Rendimiento y escalabilidad Teoría de colas y aplicación

USAC - Análisis y diseño de sistemas 2 - 1er semestre 2016 Ing. Ricardo Morales

Teoría de colas

- Enfrentarse efectivamente al rendimiento y escalabilidad de un sistema de software depende no solo de las medidas cuantitativas, sino también del análisis cuantitativo basado en teorías probadas, como la teoría de colas
- La teoría de colas fue desarrollada para calcular y optimizar la eficiencia de cualquier sistema que alcanza sus objetivos al consumir múltiples recursos de forma óptima



Beneficios teoría de colas en rendimiento y escalabilidad

Puede ayudar a:

- Entender los conceptos de rendimiento y escalabilidad de software mas formalmente
- Entender el rendimiento y escalabilidad de software mas científicamente
- Identificar cuellos de botella en el rendimiento y escalabilidad del software, mas eficientemente desde un punto de vista práctico
- Analizar las causas raíz de problemas de rendimiento y escalabilidad de software mas objetivamente
- Obtener con mejores guías para dimensionar productos de software



Caso teoría colas

- La pregunta, para construir un caso en el que se muestre qué problemas típicos puede ayudar a resolver la teoría de colas, en el contexto del rendimiento y escalabilidad de software, es:
- Para una tasa dada de arribo λ y una tasa dada de servicio μ, ¿cuántos servidores paralelos (m) son requeridos para que el sistema pueda operar bajo circunstancias estables?



Caso teoría colas (II)

- El problema puede ser respondido requiriendo que la intensidad de carga del sistema (ρ), definida como ρ=λ/mμ debe ser menor que 1 ο λ/mμ, donde m es el número mínimo de servidores paralelos requeridos para mantener una operación estable del sistema
- El encolamiento es un proceso dinámico. El número de solicitudes que arriban a una cola es estocástico o aleatorio en naturaleza, y el tiempo de servicio tampoco es constante



Aplicando teoría de la probabilidad a sistemas de colas

- Un sistema de colas tiene 2 procesos mutuamente acoplados: el proceso de arribo y el proceso de servicio. Estos 2 procesos son estocásticos o aleatorios hasta cierto punto:
 - Un proceso de arribos es caracterizado por el numero de arribos durante un período de tiempo dado y el tiempo inter arribos entre 2 arribos adyacentes. Ambos, el número de arribos y el intervalo entre arribos, son aleatorios, lo que hace al proceso de arribo un proceso estocástico en naturaleza
 - Ya que el proceso de arribo es estocástico, cualquier proceso subsecuente dirigido por el proceso de arribos es estocástico también. Esto justifica porque el proceso de servicio es estocástico también
 - Ya que el tiempo de servicio es aleatorio, el tiempo de respuesta y el desempeño de un sistema de colas que depende en el tiempo de servicio es aleatorio también



Procesos de Markov

- Cuando se aplica un proceso de Markov al sistema de colas mas simple, caracterizado por ciertos patrones de arribo y servicio, implica que:
 - El número de arribos sigue la distribución de Poisson
 - Los tiempos inter arribo siguen la distribución exponencial
 - Los tiempos de servicios siguen la distribución exponencial también



¿Qué significa cada distribución en el proceso de Markov?

- La distribución de Poisson es una distribución de probabilidad discreta que representa el proceso de arribo aleatorio, con la probabilidad de tener exactamente k eventos ocurriendo en un período de tiempo fijo con una tasa conocida de λ para la ocurrencia de esos eventos
 - En el contexto de rendimiento de software esos eventos pueden ser solicitudes de un usuario a un web server
- La distribución exponencial es usada para modelar el tiempo entre eventos independientes, tales como el tiempo inter arribos, el tiempo de servicio y el tiempo de respuesta



Notación de Kendall

Basado en el tipo de proceso de arribo, el tiempo de servicio y otras características de un sistema de colas, Kendall desarrolló un conjunto de notaciones para definir diferentes tipos de colas de forma simbólica

Símbolo	Semántica
α	Tipo de distribución de probabilidad para proceso de arribo
σ	Tipo de distribución de probabilidad para tiempo de servicio
m	Numero de servidores en el centro de colas
β	Tamaño de buffer o capacidad de almacenamiento del centro de colas
N	Tamaño de población permitido, finito o infinito
Q	Tipo de política de servicio (FIFO, etc.)



Modelos de colas para sistemas de colas en red

- Las colas pueden estar encadenadas, para formar un sistema de colas de red, donde las salidas de una cola entran a la siguiente cola, estos sistemas pueden ser clasificados en abiertos y cerrados
 - Los sistemas de colas abiertos tienen una entrada externa y un destino final externo
 - Los sistemas de colas cerrados son completamente contenidos y los clientes circulan continuamente, sin dejar el sistema
- Un modelo de colas es un procedimiento acerca e como calcular algunas métricas de rendimiento del sistema de colas. Para el software, nos interesa el tiempo de respuesta y el desempeño



Modelos asociados a teoría de colas

- Se presentan a continuación los siguientes 3 temas asociados a la teoría de colas
 - Ley de Little, que muestra como las 3 mayores métricas de colas – desempeño, tiempo de respuesta y tamaño de la cola – se correlacionan entre si
 - Modelo abierto M/M/1 que asume que los clientes entran y salen del sistema. Es un modelo tratable analíticamente, por ello popular. Es lo mínimo que se debería entender de teoría de colas
 - Modelo cerrado M/M/m/N/N que asume que hay un número limitado de clientes en el sistema



Ley de Little

- Indica que el número de clientes, esperando y recibiendo servicio, es igual al producto de desempeño y el tiempo de respuesta $N_i = X_i R_i$
- Donde X_i es el desempeño en el nodo i de la cola
- Ya que el tiempo de respuesta puede ser expresado como R=W+S, donde W representa el tiempo de espera y S el tiempo de servicio, la ecuación anterior se puede descomponer en:

$$N_{i_wait} = X_i W_i$$

$$N_{i_busy} = X_i S_i$$

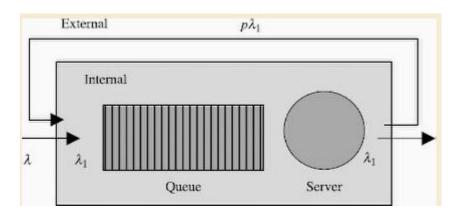
Modelo M/M/1 (abierto)

- Este modelo inicia con las siguientes 3 suposiciones:
 - Una tasa de arribo λ es conocida. Usualmente no es un problema, ya que la tasa de arribos dirigen la carga de un sistema
 - El sistema está corriendo bajo condiciones de equilibrio, que significa que el desempeño promedio X₀ es igual a la tasa de arribo λ. Esto es una forma de indicar que no se pierden transacciones en el sistema.
 - La demanda de servicio del recurso en cuestión es conocida y definida como D_i = V_iS_{i,}, donde i representa al iésimo nodo y V_i y S_i son el número de visitas al nodo y tiempo de servicio promedio requerido por visita, respectivamente



Modelo M/M/1 (II)

- Para derivar las fórmulas de este modelo, se considera un nodo de cola con retroalimentación, lo que significa que algunos clientes pueden regresar y visitar la cola mas de una vez
- En el contexto de software, retroalimentación significa múltiples visitas a un recurso requerido para completar una transacción a nivel del sistema





Modelo M/M/1 (III)

El tiempo de respuesta está definido por

$$R_i = W_i + S_i = S_i / (1 - U_i)$$

- Donde W_i es el tiempo de espera, S_i es el tiempo de servicio y U_i es la utilización del recurso
- Sabiendo el desempeño del sistema X_0 y la demanda de servicio de iésimo nodo D_i , podemos calcular la utilización de recurso U_i : $U_i = X_0 D_i$
- ▶ Con D_i y U_i conocidos, podemos calcular el tiempo de residencia R'_i en el nodo i: $R'_i = V_i R_i = D_i / (1 + U_i)$
- El tiempo promedio de respuesta total del sistema es: $R_0 = \sum_{i=1}^{k} R'_i$



Modelo M/M/1 (IV)

- En resumen, el modelo M/M/1 nos permite calcular el tiempo de respuesta R₀ para un sistema de software OLTP con una tasa λ dada de arribo de transacciones y servicio de demanda D_i previamente medido o tiempo de servicio S_i, sin retroalimentación
- La demanda de servicio es uno de los elementos mas básicos para aplicar el modelo para calcular el rendimiento de sistemas de software
- Tomar en cuenta que el desempeño del sistema es una métrica de rendimiento a ser calculada para batch jobs, no para sistemas OLTP
- Con los sistemas OLTP el desempeño es el mismo que la tasa de arribo bajo condiciones de equilibrio
- El desempeño para batch jobs es calculado usando el modelo cerrado M/M/m/N/N



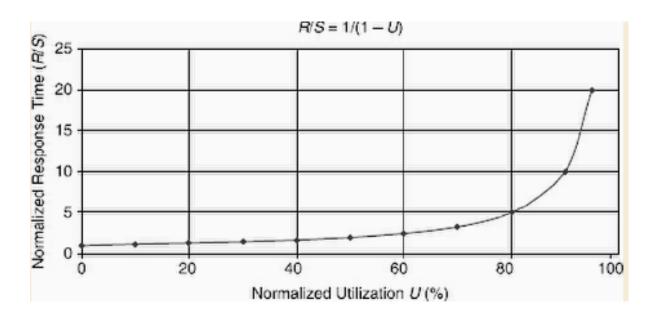
Sistemas de colas con retroalimentación y sin retroalimentación

Fórmula	Con retroalimentación	Sin retroalimentación
Desempeño del sistema	$X_0 = \lambda$	$X_0 = \lambda$
Desempeño local	$X_i = V_i X_0$	$X_i = X_0$
Demanda de servicio	$D_i=V_iS_i$	$D_i=S_i$
Utilización	$U_i = X_0 D_i$	$U_i = X_0 S_i$
Tiempo de residencia	$R'_i=V_iR_i=D_i(1-U_i)$	$R'_i=R_i=S_i/(1-U_i)$
Tiempo de respuesta del sistema	$R_{0}=\sum_{i=1}^{k}R'_{i}$	$R_0 = \sum_{i=1}^k R_i$



Utilización, tiempo de servicio y tiempo de respuesta

- La relación entre estos 3 elementos es la siguiente ecuación R = S/(1-U)
- La gráfica muestra que tan rápido puede crecer el tiempo de respuesta con un incremento en la utilización





- Asumiendo que el tiempo de servicio S=1 segundo, el tiempo de respuesta R crecerá a 2, 2.5, 3.3, 5, 10 y 20 segundos, si la utilización se incrementa a 50%, 60%, 70%, 80%, 90% y 95%
- Esta es la razón por la cual se indica que la utilización de CPU para un sistema OLTP debe mantenerse bajo el 70%, para que el tiempo de respuesta del sistema no exceda mas de 3 veces el tiempo de servicio

- Es interesante notar que el rendimiento y escalabilidad de un sistema de software puede ser mejorado por las siguientes opciones:
 - Múltiples líneas de colas separadas paralelas, este escenario corresponde a "scale out" a múltiples servidores
 - Una sola cola multi servidor, este escenario corresponde a "scale up" con múltiples procesadores en un servidor

Colas paralelas múltiples vs cola única con múltiples servidores

Para colas paralelas múltiples y partiendo de que

Queues

Servers

Completed Requests

 $\rho = U/m$: $R = S/(1-\rho)$

Arriving Requests

Para una cola única con múltiples servidores

$$R = S/(1-\rho^m)$$

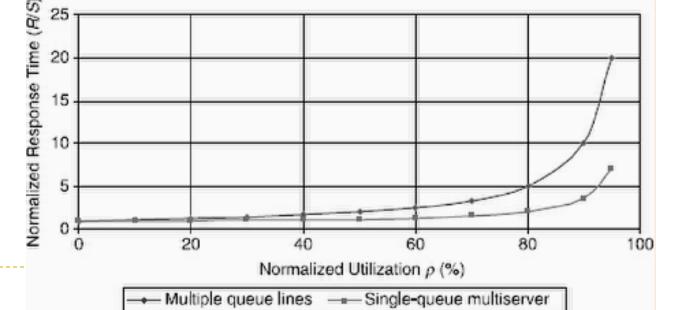
Arriving Requests Queue Servers

Completed Requests

- La siguiente gráfica compara ambos escenarios con m=4 para ambos escenarios
- Para la misma utilización de =50%, el tiempo de respuesta se degrada en un 100% en el escenario con múltiples colas, pero solo 14% en el escenario de una cola

Este análisis soporta la práctica bien conocida de que hacer "scale up" con mas procesadores o procesadores mas poderosos es mas favorable que hacer "scale out" con mas

servidores



Modelo cerrado M/M/m/N/N

Las siguientes ecuaciones describen este modelo:

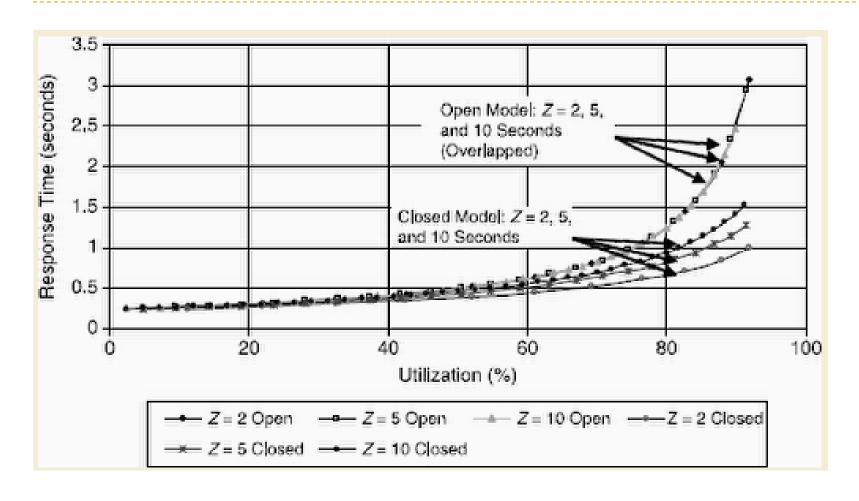
$$R'_{i}[n] = D_{i}(1 + Q_{i}[n-1]) X[n] = \frac{n}{Z + \sum_{i=1}^{m} R'_{i}[n]}$$

$$Q_{i}[n] = X[n]R'_{i}[n]$$

- Donde n es la longitud de la cola a nivel de sistema o número de clientes en el sistema
- R'_i[n] el tiempo de residencia en el nodo i
- X[n] el desempeño del sistema
- Q_i[n] la longitud de la cola en el nodo i
- Z el tiempo de pensar



Comparación entre modelos



Validez de los modelos abiertos

- Las fórmulas analíticas derivadas de los modelos abiertos son válidas bajo las siguientes condiciones:
 - El sistema no está cerca de la saturación o la utilización está bajo el 70%
 - La cola del sistema esta vacía o baja, lo que significa que el sistema no está corriendo cerca de la saturación y que puede tomar mas carga sin ver un impacto significativo en su rendimiento

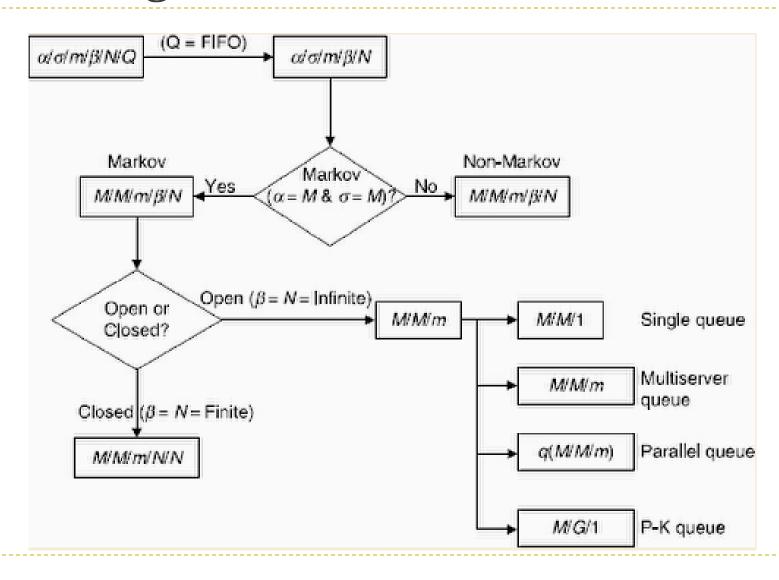


Cuellos de botella en rendimiento y escalabilidad en un sistema de software

- Típicamente, para un sistema que utiliza múltiples recursos, la demanda total de servicio es la suma de todas las demandas en los diferentes nodos de colas
- El recurso que contribuye mas a la demanda de servicio total, es definido como un cuello de botella
- Sin embargo, debido a que puede ser difícil medir la demanda de servicio, una alternativa es usar la utilización para identificar cuellos de botella
- Identificar los cuellos de botella del sistema es primer paso para optimizar y afinar el rendimiento escalabilidad del software



Genealogía de modelos de colas



Proceso ingeniería

- Un sistema de software raramente va a tener un buen rendimiento y escalabilidad sin pasar a través de un riguroso proceso de ingeniería de rendimiento y escalabilidad
- Dicho proceso de ingeniería generalmente incluye 2 actividades principales: optimización y afinamiento
- En el contexto de rendimiento y escalabilidad, la optimización se refiere a los esfuerzos para identificar y eliminar diseños e implementaciones internas ineficientes
- Afinamiento se refiere a los esfuerzos para establecer la configuración óptima para cada posible parámetro externo de configuración
- Ambos deben ser incorporados en los ciclos de desarrollo



Tipos de datos

- Los datos de prueba de rendimiento y escalabilidad generalmente se refieren a datos en las siguientes categorías
 - Métricas de rendimiento, tales como tiempo de respuesta y desempeño que califiquen el rendimiento del sistema bajo pruebas
 - Datos de utilización de recursos, obtenidos durante las pruebas a través de los diferentes recursos como CPU, disco, red y memoria
 - Datos de perfilamiento, tales como perfilamiento de apis y reportes estadísticos de base de datos

