] y Heyman se muestra que una condición suficiente para que el proceso regenerativo estacionario sea un proceso estacionario es que el valor esperado del tiempo del ciclo regenerativo sea finito, es decir: $\mathbb{E}\left[\sum_{m=1}^{M_i} C_i^{(m)}\right] < \infty$, como cada $C_i^{(m)}$ contiene intervalos de réplica positivos, se tiene que $\mathbb{E}[M_i] < \infty$, además, como $M_i > 0$, se tiene que la condición anterior es equivalente a tener que $\mathbb{E}[C_i] < \infty$, por lo tanto una condición suficiente para la existencia del proceso regenerativo está dada por $\sum_{k=1}^N \mu_k < 1$.

Por otra parte durante el tiempo de intervisita para la cola i , $L_i(t)$ solamente se incrementa de manera que el incremento por intervalo de tiempo está dado por la función generadora de probabilidades de $P_i(z)$, por tanto la suma sobre el tiempo de intervisita puede evaluarse como:

$$\begin{aligned} \mathbb{E} \left[\sum_{t=\tau_i(m)}^{\tau_i(m+1)-1} z^{L_i(t)} \right] &= \mathbb{E} \left[\sum_{t=\tau_i(m)}^{\tau_i(m+1)-1} \{P_i(z)\}^{t-\bar{\tau}_i(m)} \right] = \frac{1 - \mathbb{E} [\{P_i(z)\}^{\tau_i(m+1)-\bar{\tau}_i(m)}]}{1 - P_i(z)} \\ &= \frac{1 - I_i [P_i(z)]}{1 - P_i(z)} \end{aligned}$$

por tanto

$$\mathbb{E} \left[\sum_{t=\tau_i(m)}^{\tau_i(m+1)-1} z^{L_i(t)} \right] = \frac{1 - F_i(z)}{1 - P_i(z)}$$

Por lo tanto

$$\begin{aligned} Q_i(z) &= \frac{\mathbb{E} \left[\sum_{t=\tau_i(m)}^{\tau_i(m+1)-1} z^{L_i(t)} \right]}{\mathbb{E} [\tau_i(m+1) - \tau_i(m)]} \\ &= \frac{1}{\mathbb{E} [\tau_i(m+1) - \tau_i(m)]} \left\{ \mathbb{E} \left[\sum_{t=\tau_i(m)}^{\bar{\tau}_i(m)-1} z^{L_i(t)} \right] + \mathbb{E} \left[\sum_{t=\bar{\tau}_i(m)}^{\tau_i(m+1)-1} z^{L_i(t)} \right] \right\} \\ &= \frac{1}{\mathbb{E} [\tau_i(m+1) - \tau_i(m)]} \left\{ z \frac{F_i(z) - 1}{z - P_i(z)} + \frac{1 - F_i(z)}{1 - P_i(z)} \right\} \end{aligned}$$

es decir

$$Q_i(z) = \frac{1}{\mathbb{E} [C_i]} \cdot \frac{1 - F_i(z)}{P_i(z) - z} \cdot \frac{(1 - z) P_i(z)}{1 - P_i(z)} \quad (19.45)$$

Teorema 19.33. *Dada una Red de Sistemas de Visitas Cíclicas (RSVC), conformada por dos Sistemas de Visitas Cíclicas (SVC), donde cada uno de ellos consta de dos colas tipo $M/M/1$. Los dos sistemas están comunicados entre sí por medio de la transferencia de usuarios entre las colas $Q_1 \leftrightarrow Q_3$ y $Q_2 \leftrightarrow Q_4$. Se definen los eventos para los procesos de arribos al tiempo t , $A_j(t) = \{0 \text{ arribos en } Q_j \text{ al tiempo } t\}$ para algún tiempo $t \geq 0$ y Q_j la cola j -ésima en la RSVC, para $j = 1, 2, 3, 4$. Existe un intervalo $I \neq \emptyset$ tal que para $T^* \in I$, tal que $\mathbb{P} \{A_1(T^*), A_2(T^*), A_3(T^*), A_4(T^*) | T^* \in I\} > 0$.*

Proof. Sin pérdida de generalidad podemos considerar como base del análisis a la cola Q_1 del primer sistema que conforma la RSVC.

Sea $n > 0$, ciclo en el primer sistema en el que se sabe que $L_j(\bar{\tau}_1(n)) = 0$, pues la política de servicio con que atienden los servidores es la exhaustiva. Como es sabido, para trasladarse a la siguiente cola, el servidor incurre en un tiempo de traslado $r_1(n) > 0$, entonces tenemos que $\tau_2(n) = \bar{\tau}_1(n) + r_1(n)$.

Definamos el intervalo $I_1 \equiv [\bar{\tau}_1(n), \tau_2(n)]$ de longitud $\xi_1 = r_1(n)$. Dado que los tiempos entre arribo son exponenciales con tasa $\tilde{\mu}_1 = \mu_1 + \hat{\mu}_1$ (μ_1 son los arribos a Q_1 por primera vez al sistema, mientras que $\hat{\mu}_1$ son los arribos de traslado procedentes de Q_3) se tiene que la probabilidad del evento $A_1(t)$ está dada por

$$\mathbb{P} \{A_1(t) | t \in I_1(n)\} = e^{-\tilde{\mu}_1 \xi_1(n)}. \quad (19.46)$$

Por otra parte, para la cola Q_2 , el tiempo $\bar{\tau}_2(n-1)$ es tal que $L_2(\bar{\tau}_2(n-1)) = 0$, es decir, es el tiempo en que la cola queda totalmente vacía en el ciclo anterior a n . Entonces tenemos un segundo intervalo $I_2 \equiv [\bar{\tau}_2(n-1), \tau_2(n)]$. Por lo tanto la probabilidad del evento $A_2(t)$ tiene probabilidad dada por

$$\mathbb{P} \{A_2(t) | t \in I_2(n)\} = e^{-\tilde{\mu}_2 \xi_2(n)}, \quad (19.47)$$

donde $\xi_2(n) = \tau_2(n) - \bar{\tau}_2(n-1)$.

Entonces, se tiene que

$$\begin{aligned}\mathbb{P}\{A_1(t), A_2(t) | t \in I_1(n)\} &= \mathbb{P}\{A_1(t) | t \in I_1(n)\} \mathbb{P}\{A_2(t) | t \in I_1(n)\} \\ &\geq \mathbb{P}\{A_1(t) | t \in I_1(n)\} \mathbb{P}\{A_2(t) | t \in I_2(n)\} \\ &= e^{-\tilde{\mu}_1 \xi_1(n)} e^{-\tilde{\mu}_2 \xi_2(n)} = e^{-[\tilde{\mu}_1 \xi_1(n) + \tilde{\mu}_2 \xi_2(n)]}.\end{aligned}$$

es decir,

$$\mathbb{P}\{A_1(t), A_2(t) | t \in I_1(n)\} = e^{-[\tilde{\mu}_1 \xi_1(n) + \tilde{\mu}_2 \xi_2(n)]} > 0. \quad (19.48)$$

En lo que respecta a la relación entre los dos SVC que conforman la RSVC, se afirma que existe $m > 0$ tal que $\bar{\tau}_3(m) < \tau_2(n) < \tau_4(m)$.

Para Q_3 sea $I_3 = [\bar{\tau}_3(m), \tau_4(m)]$ con longitud $\xi_3(m) = r_3(m)$, entonces

$$\mathbb{P}\{A_3(t) | t \in I_3(n)\} = e^{-\tilde{\mu}_3 \xi_3(n)}. \quad (19.49)$$

Análogamente que como se hizo para Q_2 , tenemos que para Q_4 se tiene el intervalo $I_4 = [\bar{\tau}_4(m-1), \tau_4(m)]$ con longitud $\xi_4(m) = \tau_4(m) - \bar{\tau}_4(m-1)$, entonces

$$\mathbb{P}\{A_4(t) | t \in I_4(m)\} = e^{-\tilde{\mu}_4 \xi_4(n)}. \quad (19.50)$$

Al igual que para el primer sistema, dado que $I_3(m) \subset I_4(m)$, se tiene que

$$\begin{aligned}\xi_3(m) \leq \xi_4(m) &\Leftrightarrow -\xi_3(m) \geq -\xi_4(m) \\ -\tilde{\mu}_4 \xi_3(m) \geq -\tilde{\mu}_4 \xi_4(m) &\Leftrightarrow e^{-\tilde{\mu}_4 \xi_3(m)} \geq e^{-\tilde{\mu}_4 \xi_4(m)} \\ \mathbb{P}\{A_4(t) | t \in I_3(m)\} &\geq \mathbb{P}\{A_4(t) | t \in I_4(m)\}\end{aligned}$$

Entonces, dado que los eventos A_3 y A_4 son independientes, se tiene que

$$\begin{aligned}\mathbb{P}\{A_3(t), A_4(t) | t \in I_3(m)\} &= \mathbb{P}\{A_3(t) | t \in I_3(m)\} \mathbb{P}\{A_4(t) | t \in I_3(m)\} \\ &\geq \mathbb{P}\{A_3(t) | t \in I_3(n)\} \mathbb{P}\{A_4(t) | t \in I_4(n)\} \\ &= e^{-\tilde{\mu}_3 \xi_3(m)} e^{-\tilde{\mu}_4 \xi_4(m)} = e^{-[\tilde{\mu}_3 \xi_3(m) + \tilde{\mu}_4 \xi_4(m)]}.\end{aligned}$$

es decir,

$$\mathbb{P}\{A_3(t), A_4(t) | t \in I_3(m)\} = e^{-[\tilde{\mu}_3 \xi_3(m) + \tilde{\mu}_4 \xi_4(m)]} > 0. \quad (19.51)$$

Por construcción se tiene que $I(n, m) \equiv I_1(n) \cap I_3(m) \neq \emptyset$, entonces en particular se tienen las contenciones $I(n, m) \subseteq I_1(n)$ y $I(n, m) \subseteq I_3(m)$, por lo tanto si definimos $\xi_{n,m} \equiv \ell(I(n, m))$ tenemos que

$$\xi_{n,m} \leq \xi_1(n) \text{ y } \xi_{n,m} \leq \xi_3(m) \text{ entonces } -\xi_{n,m} \geq -\xi_1(n) \text{ y } -\xi_{n,m} \leq -\xi_3(m)$$

por lo tanto tenemos las desigualdades

$$\begin{aligned}-\tilde{\mu}_1 \xi_{n,m} &\geq -\tilde{\mu}_1 \xi_1(n), & -\tilde{\mu}_2 \xi_{n,m} &\geq -\tilde{\mu}_2 \xi_1(n) \geq -\tilde{\mu}_2 \xi_2(n), \\ -\tilde{\mu}_3 \xi_{n,m} &\geq -\tilde{\mu}_3 \xi_3(m), & -\tilde{\mu}_4 \xi_{n,m} &\geq -\tilde{\mu}_4 \xi_3(m) \geq -\tilde{\mu}_4 \xi_4(m).\end{aligned}$$

Sea $T^* \in I_{n,m}$, entonces dado que en particular $T^* \in I_1(n)$ se cumple con probabilidad positiva que no hay arribos a las colas Q_1 y Q_2 , en consecuencia, tampoco hay usuarios de transferencia para Q_3 y Q_4 , es decir, $\tilde{\mu}_1 = \mu_1$, $\tilde{\mu}_2 = \mu_2$, $\tilde{\mu}_3 = \mu_3$, $\tilde{\mu}_4 = \mu_4$, es decir, los eventos Q_1 y Q_3 son condicionalmente independientes en el intervalo $I_{n,m}$; lo mismo ocurre para las colas Q_2 y Q_4 , por lo tanto tenemos que

$$\begin{aligned}
& \mathbb{P}\{A_1(T^*), A_2(T^*), A_3(T^*), A_4(T^*) | T^* \in I_{n,m}\} = \prod_{j=1}^4 \mathbb{P}\{A_j(T^*) | T^* \in I_{n,m}\} \\
& \geq \mathbb{P}\{A_1(T^*) | T^* \in I_1(n)\} \mathbb{P}\{A_2(T^*) | T^* \in I_2(n)\} \mathbb{P}\{A_3(T^*) | T^* \in I_3(m)\} \mathbb{P}\{A_4(T^*) | T^* \in I_4(m)\} \\
& = e^{-\mu_1 \xi_1(n)} e^{-\mu_2 \xi_2(n)} e^{-\mu_3 \xi_3(m)} e^{-\mu_4 \xi_4(m)} = e^{-[\bar{\mu}_1 \xi_1(n) + \bar{\mu}_2 \xi_2(n) + \bar{\mu}_3 \xi_3(m) + \bar{\mu}_4 \xi_4(m)]} > 0.
\end{aligned} \tag{19.52}$$

□

Estos resultados aparecen en Daley (1968) [100] para $\{T_n\}$ intervalos de inter-arribo, $\{D_n\}$ intervalos de inter-salida y $\{S_n\}$ tiempos de servicio.

- Si el proceso $\{T_n\}$ es Poisson, el proceso $\{D_n\}$ es no correlacionado si y sólo si es un proceso Poisson, lo cual ocurre si y sólo si $\{S_n\}$ son exponenciales negativas.
- Si $\{S_n\}$ son exponenciales negativas, $\{D_n\}$ es un proceso de renovación si y sólo si es un proceso Poisson, lo cual ocurre si y sólo si $\{T_n\}$ es un proceso Poisson.
- $\mathbb{E}(D_n) = \mathbb{E}(T_n)$.
- Para un sistema de visitas $GI/M/1$ se tiene el siguiente teorema:

Teorema 19.34. *En un sistema estacionario $GI/M/1$ los intervalos de interpartida tienen*

$$\begin{aligned}
\mathbb{E}(e^{-\theta D_n}) &= \mu(\mu + \theta)^{-1} [\delta\theta - \mu(1 - \delta)\alpha(\theta)] [\theta - \mu(1 - \delta)^{-1}] \\
\alpha(\theta) &= \mathbb{E}[e^{-\theta T_0}] \\
\text{var}(D_n) &= \text{var}(T_0) - (\tau^{-1} - \delta^{-1}) 2\delta(\mathbb{E}(S_0))^2 (1 - \delta)^{-1}.
\end{aligned}$$

Teorema 19.35. *El proceso de salida de un sistema de colas estacionario $GI/M/1$ es un proceso de renovación si y sólo si el proceso de entrada es un proceso Poisson, en cuyo caso el proceso de salida es un proceso Poisson.*

Teorema 19.36. *Los intervalos de interpartida $\{D_n\}$ de un sistema $M/G/1$ estacionario son no correlacionados si y sólo si la distribución de los tiempos de servicio es exponencial negativa, es decir, el sistema es de tipo $M/M/1$.*

19.3 Resultados para Procesos de Salida

En Sigman, Thorison y Wolff [127] prueban que para la existencia de una sucesión infinita no decreciente de tiempos de regeneración $\tau_1 \leq \tau_2 \leq \dots$ en los cuales el proceso se regenera, basta un tiempo de regeneración R_1 , donde $R_j = \tau_j - \tau_{j-1}$. Para tal efecto se requiere la existencia de un espacio de probabilidad $(\Omega, \mathcal{F}, \mathbb{P})$, y proceso estocástico $X = \{X(t) : t \geq 0\}$ con espacio de estados (S, \mathcal{R}) , con \mathcal{R} σ -álgebra.

Proposición 19.24. *Si existe una variable aleatoria no negativa R_1 tal que $\theta_{R_1} X =_D X$, entonces $(\Omega, \mathcal{F}, \mathbb{P})$ puede extenderse para soportar una sucesión estacionaria de variables aleatorias $R = \{R_k : k \geq 1\}$, tal que para $k \geq 1$,*

$$\theta_k(X, R) =_D (X, R).$$

Además, para $k \geq 1$, $\theta_k R$ es condicionalmente independiente de (X, R_1, \dots, R_k) , dado $\theta_{\tau_k} X$.

- Doob en 1953 demostró que el estado estacionario de un proceso de partida en un sistema de espera $M/G/\infty$, es Poisson con la misma tasa que el proceso de arribos.
- Burke en 1968, fue el primero en demostrar que el estado estacionario de un proceso de salida de una cola $M/M/s$ es un proceso Poisson.
- Disney en 1973 obtuvo el siguiente resultado:

Teorema 19.37. *Para el sistema de espera $M/G/1/L$ con disciplina FIFO, el proceso I es un proceso de renovación si y sólo si el proceso denominado longitud de la cola es estacionario y se cumple cualquiera de los siguientes casos:*

- a) Los tiempos de servicio son idénticamente cero;

- b) $L = 0$, para cualquier proceso de servicio S ;
- c) $L = 1$ y $G = D$;
- d) $L = \infty$ y $G = M$.

En estos casos, respectivamente, las distribuciones de interpartida $P\{T_{n+1} - T_n \leq t\}$ son

- a) $1 - e^{-\lambda t}$, $t \geq 0$;
- b) $1 - e^{-\lambda t} * F(t)$, $t \geq 0$;
- c) $1 - e^{-\lambda t} * \mathbb{1}_d(t)$, $t \geq 0$;
- d) $1 - e^{-\lambda t} * F(t)$, $t \geq 0$.

- Finch (1959) mostró que para los sistemas $M/G/1/L$, con $1 \leq L \leq \infty$ con distribuciones de servicio dos veces diferenciable, solamente el sistema $M/M/1/\infty$ tiene proceso de salida de renovación estacionario.
- King (1971) demostró que un sistema de colas estacionario $M/G/1/1$ tiene sus tiempos de interpartida sucesivas D_n y D_{n+1} son independientes, si y sólo si, $G = D$, en cuyo caso el proceso de salida es de renovación.
- Disney (1973) demostró que el único sistema estacionario $M/G/1/L$, que tiene proceso de salida de renovación son los sistemas $M/M/1$ y $M/D/1/1$.
- El siguiente resultado es de Disney y Koning (1985)

Teorema 19.38. *En un sistema de espera $M/G/s$, el estado estacionario del proceso de salida es un proceso Poisson para cualquier distribución de los tiempos de servicio si el sistema tiene cualquiera de las siguientes cuatro propiedades.*

- a) $s = \infty$
- b) La disciplina de servicio es de procesador compartido.
- c) La disciplina de servicio es LCFS y preemptive resume, esto se cumple para $L < \infty$
- d) $G = M$.

- El siguiente resultado es de Alamatsaz (1983)

Teorema 19.39. *En cualquier sistema de colas $GI/G/1/L$ con $1 \leq L < \infty$ y distribución de interarribos A y distribución de los tiempos de servicio B , tal que $A(0) = 0$, $A(t)(1 - B(t)) > 0$ para alguna $t > 0$ y $B(t)$ para toda $t > 0$, es imposible que el proceso de salida estacionario sea de renovación.*

Estos resultados aparecen en Daley (1968) [100] para $\{T_n\}$ intervalos de inter-arribo, $\{D_n\}$ intervalos de inter-salida y $\{S_n\}$ tiempos de servicio.

- Si el proceso $\{T_n\}$ es Poisson, el proceso $\{D_n\}$ es no correlacionado si y sólo si es un proceso Poisson, lo cual ocurre si y sólo si $\{S_n\}$ son exponenciales negativas.
- Si $\{S_n\}$ son exponenciales negativas, $\{D_n\}$ es un proceso de renovación si y sólo si es un proceso Poisson, lo cual ocurre si y sólo si $\{T_n\}$ es un proceso Poisson.
- $\mathbb{E}(D_n) = \mathbb{E}(T_n)$.
- Para un sistema de visitas $GI/M/1$ se tiene el siguiente teorema:

Teorema 19.40. *En un sistema estacionario $GI/M/1$ los intervalos de interpartida tienen*

$$\begin{aligned} \mathbb{E}(e^{-\theta D_n}) &= \mu(\mu + \theta)^{-1} [\delta\theta - \mu(1 - \delta)\alpha(\theta)] [\theta - \mu(1 - \delta)^{-1}] \\ \alpha(\theta) &= \mathbb{E}[e^{-\theta T_0}] \\ \text{var}(D_n) &= \text{var}(T_0) - (\tau^{-1} - \delta^{-1}) 2\delta(\mathbb{E}(S_0))^2 (1 - \delta)^{-1}. \end{aligned}$$

Teorema 19.41. *El proceso de salida de un sistema de colas estacionario $GI/M/1$ es un proceso de renovación si y sólo si el proceso de entrada es un proceso Poisson, en cuyo caso el proceso de salida es un proceso Poisson.*

Teorema 19.42. *Los intervalos de interpartida $\{D_n\}$ de un sistema $M/G/1$ estacionario son no correlacionados si y sólo si la distribución de los tiempos de servicio es exponencial negativa, es decir, el sistema es de tipo $M/M/1$.*

20 Aplicación a Teoría de Colas

Definanse los puntos de regeneración en el proceso $[L_1(t), L_2(t), \dots, L_N(t)]$. Los puntos cuando la cola i es visitada y todos los $L_j(\tau_i(m)) = 0$ para $i = 1, 2$ son puntos de regeneración. Se llama ciclo regenerativo al intervalo entre dos puntos regenerativos sucesivos.

Sea M_i el número de ciclos de visita en un ciclo regenerativo, y sea $C_i^{(m)}$, para $m = 1, 2, \dots, M_i$ la duración del m -ésimo ciclo de visita en un ciclo regenerativo. Se define el ciclo del tiempo de visita promedio $\mathbb{E}[C_i]$ como

$$\mathbb{E}[C_i] = \frac{\mathbb{E}\left[\sum_{m=1}^{M_i} C_i^{(m)}\right]}{\mathbb{E}[M_i]}$$

Sea la función generadora de momentos para L_i , el número de usuarios en la cola $Q_i(z)$ en cualquier momento, está dada por el tiempo promedio de $z^{L_i(t)}$ sobre el ciclo regenerativo definido anteriormente:

$$Q_i(z) = \mathbb{E}\left[z^{L_i(t)}\right] = \frac{\mathbb{E}\left[\sum_{m=1}^{M_i} \sum_{t=\tau_i(m)}^{\tau_i(m+1)-1} z^{L_i(t)}\right]}{\mathbb{E}\left[\sum_{m=1}^{M_i} \tau_i(m+1) - \tau_i(m)\right]}$$

M_i es un tiempo de paro en el proceso regenerativo con $\mathbb{E}[M_i] < \infty$, se sigue del lema de Wald que:

$$\begin{aligned} \mathbb{E}\left[\sum_{m=1}^{M_i} \sum_{t=\tau_i(m)}^{\tau_i(m+1)-1} z^{L_i(t)}\right] &= \mathbb{E}[M_i] \mathbb{E}\left[\sum_{t=\tau_i(m)}^{\tau_i(m+1)-1} z^{L_i(t)}\right] \\ \mathbb{E}\left[\sum_{m=1}^{M_i} \tau_i(m+1) - \tau_i(m)\right] &= \mathbb{E}[M_i] \mathbb{E}[\tau_i(m+1) - \tau_i(m)] \end{aligned}$$

por tanto se tiene que

$$Q_i(z) = \frac{\mathbb{E}\left[\sum_{t=\tau_i(m)}^{\tau_i(m+1)-1} z^{L_i(t)}\right]}{\mathbb{E}[\tau_i(m+1) - \tau_i(m)]}$$

observar que el denominador es simplemente la duración promedio del tiempo del ciclo.

Se puede demostrar (ver Hideaki Takagi 1986) que

$$\mathbb{E}\left[\sum_{t=\tau_i(m)}^{\tau_i(m+1)-1} z^{L_i(t)}\right] = z \frac{F_i(z) - 1}{z - P_i(z)}$$

Durante el tiempo de intervisita para la cola i , $L_i(t)$ solamente se incrementa de manera que el incremento por intervalo de tiempo está dado por la función generadora de probabilidades de $P_i(z)$, por tanto la suma sobre el tiempo de intervisita puede evaluarse como:

$$\begin{aligned} \mathbb{E}\left[\sum_{t=\tau_i(m)}^{\tau_i(m+1)-1} z^{L_i(t)}\right] &= \mathbb{E}\left[\sum_{t=\tau_i(m)}^{\tau_i(m+1)-1} \{P_i(z)\}^{t-\bar{\tau}_i(m)}\right] = \frac{1 - \mathbb{E}\left[\{P_i(z)\}^{\tau_i(m+1)-\bar{\tau}_i(m)}\right]}{1 - P_i(z)} \\ &= \frac{1 - I_i[P_i(z)]}{1 - P_i(z)} \end{aligned}$$

por tanto

$$\mathbb{E}\left[\sum_{t=\tau_i(m)}^{\tau_i(m+1)-1} z^{L_i(t)}\right] = \frac{1 - F_i(z)}{1 - P_i(z)}$$

Haciendo uso de lo hasta ahora desarrollado se tiene que

$$\begin{aligned} Q_i(z) &= \frac{1}{\mathbb{E}[C_i]} \cdot \frac{1 - F_i(z)}{P_i(z) - z} \cdot \frac{(1 - z) P_i(z)}{1 - P_i(z)} \\ &= \frac{\mu_i(1 - \mu_i)}{f_i(i)} \cdot \frac{1 - F_i(z)}{P_i(z) - z} \cdot \frac{(1 - z) P_i(z)}{1 - P_i(z)} \end{aligned}$$

Definición 20.1. Sea L_i^* el número de usuarios en la cola Q_i cuando es visitada por el servidor para dar servicio, entonces

$$\mathbb{E}[L_i^*] = f_i(i) \quad (20.1)$$

$$\text{Var}[L_i^*] = f_i(i, i) + \mathbb{E}[L_i^*] - \mathbb{E}[L_i^*]^2. \quad (20.2)$$

Definición 20.2. El tiempo de intervisita I_i es el periodo de tiempo que comienza cuando se ha completado el servicio en un ciclo y termina cuando es visitada nuevamente en el próximo ciclo. Su duración del mismo está dada por $\tau_i(m+1) - \bar{\tau}_i(m)$.

Recordemos las siguientes expresiones:

$$\begin{aligned} S_i(z) &= \mathbb{E}\left[z^{\bar{\tau}_i(m) - \tau_i(m)}\right] = F_i(\theta(z)), \\ F(z) &= \mathbb{E}\left[z^{L_0}\right], \\ P(z) &= \mathbb{E}\left[z^{X_n}\right], \\ F_i(z) &= \mathbb{E}\left[z^{L_i(\tau_i(m))}\right], \theta_i(z) = zP_i \end{aligned}$$

entonces

$$\begin{aligned} \mathbb{E}[S_i] &= \frac{\mathbb{E}[L_i^*]}{1 - \mu_i} = \frac{f_i(i)}{1 - \mu_i}, \\ \text{Var}[S_i] &= \frac{\text{Var}[L_i^*]}{(1 - \mu_i)^2} + \frac{\sigma^2 \mathbb{E}[L_i^*]}{(1 - \mu_i)^3} \end{aligned}$$

donde recordemos que

$$\text{Var}[L_i^*] = f_i(i, i) + f_i(i) - f_i(i)^2.$$

La duración del tiempo de intervisita es $\tau_i(m+1) - \bar{\tau}(m)$. Dado que el número de usuarios presentes en Q_i al tiempo $t = \tau_i(m+1)$ es igual al número de arribos durante el intervalo de tiempo $[\bar{\tau}(m), \tau_i(m+1)]$ se tiene que

$$\mathbb{E}\left[z_i^{L_i(\tau_i(m+1))}\right] = \mathbb{E}\left[\{P_i(z_i)\}^{\tau_i(m+1) - \bar{\tau}(m)}\right]$$

entonces, si

$$I_i(z) = \mathbb{E}\left[z^{\tau_i(m+1) - \bar{\tau}(m)}\right]$$

se tienen que

$$F_i(z) = I_i[P_i(z)]$$

para $i = 1, 2$, por tanto

$$\begin{aligned}\mathbb{E}[L_i^*] &= \mu_i \mathbb{E}[I_i] \\ \text{Var}[L_i^*] &= \mu_i^2 \text{Var}[I_i] + \sigma^2 \mathbb{E}[I_i]\end{aligned}$$

para $i = 1, 2$, por tanto

$$\mathbb{E}[I_i] = \frac{f_i(i)}{\mu_i},$$

además

$$\text{Var}[I_i] = \frac{\text{Var}[L_i^*]}{\mu_i^2} - \frac{\sigma_i^2}{\mu_i^2} f_i(i).$$

Si $C_i(z) = \mathbb{E}[z^{\tau(m+1) - \tau_i(m)}]$ el tiempo de duración del ciclo, entonces, por lo hasta ahora establecido, se tiene que

$$C_i(z) = I_i[\theta_i(z)],$$

entonces

$$\begin{aligned}\mathbb{E}[C_i] &= \mathbb{E}[I_i] \mathbb{E}[\theta_i(z)] = \frac{\mathbb{E}[L_i^*]}{\mu_i} \frac{1}{1 - \mu_i} = \frac{f_i(i)}{\mu_i(1 - \mu_i)} \\ \text{Var}[C_i] &= \frac{\text{Var}[L_i^*]}{\mu_i^2(1 - \mu_i)^2}.\end{aligned}$$

Por tanto se tienen las siguientes igualdades

$$\begin{aligned}\mathbb{E}[S_i] &= \mu_i \mathbb{E}[C_i], \\ \mathbb{E}[I_i] &= (1 - \mu_i) \mathbb{E}[C_i]\end{aligned}$$

derivando con respecto a z

$$\begin{aligned}\frac{dQ_i(z)}{dz} &= \frac{(1 - F_i(z)) P_i(z)}{\mathbb{E}[C_i] (1 - P_i(z)) (P_i(z) - z)} \\ &- \frac{(1 - z) P_i(z) F_i'(z)}{\mathbb{E}[C_i] (1 - P_i(z)) (P_i(z) - z)} \\ &- \frac{(1 - z) (1 - F_i(z)) P_i(z) (P_i'(z) - 1)}{\mathbb{E}[C_i] (1 - P_i(z)) (P_i(z) - z)^2} \\ &+ \frac{(1 - z) (1 - F_i(z)) P_i'(z)}{\mathbb{E}[C_i] (1 - P_i(z)) (P_i(z) - z)} \\ &+ \frac{(1 - z) (1 - F_i(z)) P_i(z) P_i'(z)}{\mathbb{E}[C_i] (1 - P_i(z))^2 (P_i(z) - z)}\end{aligned}$$

Calculando el límite cuando $z \rightarrow 1^+$:

$$Q_i^{(1)}(z) = \lim_{z \rightarrow 1^+} \frac{dQ_i(z)}{dz} = \lim_{z \rightarrow 1} \frac{(1 - F_i(z)) P_i(z)}{\mathbb{E}[C_i] (1 - P_i(z)) (P_i(z) - z)} \quad (20.3)$$

$$= \lim_{z \rightarrow 1^+} \frac{(1 - z) P_i(z) F'_i(z)}{\mathbb{E}[C_i] (1 - P_i(z)) (P_i(z) - z)} \quad (20.4)$$

$$= \lim_{z \rightarrow 1^+} \frac{(1 - z) (1 - F_i(z)) P_i(z) (P'_i(z) - 1)}{\mathbb{E}[C_i] (1 - P_i(z)) (P_i(z) - z)^2} \quad (20.5)$$

$$+ \lim_{z \rightarrow 1^+} \frac{(1 - z) (1 - F_i(z)) P'_i(z)}{\mathbb{E}[C_i] (1 - P_i(z)) (P_i(z) - z)} \quad (20.6)$$

$$+ \lim_{z \rightarrow 1^+} \frac{(1 - z) (1 - F_i(z)) P_i(z) P'_i(z)}{\mathbb{E}[C_i] (1 - P_i(z))^2 (P_i(z) - z)} \quad (20.7)$$

Entonces:

$$\begin{aligned} \lim_{z \rightarrow 1^+} \frac{(1 - F_i(z)) P_i(z)}{(1 - P_i(z)) (P_i(z) - z)} &= \lim_{z \rightarrow 1^+} \frac{\frac{d}{dz} [(1 - F_i(z)) P_i(z)]}{\frac{d}{dz} [(1 - P_i(z)) (-z + P_i(z))]} \\ &= \lim_{z \rightarrow 1^+} \frac{-P_i(z) F'_i(z) + (1 - F_i(z)) P'_i(z)}{(1 - P_i(z)) (-1 + P'_i(z)) - (-z + P_i(z)) P'_i(z)} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \lim_{z \rightarrow 1^+} \frac{(1 - z) P_i(z) F'_i(z)}{(1 - P_i(z)) (P_i(z) - z)} &= \lim_{z \rightarrow 1^+} \frac{\frac{d}{dz} [(1 - z) P_i(z) F'_i(z)]}{\frac{d}{dz} [(1 - P_i(z)) (P_i(z) - z)]} \\ &= \lim_{z \rightarrow 1^+} \frac{-P_i(z) F'_i(z) + (1 - z) F'_i(z) P'_i(z) + (1 - z) P_i(z) F''_i(z)}{(1 - P_i(z)) (-1 + P'_i(z)) - (-z + P_i(z)) P'_i(z)} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \lim_{z \rightarrow 1^+} \frac{(1 - z) (1 - F_i(z)) P_i(z) (P'_i(z) - 1)}{(1 - P_i(z)) (P_i(z) - z)^2} &= \lim_{z \rightarrow 1^+} \frac{\frac{d}{dz} [(1 - z) (1 - F_i(z)) P_i(z) (P'_i(z) - 1)]}{\frac{d}{dz} [(1 - P_i(z)) (P_i(z) - z)^2]} \\ &= \lim_{z \rightarrow 1^+} \frac{- (1 - F_i(z)) P_i(z) (-1 + P'_i(z)) - (1 - z) P_i(z) F'_i(z) (-1 + P'_i(z))}{2 (1 - P_i(z)) (-z + P_i(z)) (-1 + P'_i(z)) - (-z + P_i(z))^2 P'_i(z)} \\ &+ \lim_{z \rightarrow 1^+} \frac{(1 - z) (1 - F_i(z)) (-1 + P'_i(z)) P'_i(z)}{2 (1 - P_i(z)) (-z + P_i(z)) (-1 + P'_i(z)) - (-z + P_i(z))^2 P'_i(z)} \\ &+ \lim_{z \rightarrow 1^+} \frac{(1 - z) (1 - F_i(z)) P_i(z) P''_i(z)}{2 (1 - P_i(z)) (-z + P_i(z)) (-1 + P'_i(z)) - (-z + P_i(z))^2 P'_i(z)} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \lim_{z \rightarrow 1^+} \frac{(1 - z) (1 - F_i(z)) P'_i(z)}{(1 - P_i(z)) (P_i(z) - z)} &= \lim_{z \rightarrow 1^+} \frac{\frac{d}{dz} [(1 - z) (1 - F_i(z)) P'_i(z)]}{\frac{d}{dz} [(1 - P_i(z)) (P_i(z) - z)]} \\ &= \lim_{z \rightarrow 1^+} \frac{- (1 - F_i(z)) P'_i(z) - (1 - z) F'_i(z) P'_i(z) + (1 - z) (1 - F_i(z)) P''_i(z)}{(1 - P_i(z)) (-1 + P'_i(z)) - (-z + P_i(z)) P'_i(z)} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
& \lim_{z \rightarrow 1^+} \frac{(1-z)(1-F_i(z))P_i(z)P'_i(z)}{(1-P_i(z))^2(P_i(z)-z)} = \lim_{z \rightarrow 1^+} \frac{\frac{d}{dz} \left[(1-z)(1-F_i(z))P_i(z)P'_i(z) \right]}{\frac{d}{dz} \left[(1-P_i(z))^2(P_i(z)-z) \right]} \\
&= \lim_{z \rightarrow 1^+} \frac{-(1-F_i(z))P_i(z)P'_i(z) - (1-z)P_i(z)F'_i(z)P'_i(z)}{(1-P_i(z))^2(-1+P'_i(z)) - 2(1-P_i(z))(-z+P_i(z))P'_i(z)} \\
&+ \lim_{z \rightarrow 1^+} \frac{(1-z)(1-F_i(z))P'_i(z)^2 + (1-z)(1-F_i(z))P_i(z)P''_i(z)}{(1-P_i(z))^2(-1+P'_i(z)) - 2(1-P_i(z))(-z+P_i(z))P'_i(z)}
\end{aligned}$$

En nuestra notación $V(t) \equiv C_i$ y $X_i = C_i^{(m)}$ para nuestra segunda definición, mientras que para la primera la notación es: $X(t) \equiv C_i$ y $R_i \equiv C_i^{(m)}$.

Definición 20.3. Sea L_i^* el número de usuarios en la cola Q_i cuando es visitada por el servidor para dar servicio, entonces

$$\mathbb{E}[L_i^*] = f_i(i) \quad (20.8)$$

$$Var[L_i^*] = f_i(i, i) + \mathbb{E}[L_i^*] - \mathbb{E}[L_i^*]^2. \quad (20.9)$$

Definición 20.4. El tiempo de Ciclo C_i es el periodo de tiempo que comienza cuando la cola i es visitada por primera vez en un ciclo, y termina cuando es visitado nuevamente en el próximo ciclo. La duración del mismo está dada por $\tau_i(m+1) - \tau_i(m)$, o equivalentemente $\bar{\tau}_i(m+1) - \bar{\tau}_i(m)$ bajo condiciones de estabilidad.

Definición 20.5. El tiempo de intervisita I_i es el periodo de tiempo que comienza cuando se ha completado el servicio en un ciclo y termina cuando es visitada nuevamente en el próximo ciclo. Su duración del mismo está dada por $\tau_i(m+1) - \bar{\tau}_i(m)$.

Recordemos las siguientes expresiones:

$$\begin{aligned}
S_i(z) &= \mathbb{E} \left[z^{\bar{\tau}_i(m) - \tau_i(m)} \right] = F_i(\theta(z)), \\
F(z) &= \mathbb{E} \left[z^{L_0} \right], \\
P(z) &= \mathbb{E} \left[z^{X_n} \right], \\
F_i(z) &= \mathbb{E} \left[z^{L_i(\tau_i(m))} \right], \theta_i(z) - zP_i
\end{aligned}$$

entonces

$$\begin{aligned}
\mathbb{E}[S_i] &= \frac{\mathbb{E}[L_i^*]}{1 - \mu_i} = \frac{f_i(i)}{1 - \mu_i}, \\
Var[S_i] &= \frac{Var[L_i^*]}{(1 - \mu_i)^2} + \frac{\sigma^2 \mathbb{E}[L_i^*]}{(1 - \mu_i)^3}
\end{aligned}$$

donde recordemos que

$$Var[L_i^*] = f_i(i, i) + f_i(i) - f_i(i)^2.$$

La duración del tiempo de intervisita es $\tau_i(m+1) - \bar{\tau}(m)$. Dado que el número de usuarios presentes en Q_i al tiempo $t = \tau_i(m+1)$ es igual al número de arribos durante el intervalo de tiempo $[\bar{\tau}(m), \tau_i(m+1)]$ se tiene que

$$\mathbb{E} \left[z_i^{L_i(\tau_i(m+1))} \right] = \mathbb{E} \left[\{P_i(z_i)\}^{\tau_i(m+1) - \bar{\tau}(m)} \right]$$

entonces, si

$$I_i(z) = \mathbb{E} \left[z^{\tau_i(m+1) - \bar{\tau}(m)} \right]$$

se tienen que

$$F_i(z) = I_i[P_i(z)]$$

para $i = 1, 2$, por tanto

$$\begin{aligned} \mathbb{E}[L_i^*] &= \mu_i \mathbb{E}[I_i] \\ \text{Var}[L_i^*] &= \mu_i^2 \text{Var}[I_i] + \sigma^2 \mathbb{E}[I_i] \end{aligned}$$

para $i = 1, 2$, por tanto

$$\mathbb{E}[I_i] = \frac{f_i(i)}{\mu_i},$$

además

$$\text{Var}[I_i] = \frac{\text{Var}[L_i^*]}{\mu_i^2} - \frac{\sigma_i^2}{\mu_i^2} f_i(i).$$

Si $C_i(z) = \mathbb{E} [z^{\bar{\tau}(m+1) - \bar{\tau}_i(m)}]$ el tiempo de duración del ciclo, entonces, por lo hasta ahora establecido, se tiene que

$$C_i(z) = I_i[\theta_i(z)],$$

entonces

$$\begin{aligned} \mathbb{E}[C_i] &= \mathbb{E}[I_i] \mathbb{E}[\theta_i(z)] = \frac{\mathbb{E}[L_i^*]}{\mu_i} \frac{1}{1 - \mu_i} = \frac{f_i(i)}{\mu_i(1 - \mu_i)} \\ \text{Var}[C_i] &= \frac{\text{Var}[L_i^*]}{\mu_i^2(1 - \mu_i)^2}. \end{aligned}$$

Por tanto se tienen las siguientes igualdades

$$\begin{aligned} \mathbb{E}[S_i] &= \mu_i \mathbb{E}[C_i], \\ \mathbb{E}[I_i] &= (1 - \mu_i) \mathbb{E}[C_i] \end{aligned}$$

Defínase los puntos de regeneración en el proceso $[L_1(t), L_2(t), \dots, L_N(t)]$. Los puntos cuando la cola i es visitada y todos los $L_j(\tau_i(m)) = 0$ para $i = 1, 2$ son puntos de regeneración. Se llama ciclo regenerativo al intervalo entre dos puntos regenerativos sucesivos.

Sea M_i el número de ciclos de visita en un ciclo regenerativo, y sea $C_i^{(m)}$, para $m = 1, 2, \dots, M_i$ la duración del m -ésimo ciclo de visita en un ciclo regenerativo. Se define el ciclo del tiempo de visita promedio $\mathbb{E}[C_i]$ como

$$\mathbb{E}[C_i] = \frac{\mathbb{E} \left[\sum_{m=1}^{M_i} C_i^{(m)} \right]}{\mathbb{E}[M_i]}$$

En Stid72 y Heym82 se muestra que una condición suficiente para que el proceso regenerativo estacionario sea un proceso estacionario es que el valor esperado del tiempo del ciclo regenerativo sea finito:

$$\mathbb{E} \left[\sum_{m=1}^{M_i} C_i^{(m)} \right] < \infty.$$

como cada $C_i^{(m)}$ contiene intervalos de réplica positivos, se tiene que $\mathbb{E}[M_i] < \infty$, además, como $M_i > 0$, se tiene que la condición anterior es equivalente a tener que

$$\mathbb{E}[C_i] < \infty,$$

por lo tanto una condición suficiente para la existencia del proceso regenerativo está dada por

$$\sum_{k=1}^N \mu_k < 1.$$

Nota 20.1. En Stidham[128] y Heyman se muestra que una condición suficiente para que el proceso regenerativo estacionario sea un proceso estacionario es que el valor esperado del tiempo del ciclo regenerativo sea finito:

$$\mathbb{E} \left[\sum_{m=1}^{M_i} C_i^{(m)} \right] < \infty.$$

como cada $C_i^{(m)}$ contiene intervalos de réplica positivos, se tiene que $\mathbb{E}[M_i] < \infty$, además, como $M_i > 0$, se tiene que la condición anterior es equivalente a tener que

$$\mathbb{E}[C_i] < \infty,$$

por lo tanto una condición suficiente para la existencia del proceso regenerativo está dada por

$$\sum_{k=1}^N \mu_k < 1.$$

References

- [1] Asmussen, S. (1987). *Applied Probability and Queues*. John Wiley and Sons.
- [2] Bhat, N. (2008). *An Introduction to Queueing Theory: Modelling and Analysis in Applications*. Birkhauser.
- [3] Boxma, J. O. (1987). Pseudoconservation Laws in Cyclic Service Systems. *Journal of Applied Probability*, 24, 949-964.
- [4] Borovkov, A. A., and Schassberger, R. (1995). Ergodicity of a Polling Network. *Stochastic Processes and their Applications*, 50(2), 253-262.
- [5] van den Bos, L., and Boon, M. (2013). *Networks of Polling Systems* (report). Eindhoven University of Technology.
- [6] Boon, M. A. A., van der Mei, R. D., and Winands, E. M. M. (2011). Applications of Polling Systems. February 24, 2011.
- [7] Ng, C. H., and Soong, B. H. (2008). *Queueing Modelling Fundamentals with Applications in Communications Networks*. John Wiley and Sons.
- [8] Chen, H. (1995). Fluid Approximations and Stability of Multiclass Queueing Networks I: Work-conserving Disciplines. *Annals of Applied Probability*.

- [9] Cooper, R. B. (1970). Queues Served in Cyclic Order: Waiting Times. *The Bell System Technical Journal*, 49, 399-413.
- [10] Dai, J. G. (1995). On Positive Harris Recurrence of Multiclass Queueing Networks: A Unified Approach Via Fluid Limit Models. *The Annals of Applied Probability*, 5(1), 49-77.
- [11] Dai, J. G., and Meyn, S. P. (1995). Stability and Convergence of Moments for Multiclass Queueing Networks Via Fluid Limit Models. *IEEE Transactions on Automatic Control*, 40(11), 1889-1904.
- [12] Dai, J. G., and Weiss, G. (1996). Stability and Instability of Fluid Models for Reentrant Lines. *Mathematics of Operations Research*, 21(1), 115-134.
- [13] Daley, D. J. (1968). The Correlation Structure of the Output Process of Some Single Server Queueing Systems. *The Annals of Mathematical Statistics*, 39(3), 1007-1019.
- [14] Davis, M. H. A. (1984). Piecewise Deterministic Markov Processes: A General Class of Nondiffusion Stochastic Models. *Journal of the Royal Statistical Society, Series B*, 46(3), 353-388.
- [15] Down, D. (1998). On the Stability of Polling Models with Multiple Servers. *Journal of Applied Probability*, 35(3), 925-935.
- [16] Disney, R. L., Farrell, R. L., and Morais, P. R. (1973). A Characterization of $M/G/1$ Queues with Renewal Departure Processes. *Management Science*, 19(11), Theory Series, 1222-1228.
- [17] Eisenberg, M. (1972). Queues with Periodic Service and Changeover Time. *Operations Research*, 20(2), 440-451.
- [18] Fricker, C., and Jaïbi, M. R. (1994). Monotonicity and Stability of Periodic Polling Models. *Queueing Systems*, 15(1-4), 211-238.
- [19] Gettoor, R. K. (1979). Transience and Recurrence of Markov Processes. In J. Azema and M. Yor (Eds.), *Seminaire de Probabilités XIV* (pp. 397-409). New York: Springer-Verlag.
- [20] Gut, A. (1995). *Stopped Random Walks: Limit Theorems and Applications*. Applied Probability.
- [21] Kaspi, H., and Mandelbaum, A. (1992). Regenerative Closed Queueing Networks. *Stochastics: An International Journal of Probability and Stochastic Processes*, 39(4), 239-258.
- [22] Kleinrock, L. (1975). *Queueing Systems: Theory, Volume 1*. Wiley-Interscience.
- [23] Konheim, A. G., Levy, H., and Srinivasan, M. M. (1994). Descendant Set: An Efficient Approach for the Analysis of Polling Systems. *IEEE Transactions on Communications*, 42(2-4), 1245-1253.
- [24] Lang, S. (1973). *Calculus of Several Variables*. Addison-Wesley Publishing Company.
- [25] Levy, H., and Sidi, M. (1990). Polling Systems: Applications, Modeling, and Optimization. *IEEE Transactions on Communications*, 30(10), 1750-1760.
- [26] Fricker, C., and Jaïbi, M. R. (1998). Stability of Multi-server Polling Models. Institute National de Recherche en Informatique et en Automatique.
- [27] Meyn, S. P., and Tweedie, R. L. (1993). *Markov Chains and Stochastic Stability*. Springer-Verlag.
- [28] Meyn, S. P., and Down, D. (1994). Stability of Generalized Jackson Networks. *The Annals of Applied Probability*.
- [29] van der Mei, R. D., and Borst, S. C. (1997). Analysis of Multiple-server Polling Systems by Means of the Power-Series Algorithm. *Stochastic Models*, 13(2), 339-369.
- [30] Meyn, S. P. (1995). Transience of Multiclass Queueing Networks via Fluid Limit Models. *The Annals of Applied Probability*, 5(4), 946-957.
- [31] Adan, I. J. B. F., van Leeuwen, J. S. H., and Winands, E. M. M. (2006). On the Application of Rouché's Theorem in Queueing Theory. *Operations Research Letters*, 34(3), 355-360.
- [32] Roubos, A. (2007). *Polling Systems and their Applications*. Vrije Universiteit Amsterdam.

- [33] Saavedra, B. P. (2011). Informe Técnico del Microsimulador. Departamento de Matemáticas.
- [34] Vishnevskii, V. M., and Semenova, O. V. (2006). Mathematical Methods to Study the Polling Systems. *Automation and Remote Control*, 67(2), 173-220.
- [35] Serfozo, R. (2009). *Basics of Applied Stochastic Processes*. Springer-Verlag.
- [36] Sharpe, M. (1998). *General Theory of Markov Processes*. Academic.
- [37] Sigman, K. (1990). The Stability of Open Queueing Networks. *Stochastic Processes and their Applications*, 35(1), 11-15.
- [38] Sidi, M., and Levy, H. (1990). Customer Routing in Polling Systems. In P. King, I. Mittrani, and R. Pooley (Eds.), *Proceedings Performance '90*. North-Holland, Amsterdam.
- [39] Sidi, M., and Levy, H. (1991). Polling Systems with Simultaneous Arrivals. *IEEE Transactions on Communications*, 39(6), 823-827.
- [40] Sigman, K., Thorisson, H., and Wolff, R. W. (1994). A Note on the Existence of Regeneration Times. *Journal of Applied Probability*, 31, 1116-1122.
- [41] Stidham, S. Jr. (1972). Regenerative Processes in the Theory of Queues, with Applications to the Alternating Priority Queue. *Advances in Applied Probability*, 4(3), 542-577.
- [42] Takagi, H. (1986). *Analysis of Polling Systems*. Cambridge: MIT Press.
- [43] Takagi, H., and Kleinrock. (1986). *Analysis of Polling Systems*. Cambridge: MIT Press.
- [44] Takagi, H. (1988). Queueing Analysis of Polling Models. *ACM Computing Surveys*, 20(1), 5-28.
- [45] Thorisson, H. (2000). *Coupling, Stationarity, and Regeneration*. Probability and its Applications. Springer-Verlag.
- [46] Winands, E. M. M., Adan, I. J. B. F., and van Houtum, G. J. (2006). Mean Value Analysis for Polling Systems. *Queueing Systems*, 54, 35-44.
- [47] James, G., Witten, D., Hastie, T., and Tibshirani, R. (2013). *An Introduction to Statistical Learning: with Applications in R*. Springer.
- [48] Hosmer, D. W., Lemeshow, S., and Sturdivant, R. X. (2013). *Applied Logistic Regression* (3rd ed.). Wiley.
- [49] Bishop, C. M. (2006). *Pattern Recognition and Machine Learning*. Springer.
- [50] Harrell, F. E. (2015). *Regression Modeling Strategies: With Applications to Linear Models, Logistic and Ordinal Regression, and Survival Analysis*. Springer.
- [51] R Documentation and Tutorials: <https://cran.r-project.org/manuals.html>
- [52] Tutorials on R-bloggers: <https://www.r-bloggers.com/>
- [53] Coursera: *Machine Learning* by Andrew Ng.
- [54] edX: *Data Science and Machine Learning Essentials* by Microsoft.
- [55] Ross, S. M. (2014). *Introduction to Probability and Statistics for Engineers and Scientists*. Academic Press.
- [56] DeGroot, M. H., and Schervish, M. J. (2012). *Probability and Statistics* (4th ed.). Pearson.
- [57] Hogg, R. V., McKean, J., and Craig, A. T. (2019). *Introduction to Mathematical Statistics* (8th ed.). Pearson.
- [58] Kleinbaum, D. G., and Klein, M. (2010). *Logistic Regression: A Self-Learning Text* (3rd ed.). Springer.
- [59] Wasserman, L. (2004). *All of Statistics: A Concise Course in Statistical Inference*. Springer.
- [60] Probability and Statistics Tutorials on Khan Academy: <https://www.khanacademy.org/math/statistics-probability>

- [61] Online Statistics Education: <http://onlinestatbook.com/>
- [62] Peng, C. Y. J., Lee, K. L., and Ingersoll, G. M. (2002). *An Introduction to Logistic Regression Analysis and Reporting*. The Journal of Educational Research.
- [63] Agresti, A. (2007). *An Introduction to Categorical Data Analysis* (2nd ed.). Wiley.
- [64] Han, J., Pei, J., and Kamber, M. (2011). *Data Mining: Concepts and Techniques*. Morgan Kaufmann.
- [65] Data Cleaning and Preprocessing on Towards Data Science: <https://towardsdatascience.com/data-cleaning-and-preprocessing>
- [66] Molinaro, A. M., Simon, R., and Pfeiffer, R. M. (2005). *Prediction Error Estimation: A Comparison of Resampling Methods*. Bioinformatics.
- [67] Evaluating Machine Learning Models on Towards Data Science: <https://towardsdatascience.com/evaluating-machine-learning-models>
- [68] Practical Guide to Logistic Regression in R on Towards Data Science: <https://towardsdatascience.com/practical-guide-to-logistic-regression-in-r>
- [69] Coursera: *Statistics with R* by Duke University.
- [70] edX: *Data Science: Probability* by Harvard University.
- [71] Coursera: *Logistic Regression* by Stanford University.
- [72] edX: *Data Science: Inference and Modeling* by Harvard University.
- [73] Coursera: *Data Science: Wrangling and Cleaning* by Johns Hopkins University.
- [74] edX: *Data Science: R Basics* by Harvard University.
- [75] Coursera: *Regression Models* by Johns Hopkins University.
- [76] edX: *Data Science: Statistical Inference* by Harvard University.
- [77] An Introduction to Survival Analysis on Towards Data Science: <https://towardsdatascience.com/an-introduction-to-survival-analysis>
- [78] Multinomial Logistic Regression on DataCamp: <https://www.datacamp.com/community/tutorials/multinomial-logistic-regression-R>
- [79] Coursera: *Survival Analysis* by Johns Hopkins University.
- [80] edX: *Data Science: Statistical Inference and Modeling for High-throughput Experiments* by Harvard University.
- [81] Sigman, K., and Wolff, R. W. (1993). A Review of Regenerative Processes. *SIAM Review*, 38(2), 269-288.
- [82] I.J.B.F. Adan, J.S.H. van Leeuwen, and E.M.M. Winands. On the application of Rouches theorem in queueing theory. *Operations Research Letters*, 34(3):355-360, 2006.
- [83] Asmussen Soren, *Applied Probability and Queues*, John Wiley and Sons, 1987.
- [84] Bhat Narayan, *An Introduction to Queueing Theory Modelling and Analysis in Applications*, Birkhauser, 2008.
- [85] Boxma J. O., *Analysis and Optimization of Polling Systems, Queueing, Performance and Control in ATM*, pp. 173-183, 1991.
- [86] Boxma J. O., *Pseudoconservation Laws in Cyclic Service Systems*, *Journal of Applied Probability*, vol. 24, 1987, pp. 949-964.
- [87] Boon M.A.A., Van der Mei R.D. and Winands E.M.M., *Applications of Polling Systems*, 2011.
- [88] Borovkov. A. A. and Schassberger R., *Ergodicity of a Polling Network, Stochastic Processes and their Applications*, vol. 50, no. 2, 1995, pp. 253-262.

- [89] Laurent van den Bos and Marko Boon, Networks of Polling Systems (report), Eindhoven University of Technology, 2013.
- [90] Chee-Hook Ng. y Boon-Hee Soong, Queueing Modelling Fundamentals with Applications in Communications Networks, John-Wiley and Sons, Ltd, 2008.
- [91] Chen H., Fluid Approximations and Stability of Multiclass Queueing Networks I: Work-Conserving Disciplines, *Annals Applied Probability*, vol. 5, no. 3, 1995, pp. 637-665.
- [92] R.B. Cooper, G. Murray, Queues served in cyclic order (*The Bell System Technical Journal*, 48 (1969) 675-689).
- [93] R.B. Cooper, Queues served in cyclic order: waiting times (*The Bell System Technical Journal*, 49 (1970) 399-413).
- [94] Dai Jean G., On positive Harris Recurrence of Multiclass Queueing Networks: A Unified Approach Via Fluid Limit Models, *The Annals of Applied Probability*, vol. 5, No. 1, 1995, pp. 49-77.
- [95] Dai Jim G. and Meyn Sean P., Stability and Convergence of Moments for Multiclass Queueing Networks via Fluid Limit Models, *IEEE transactions on Automatic Control*, vol. 40, No. 11, 1995, pp. 1889-1904.
- [96] Dai Jim G. and Weiss G., Stability and Instability of Fluid Models for Reentrant Lines, *Mathematics of Operation Research*, vol. 21, no. 1, 1996, pp. 115-134.
- [97] D.J. Daley, The correlation structure of the output process of some single server queueing systems, *The Annals of Mathematical Statistics*, Vol. 39. No. 3, pp. 1007-1019, 1968.
- [98] Davis, M. H. A., Piecewise Deterministic Markov Processes: A General Class of Nondiffusion Stochastic Models. *Journal of Royal Statistics Society Serie B*, vol. 46, no. 3, 1984, pp. 353-388.
- [99] Down D., On the Stability of Polling Models with Multiple Servers, *Journal of Applied Probability*, vol. 35, no. 3, 1998, pp. 925-935.
- [100] D.J. Daley, The correlation structure of the output process of some single server queueing systems, *The Annals of Mathematical Statistics*, Vol. 39. No. 3, pp. 1007-1019, 1968.
- [101] Ralph L. Disney, Robert L. Farrell and Paulo Renato Morais, A Characterization of $M/G/1$ Queues with Renewal Departure Processes, *Manage of Science*, Vol. 19, No. 11, Theory Series, pp. 1222-1228, 1973.
- [102] M. Eisenberg, Queues with periodic service and changeover time (*Operations Research*, 20 (2)(1972) 440-451).
- [103] Fricker Christine and Jaïbi M.R., Monotonicity and Stability of Periodic Polling Models, *Queueing Systems*, vol. 15, no. 1-4, 1994, pp. 211-238.
- [104] Fricker Christine and Jaïbi M.R., Stability of Multi-Server Polling Models, *Institute National de Recherche en Informatique et en Automatique*, Issue 3347, 1998.
- [105] Gettoor R. K., Transience and recurrence of Markov processes, *Siminaire de Probabilitis XIV*, J. Azema and M Yor, Eds. New York Springer-Verlag, 1979.
- [106] Gut A., Stopped Random Walks: Limit Theorems and Applications, *Applied Probability*, 1995.
- [107] Chee-Hook Ng. y Boon-Hee Soong, Queueing Modelling Fundamentals with Applications in Communications Networks, John-Wiley and Sons, Ltd, 2008.
- [108] Kaspi H. and Mandelbaum A., Regenerative Closed Queueing Networks, *Stochastics: An International Journal of Probability and Stochastic Processes*, vol. 39, no. 4, 1992, pp. 239-258.
- [109] A.G. Konheim, H. Levy, M.M. Srinivasan, Descendant set: an efficient approach for the analysis of polling systems (*IEEE Transactions on Communications*, 42 (2/3/4)(1994) 1245-1253).
- [110] Leonard Kleinrock, Theory, Volume 1, Queueing Systems Wiley-Interscience, 1975,
- [111] A. G. Konheim, h. Levy and M. M. Srinivasan. Descendant set: an efficient approach for the analysis of polling systems. *IEEE Trabsanctions on Communications*, 42(2-4): pp. 1245-1253, 1994.

- [112] Serge Lang, Calculus of Several Variables, Addison-Wesley Publishing Company, 1973.
- [113] Levy Hanoch y Sidi Moshe , Polling Systems: Applications, Modeling, and Optimization, IEEE Transactions on Communications, vol. 30, no. 10, 1990, pp. 1750-1760.
- [114] van der Mei, R.D. and Borst, S. C., Analysis of Multiple-Server Polling Systems by Means of the Power-Series Algorithm, Stochastic Models, vol. 13, no. 2, 1997, pp. 339-369.
- [115] Meyn Sean P., Transience of Multiclass Queueing Networks via Fluid Limit Models, The Annals of Applied Probability, vol. 5, no. 4, 1995, pp.946-957.
- [116] Meyn S. P. and Tweedie R. L., Stability of Markovian Processes II:Continuous Time Processes and Sample Chains, Advanced Applied Probability, vol. 25, 1993, pp. 487-517.
- [117] Meyn S. P. and Tweedie R. L., Markov Chains and Stochastic Stability, 1993.
- [118] Meyn, S.P. and Down, D., Stability of Generalized Jackson Networks, The Annals of Applied Probability, 1994.
- [119] Roubos Alex, Polling Systems and their Applications, Vrije Universiteit Amsterdam, 2007.
- [120] Saavedra B. P., Informe Técnico del Microsimulador, Departamento de Matemáticas, 2011.
- [121] Vishnevskii V.M. and Semenova O.V., Mathematical Methods to Study the Polling Systems, Automation and Remote Control, vol. 67, no. 2, 2006, pp. 173-220.
- [122] Richard Serfozo, Basics of Applied Stochastic Processes, Springer-Verlag, 2009.
- [123] Sharpe Michael , General Theory of Markov Processes. Boston, M.A. Academic, 1998.
- [124] Sigman Karl, The Stability of Open Queueing Networks, Stochastic Processes and their Applications, vol. 35, no. 1, 1990, pp. 11-15.
- [125] Sidi M. and Levy H., Customer Routing in Polling Systems, In: P. King, I. Mitrani, and R. Pooley (Eds.), Proceedings Performance '90, North-Holland, Amsterdam, 1990.
- [126] Sidi M. and Levy H., Polling Systems with Simultaneous Arrivals. IEEE Transactions on Communications, vol. 39, no. 6, 1991, pp. 823-827.
- [127] Karl Sigman, Hermann Thorisson and Ronald W. Wolff, A Note on the Existence of Regeneration Times, Journal of Applied Probability, vol. 31, pp. 1116-1122, 1994.
- [128] Shaler Stidham, Jr., Regenerative Processes in the theory of queues, with applications to the alternating priority queue, Advances in Applied Probability, Vol. 4, no. 3, 1972, pp. 542-577.
- [129] Takagi H., Analysis of Polling Systems, Cambridge: MIT Press, 1986
- [130] Takagi H. and Kleinrock, Analysis of Polling Systems, Cambridge: MIT Press, 1986
- [131] Takagi Hideaki, Queueing Analysis of Polling Models, ACM computing Surveys, vol. 20, no. 1, 1988, pp. 5-28.
- [132] Hermann Thorisson, Coupling, Stationarity, and Regeneration, Probability and its Applications, Springer-Verlag, 2000.
- [133] E.M.M. Winands, I.J.B.F. Adan and G.J. van Houtum, Mean value analysis for polling systems, Queueing Systems (2006), 54:35-44,
- [134] Konheim, A.G. and Meister, B., Waiting Lines and Times in a System with Polling, J. ACM, 1974, vol. 21, no. 3, pp. 470-490.
- [135] Levy, H. and Kleinrock, L., Polling Systems with Zero Switch-over Periods: A General Method for Analysis the Expected Delay, Performance Evaluation, 1991, vol. 13, no. 2, pp. 97-107.
- [136] Yechiali, U., Analysis and Control of Polling systems, in Performance Evaluation of Computer and Communications Systems, Donatiello, L. and Nelson R., Eds. Berlin: Springer Verlag, 1993, pp. 630-650.

Index

- Cadena de Markov, 4
- Cadena Homogénea, 4
- Cadena Irreducible, 7
- Cadenas Homogéneas, 4
- Cilindro, 3
- Clases de Comunicación, 7
- Cola $M/M/1$, 32
- Colas Cíclicas, 26
- Conjunto de Borel, 3
- Conjunto Medible, 3
- Delta de Kronecker, 4
- Disciplina de Servicio, 27
- Ecuaciones de Chapman-Kolmogorov, 5
- Espacio de Radón, 8
- Estados absorbentes, 7
- Estados recurrentes, 7
- Estados transitorios, 7
- Función Medible, 3
- Ley de Pseudo-Conservación, 28
- Matriz de Transición, 4
- Medida σ -finita, 3
- Medidas de Desempeño, 26
- Orden de visita, 26
- Periodo de Intervista, 28, 29
- Política de Servicio, 27, 29
- Política de Servicio Exhaustiva, 28
- Políticas Deterministas, 28
- Probabilidades Condicionales, 4
- Probabilidades de Transición, 4
- Proceso Adaptado, 3
- Proceso de Markov, 3
- Propiedad Fuerte de Markov, 7
- Propiedad Simple de Markov, 8
- Semigrupo de Transición de Markov, 8
- Sistemas de Espera, 26
- Sistemas de Visita, 26
- Teorema de Abel, 31
- Teorema de Continuidad, 30
- Teorema de Convergencia Monótona, 32
- Tiempos de Espera, 28, 29
- Tiempos de inter-arribo, 29
- Tiempos de Paro, 3, 7