Bloque		Acción que representa	Parámetros	Valor por defecto
		Ciclo de vida de las transacciones y la		
START	n	Simular en el modelo hasta contabilizar	n = cantidad de transacciones	
	5 3 5 43 5 43 5 3 5	n transacciones terminadas		
GENERATE	[m][,d][,i][,c][,p]	Arribo de transacciones independientes entre sí cada cierto tiempo $m \pm d$ o $m \times d$	 m = valor medio entre arribos (constante o SNA) Si d∈ N, es el desvío máximo permitido. Si d es una FUNCTION, se multiplica m × d para calcular el próximo nacimiento i = instante en que se genera la primera transacción c = cantidad máxima de transacciones a generar p = prioridad de la transacción a generar 	■ $m = 0$ ■ $d = 0$ ■ $i = A \pm B$ o $A \times B$ ■ $c = \infty$ ■ $p = 0$ (prioridad mínima)
ADVANCE	m[,d]	Realización de una tarea que dura cierto tiempo $m \pm d$ o $m \times d$	 m = valor medio de la duración de la tarea (constante o SNA) Si d∈ N, es el desvío máximo permitido. Si d es una FUNCTION, se multiplica m × d para calcular la duración. No puede ser referencia a FUNCTION Debe cumplirse que m ≥ d 	■ m = 0 ■ d = 0
TRANSFER	[p,[a]],b	Bifurcar estocásticamente. Con probabilidad p se bifurca a b , y con probabilidad $1-p$ se bifurca a a . Si a no se especifica, bifurca al bloque siguiente con probabilidad $1-p$. Si ni p ni a se especifican, bifurca siempre a b	 0 ≤ p < 1, o p es una referencia a una función de n puntos tal que 0 ≤ y_i < 1000 (i = 1n) a y b son rótulos o referencias a funciones 	p = 1
TERMINATE	[n]	Salida de n transacciones. Si n no se especifica, no se contabiliza la transacción pero la misma se destruye	$n \in N$	n = 0

Bloque		Acción que representa	Parámetros	Valor por defecto
		Facilities, colas, storages y prior	idades	
SEIZE	f	Tomar un recurso de uso exclusivo (facility)	f = identificador de la facility (número o nombre)	
RELEASE	f	Dejar un recurso de uso exclusivo (facility)	f = identificador de la facility (número o nombre)	
PRIORIT	у р	Cambia la prioridad de la transacción activa	p = nueva prioridad	
NSTORAGE STORAGE	n	Definir la capacidad de un $storage$ en n transacciones	■ $NSTORAGE$ = identificador del storage (número o nombre) ■ $n \in N, n < 30000$	
ENTER	s[,1]	Intentar ocupar uno o más lugares de un recurso de uso compartido (storage)	$ullet s = { m identificador\ del\ } storage\ ({ m n\'umero\ o\ nombre})$ $ullet l = { m lugares\ que\ ocupa\ la\ transacci\'on}$	l=1
LEAVE	s[,1]	Dejar uno o más lugares de un recurso de uso compartido (storage). No es necesario haber ejecutado ENTER previamente.	• $s = \text{identificador del } storage \text{ (número o nombre)}$ • $l = \text{lugares que deja la transacción}$	l = 1
QUEUE	f[,1]	Hacer cola para la facility f	• $f = \text{identificador de la } queue$ (número o nombre) • $l = \text{lugares que ocupa la transacción}$	l=1
DEPART	f[,1]	Salir de la cola de la $facility\ f$. Si la QTABLE respectiva está definida, registra allí las estadísticas	■ $f = \text{identificador de la } queue$ (número o nombre) ■ $l = \text{lugares que deja la transacción}$	l = 1

Bloque		Acción que representa	Parámetros	Valor por defecto
		Tabulación de datos	•	
NTABLE TABLE	$v, x_0, \Delta x, n$	Definir una tabla de distribución de frecuencia. Necesita de TABULATE.	 v = valor a tabular de la transacción que ejecuta el tabulate (cualquier SNA) x₀ = Límite superior del primer intervalo Δx = tamaño de cada intervalo n = cantidad de intervalos 	
TABULATE	t	Agrega un valor a la TABLE t	t = identificador de la TABLE	
NQTABLE QTABLE	$\mathtt{ntable}, \mathtt{t}_0, \Delta t, \mathtt{n}$	Define una tabla de distribución de frecuencias para tiempos en cola. No necesita de TABULATE.	 NQTABLE = identificador de la queue (número o nombre) t₀ = límite superior del primer intervalo Δt = tamaño de cada intervalo n = cantidad de intervalos 	
	Cas	illeros de memoria y parámetros de la	as transacciones	
SAVEVALUE	s,v s+,v s-,v	Asigna, suma o resta el valor v al savevalue s	 s = identificador del savevalue (número o nombre) v = valor a asignar, sumar o restar 	
INITIAL	s,a	Asigna el valor inicial a al $savevalue\ s$	 s = identificador del savevalue (número o nombre) v = valor con el que se inicializa 	
ASSIGN	p,v p+,v p-,v	Asigna, suma o resta el valor v al parámetro p de la transacción activa	 p = identificador del parámetro (puede ser un SNA) v = valor a asignar, sumar o restar (constante o SNA) 	
MARK	[p]	Se almacena un M1 "paralelo" en el parámetro p de la transacción. Si p no se especifica, se reinicializa M1 en cero.	p = id del parámetro	p = M1

Bloque			Acción que representa	Parámetros	Valor por defecto
			Selección de facilities y obje	tos	
SELECT	op logico ¹	p,v ₁ ,v ₂ [,,,f]	Busca una facility, storage o logic switch según el op logico y la almacena en el parámetro p de la transacción activa. Al finalizar, $v_1 \le a \le v_2$ o, si no pudo seleccionar, bifurca a f . Si f no esta, establece que $p=0$ y continúa en el bloque siguiente	 p = identificador del parámetro v₁ = número de objeto menor desde el cual se hace el SELECT v₂ = número de objeto mayor desde el cual se hace el SELECT f = rótulo al que bifurca si la selección fue infructuosa 	
SELECT	op relacion ²	a,v ₁ ,v ₂ ,d,e[,f]	Busca una objeto e según el op relacion y lo almacena en el parámetro a de la transacción activa. Al finalizar, $v_1 \le a \le v_2$ o, si no hay desocupadas, bifurca a f . Si f no esta, establece que $a=0$ y continúa en el bloque siguiente	 a = identificador del parámetro v₁ = número de objeto menor desde el cual se hace el SELECT v₂ = número de objeto mayor desde el cual se hace el SELECT d = valor con el que se compara e = clase de objeto que se compara (SNAs) f = rótulo al que bifurca si la selección fue infructuosa 	
SELECT	MIN/MAX	p,v ₁ ,v ₂ ,,e	Busca un facility desocupado según el criterio e y lo almacena en p . Si el criterio no alcanza para definir, $p=v_1$	 p = identificador del parámetro v₁ = número menor del objeto a consultar v₂ = número mayor del objeto a consultar e = clase de objeto en la que se busca el mínimo o máximo 	

¹Logic Switch: LS, LR Facility: U, NU, I, NI, FV, FNV Storage: SE, SNE, SF, SNF, SV, SNV ²EQ, L, LE, G, GE, NE

Bloque			Acción que representa	Parámetros	Valor por defecto
			Variables, funciones, ciclos y t	ests	
NVARIABLE	VARIABLE	f	Define una función que se evalúa cada vez que una transacción hace referencia a ella. Se truncan los decimales de los resultados intermedios y del resultado final.	$f = \text{funci\'on con operadores (cualquier SNA)}$ $\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	
NFUNCTION	FUNCTION	x, tn $x_1, y_1//x_n, y_n$	Devuelve un valor cada vez que se la invoca. Define una función de n puntos. Si $x \leq x_1$, devuelve y_1 , si $x \geq x_n$, devuelve y_n . Se truncan los decimales de los resultados intermedios y del resultado final.	■ $x = \text{variable independiente}$ (cualquier SNA). Si $x \in RN$, $0 < x_i \le 1$ ■ $t = \text{tipo de la función } (C = \text{continua}, D = \text{discreta}, E = \text{discreta de atributos numéricos})}^3$ ■ $n = \text{cantidad de puntos que definen la función}$	
	LOOP	p,a	Resta 1 al parámetro p . Si $p > 0$, bifurca al rótulo a . Si $p = 0$, continúa en el bloque siguiente	■ $p = \text{id del parámetro a decrementar}$ ■ $a = \text{rótulo al que bifurca}$	
TEST	op	a,b[,f]	Si $a op b$ es verdadera, continúa en el bloque siguiente. Si es falsa, bifurca al rótulo f ; si es falsa y no se especifico f , bloquea la transacción hasta que sea verdadera	 op puede ser e, ne, g, ge, l, le a y b pueden ser constantes o SNAs f = rótulo al que bifurca si es falsa 	

³Debe cumplirse que $x_1 \le x_2 \le ... \le x_n$.

■ Si es **continua**, y $x_i < x < x_{i+1}$ se interpola linealmente entre y_i e y_{i+1} .

■ Si es **discreta**, y $x_i < x < x_{i+1}$, se devuelve y_{i+1} (los y pueden ser rótulos).

■ Si es **discreta de atributos numéricos**, es como la discreta pero las y deben ser SNAs.

Bloque		Acción que representa	Parámetros	Valor por defecto
		Familias de transacciones		
SPLIT	c,r[,n]	Genera c nuevas transacciones, "clonando" la transacción activa (M1, PR, parámetros). Las copias bifurcan a r y el original continúa en el bloque siguiente	 c = cantidad de copias (constante o SNA) r = rótulo al que bifurcan las copias n = identificador de parámetro a utilizar para enumerar el original y las copias 	
ASSEMBLE	a	Reúne un grupo de transacciones y deja pasar solo una transacción que representa al grupo, las restantes $a-1$ son destruidas	a = cantidad de miembros de la familia a sincronizar	
GATHER	m	Reúne un grupo de transacciones y deja pasar a todas una vez reunida la cantidad especificada, sin destruir ninguna transacción	m = cantidad de miembros de la familia a reunir	
		Matrices		
NMATRIX MATRIX	,f,c	Define una matriz	• $f = \text{cantidad de filas}$ • $c = \text{cantidad de columnas}$	
MSAVEVALUE	m,f,c,v m+,f,c,v m-,f,c,v	Asigna, suma o resta el valor v del elemento $m[f,c]$	m = id de la matriz $ f = fila (cualquier SNA) $ $ c = columna (cualquier SNA) $ $ v = valor a asignar, sumar o restar$	

Bloque		Acción que representa	Parámetros	Valor por defecto
LOGIC v	11	Cambia el estado del logic switch ll por el valor de v	• $v = S$ (set), R (reset), I (invertido) • $ll = id$ de la llave	
TRANSFER	SIM,b,c	Si el delay indicator de la transacción está en ON (set) —si alguno de los GATE/TEST anteriores no se cumple—, la transacción es enviada al rótulo c y pone el delay indicator en OFF (reset). Si el delay indicator está en OFF —todos los GATE/TEST anteriores se cumplen simultáneamente—, la transacción es enviada al rótulo b.	$b \ y \ c \ \text{son rótulos}.$	
INITIAL	rll[,v]	Inicializa el estado de la llave rll con el valor v .	• rll = referencia a una llave lógica • $v = 1$ (set), 0 (reset)	v = 1(set)
GATE op lógico4	a[,f]	Consulta el estado del $logic\ switch$, $facility,\ storage\ o\ rótulo\ a.$ Si $op\ A$ es V, continúa en el bloque siguiente. Si es F, bifurca a f . Si no se especifica f , la transacción se bloquea hasta que sea V $(delay\ indicator\ en\ ON)$	 a = id del logic switch, facility, storage f = rótulo al que bifurca si la condición es falsa. 	
COUNT op logico ⁴	$\mathtt{a}, \mathtt{v}_1, \mathtt{v}_2$	Cuenta la cantidad de objetos desde v_1 hasta v_2 que cumplen la condición opobjeto, y lo almacena en a .	 a = parámetro que recibe la cantidad de objetos que cumplen la condición v₁ = número menor del objeto a consultar v₂ = número mayor del objeto a consultar 	

⁴Logic Switch: LS, LR Facility: U, NU, I, NI, FV, FNV Storage: SE, SNE, SF, SNF, SV, SNV

Bloque		Acción que representa	Parámetros	Valor por defecto
COUNT op relaci	on^5 a, v_1,v_2,d,e	Cuenta la cantidad de objetos desde v_1 hasta v_2 que cumplen la condición objeto op d , y lo almacena en a .	 a = parámetro que recibe la cantidad de objetos que cumple la condición v₁ = número menor del objeto a consultar v₂ = número mayor del objeto a consultar d = valor con el que se compara e = clase de objeto que se selecciona (SNA) 	
COUNT MIN/MAX	a,v ₁ ,v ₂ ,,e	Cuenta la cantidad de objetos desde v_1 hasta v_2 que son mínimo o máximo, y lo almacena en a .	 a = parámetro que recibe la cantidad de objetos que son mínimo o máximo v₁ = número menor del objeto a consultar v₂ = número mayor del objeto a consultar e = clase de objeto que se compara (SNA) 	
JOIN	g	La transacción activa se une al grupo g "personalmente".	g = id del grupo.	
EXAMINE	g,,f	Verifica si la transacción activa pertenece al grupo g . Si pertenece, continúa en el bloque siguiente. Si no, bifurca a f .	 g = id del grupo. f = rótulo al que bifurca. 	
REMOVE	g	La transacción activa se elimina al grupo g "personalmente".	g = id del grupo.	

 $^{^{5}}$ EQ, L, LE, G, GE, NE

Bloque			Acción que representa	Parámetros	Valor por defecto
REMOVE	[op] ⁶	g,[c],,[p],[v],[f]	Intenta eliminar c transacciones del grupo g que cumplen la condición $p \circ p \circ v$. Si no puede eliminar todas, bifurca a f .	 ■ g = id del grupo ■ c = cantidad de transacciones a eliminar ■ p = idel parámetro que se consulta de la transacción ■ v = valor con el que se compara (no se pone si op = MIN/MAX) ■ f = rótulo al que bifurca si no pudo eliminar c transacciones 	op = E $c = ALL$
ALTER	[op] ⁷	g,c,p ₁ ,v ₁ ,[p ₂],[v ₂],[:	f] Intenta alterar c transacciones del grupo g de la siguiente forma: para cada transacción, si p_2 op v_2 es V, se asigna $p_1 = v_1$. Si no puede alterar c transacciones, bifurca al rótulo f .	 g = id del grupo c = cantidad de transacciones a eliminar⁸ p₁ = id del parámetro a alterar v₁ =valor a asignar al parámetro p₁ (constante o SNA) p₂ = id del parámetro a consultar v₂ = valor con el que se compara p₂ (constante o SNA) f =rótulo al que bifurca si no pudo alterar c transacciones 	op = E
SCAN	[op]	g,b,[c],p ₁ ,p ₂ [,f]	Busca en el grupo g la primera transacción que cumple la condición b op c . Copia el parámetro p_1 en el parámetro p_2 de la transacción actual. Si no encuentra ninguna, bifurca a f .	 OP puede ser e, g, ge, l, le, max, min, ne b = id del parámetro que se consulta c = valor con el que se compara (si OP es min/max, no se pone) p₁ = id del parámetro de la transacción del grupo que se copia p₂ = id del parámetro de la transacción actual que recibe el valor de p₁ 	• op = E

 $^{^{6}\}mathrm{E,G,GE,L,LE,MAX,MIN,NE}$ $^{7}\mathrm{E,G,GE,L,LE,NE}$ ^{8}c puede ser ALL

Bloque			Acción que representa	Parámetros	Valor por defecto
LI	INK	c,r[,f]	Encadena la transacción pasiva actual a la cadena c según la regla r . Si se especifica el rótulo f , la primera transacción no es encadenada y bifurca al rótulo f .	 c = id de la cadena (constante o SNA) r = regla por la cual se encadena (FIFO, LIFO, PR, Pn, M1) f = rótulo al que va la primera transacción 	
UNLINK [c	op]	a,b,c,[d],[e],[f]	La transacción activa actual desencadena c transacciones de la cadena a tales que se verifique d op e , y las envía al rótulo b . Si no puede liberar todas, bifurca a f (las que fueron liberadas, quedan liberadas).	 op puede ser E,G,GE,L,LE,NE a = id de la cadena b = rótulo al que se envían las transacciones liberadas c = cantidad de transacciones que se desencadenan⁹ d = id de parámetro de la transacción activa que se consulta e = referencia del parámetro de la transacción pasiva que se consulta f = rótulo al que bifurca la transacción activa si no pudo liberar c transacciones. 	\bullet $op = E$
BUF	FFER		La transacción actual se coloca como última transacción a mover en la CEC. Detiene a la misma sin que pase el tiempo.		
	EMPT	a	La transacción actual arrebata la facility a que ha sido tomada por un SEIZE, sin importar las prioridades. Si fue tomada por otro PREEMPT, no la arrebata. Interrumpe el ADVANCE del owner de la facility.	a = id de facility a intentar arrebatar	
PRE	EMPT	a,PR[,c,d[,RE]]	El arrebato se produce sólo si el owner de la facility a tiene menos prioridad que la transacción actual. Si se especifica RE, el arrebato es definitivo.	$a=\operatorname{id}\operatorname{de}\operatorname{facility}$ a intentar arrebatar $c=\operatorname{r\acute{o}tulo}$ al que bifurca el owner si estaba ejecutando un ADVANCE $d=\operatorname{id}\operatorname{del}$ parámetro del $\operatorname{owner}\operatorname{donde}$ se almacena el tiempo remanente del owner para terminar el ADVANCE	

 $^{^9}c$ puede ser ALL

Bloque		Acción que representa	Parámetros	Valor por defecto
RETURN	a	Retorno de recurso a al owner de dicha		
		facility		
FUNAVAIL	a,[b],[c],[d],[e],f,[g	[Rotura de facility a. El owner de la facility bifurca al rótulo c. Las transacciones que fueron interrumpidas bifurcan al rótulo f. Las transacciones que están en la delay chain o pending chain de a bifurcan al rótulo h.	 a = id de facility b = RE (el owner de la facility la deja definitivamente) o CO (el owner continúa en poder de la facility) c es obligatorio si b = RE d = parámetro del owner de la facility donde se guarda el tiempo remanente del ADVANCE que estuviera ejecutando. e = RE (las transacciones interrumpidas la dejan definitivamente) o CO (el owner continúa en poder de la facility) f es obligatorio si e = RE g = RE (las transacciones en la delay chain o pending chain abandonan la idea de tomar a) o CO (abandonan la delay chain o pending chain) si h es usado, g debe ser RE 	
FAVAIL	a	Arreglo de facility a		
SUNAVAIL	a	Rotura de storage a		
SAVAIL	a	Arreglo de storage a		
MATCH	a	Sincronizar el movimiento de transacciones de la misma familia.	$a = \text{r\'otulo para ser testeado por}$ transacciones iguales.	
JOIN	g,n	Unir el número n al grupo numérico g	■ g = id del grupo numérico o SNA ■ n =constante o SNA	
REMOVE	g,,n[,,,f]	Remover al número n del grupo numérico g . Si no pertenece, bifurca a f	■ g = id del grupo numérico o SNA ■ n =constante o SNA	
EXAMINE	g,n,f	Si el número n pertenece al grupo numérico g , continúa en el bloque siguiente. Si no, bifurca a f	■ g = id del grupo numérico o SNA ■ n =constante o SNA	

Para referirse a parámetros:

- 1. Por nombre:
 - a) P\$CAJAS
 - b) *\$CAJAS
 - c) *CAJAS
- 2. Por número:
 - a) P4
 - b) *4

Para referirse a un SAVEVALUE:

- 1. Por nombre: X\$CAJAS
- 2. Por número: X4

Para referirse a una VARIABLE:

- 1. Direccionamiento directo: V\$CAJA, V\$1
- 2. Direccionamiento indirecto: V*CAJA, V*1

Para referirse a una FUNCTION: FN\$FUNCION

Para referirse a una MATRIX:

- 1. Por nombre: MX\$MATRIZ(col,fil)
- 2. Por número: Mx4(col,fil)