	Sistema operativo			
Nombre clave	Dirección	Instrucción LM	Instrucción LE	Descripción
Nuevo	s0	-1		-1 Es su valor por defecto, el usuario siempre agregará una 8-dir
Actual	s1	6000		Contiene la 6-dir del id del proceso actual, controlado por el lanzador, 6(px)
	s2	1(s1)	LDA s1	El acumulador toma un valor de la forma 6(px)
Validación	s3	3(s98)	BLZ s97	Si acc<0 no hay proceso para actualizar
	s4	2000	ADD 000	Se obtiene la 6-dir del gpc del proceso
	s5	6(s7)	STO s7	Se guarda la instrucción 6(px)+1
	s6	1(c1)	LDA CI	Se obtiene el último pc del proceso con forma 8(pc)
Actualizar gpc	s7	6(p5)	STO p5	En p5 se actualiza gpc
	s8	1(s7)	LDA s7	Se obtiene la instrucción 6(px)+1
	s9	2000	ADD 000	Para acceder a la 6-dir del gacc del proceso
	s10	6(s12)	STO s12	En s12 se guarda 6(px)+2
	s11	1(c2)	LDA c2	Se obtiene el último acc del proceso
Actualizar gacc	s12	6(p6)	STO p6	Se actualiza el valor de gacc
	s13	1(s12)	LDA s12	Obtiene la 6(p6) del proceso que se está actualizando
	s14	2000	ADD 000	Obtiene la 6(p7) del proceso que se está ejecutando
	s15	6(s17)	STO s17	Guarda en e18 el código para guardar en la zona de procesos c14
	s16	1(c14)	LDA c14	Obtiene c14
Actualizar gjump	s17	6(p7)	STO p7	Guarda en la zona de procesos correspondiente al proceso el valor saber jump
Saltar	s18	8(s101)	JMP S100	Saltamos a cambiar de proceso
	s19	1(s1)	LDA s1	Llamemos k al proceso asociado a la dir px
	s20	4011	SHT 11	Se convierte 6(px) en 0(px)
	s21	2(c8)	ADD c8	Se convierte 0(px) en 1(px)
Guardar 1(px)	s22	6(c0)	STO c0	Guarda en c0 1(px)
	s23	1c7	LDA c7	Se obtiene el id del proceso que se estaba ejecutando
Verificar si es el	s24	7(000)	SUB 000	Se le resta 1 al id, acc-=1
proceso 0	s25	3(s98)	BLZ s	Si acc<0 es el proceso 0 y se bloquea, no se borra
Si no lo es	s26	1(c0)	LDA c0	Se obtiene 1(px)
	s27	2(c11)	ADD c11	Se obtiene 1(px)+5, la 1-dir del id del proceso siguiente (k+1)
Obtener 1-dir del	s28	6(s29)	STO s29	En s24 se guarda 1(px)+5, al que llamamos 1(py)
siguiente proceso	s29	1(py)	LDA py	Se obtiene el id del proceso (k+1)
¿Hay otro?	s30	3(s52)	BLZ s52	Si acc<0 no hay otro proceso adelante
	s31	1(s29)	LDA s29	Se obtiene 1(py) en el acumulador
Guardar 1(py) en c17	s32	6(c17)	STO c17	Se guarda en c17 para usarla más tarde
Inicializar contador	s33	1(c18)	LDA 004	Se carga 0004 para funcionar como contador
de secciones	s34	6(c0)	STO C0	Se guarda el contador de secciones del proceso
Verificar si faltan	s35	7000	SUB C11	Se verifica si ya termino con las secciones
secciones	s36	3(s50)	BLZ s50	Si ya se pasaron las 4 secciones salta a ver si hay mas procesos
	s37	1(c17)	LDA c17	Se obtiene 1(py) en el acumulador
	s38	2(c0)	ADD Cc0	Obtiene la dirección del gpe/gacc/gjump/staticid del proceso py
	s39	6(s44)	STO s44	Se guarda en s44 para tener obtener el valor de la sección del proceso
	s40	7c11	SUB C11	Obtiene la dirección correspondiente del gpc(u otra sección) del proceso px
	s41	4011	SHT 11	Se convierte 1(px)+u en 0(px)+u
	s42	2(c9)	ADD c9	Se convierte 0(px)+u en 6(px)+u
Recorrer las secciones gpc,gacc, gjump,staticid de py a px	s43	6(s45)	STO s45	Se guarda en s45 para que sea cargada la sección en px
	s44	1(py)+u	LDA py+u	
	s45	6(px)+u	STO px+u	
Aumentar contador de secciones	s46	1(c0)	LDA c0	Obtener contador de contextos
	s47	7000	ADD 000	Se le resta uno al contador de contextos
	s48	6(c0)	STO c0	Lo guarda en c0 de nuevo
Regresar a recorrer	s49	8(s35)	JMP s35	
¿Hay proceso después		1(s29)	LDA S29	Se obtiene 1(py) en el acumulador
de (k+1)?	s51	8(s27)	JMP s27	Va a verificar si hay otro proceso adelante
"Si" de s30	s52	1(s29)	LDA s29	Se carga la 1-dir del id del proceso k+1

Nombre clave	Dirección	Instrucción LM	Instrucción LE	Descripción
	s53	7(c11)	SUB c11	Se obtiene la 1-dir del id del proceso k, acc-=5
	s54	4011	SHT 11	Convierte 1(px) en 0(px)
	s55	2(c9)	ADD c9	Convierte 0(px) en 6(px)
Borrado	s56	6(s58)	STO s58	Guardar en s58 6(px)
	s57	1(c10)	LDA c10	Se cambia el valor del acumulador, acc=-1
Borrado	s58	6(px)	STO px	El proceso con id en la dir px ya no es accesible
	s59	1(c4)	LDA c4	Carga el id counter
	s60	7(000)	SUB 000	Se le resta 1 al id counter
M[c4]	s61	6(c4)	STO c4	Guardar en c4 el nuevo valor
	s62	1(c5)	LDA c5	Cargar el dir counter en el acumulador
	s63	7(c11)	SUB c11	Se le resta 4 al dir counter para estar a la par con el id counter
M[c5]=M[c5]-5	s64	6(c5)	STO c5	Se guarda en c5
	s65	8(s98)	JMP S97	Salta a ver si el id counter es el ultimo
	s66	1(s)	LDA s	Se carga en el acumulador la 8-dir de inicio del proceso
	s67	3(s95)	BLZ s94	si acc<0 no hay nuevo proceso
	s68	1(c4)	LDA c4	Se obtiene el valor del Id counter
Aumanta al Id counta	s69	2000	ADD 000	
Aumenta el Id counter M[c4]++	s70	6(c4)	STO c4	
	s71	1(c5)	LDA c5	Se obtiene el valor del Dir counter
Aumenta el Dir	s72	2(c11)	ADD c11	Se le suma 5 para tener la siguiente dirección
counter $M[c5]+=3$	s73	6(c5)	STO c5	
	s74	2(c9)	ADD c9	Convierte la nueva dirección en dir counter en 6-dir
Previa de ID	s75	6(s87)	STO s86	En s70 se guarda 6(px)
	s76	2000	ADD 000	Se obtiene la 6-dir del gpc del nuevo proceso
Previa de pc	s77	6(s89)	STO s78	En s72 se guarda 6(px)+1, la 6-dir del gpc del nuevo proceso
	s78	2000	ADD 000	Se obtiene la 6-dir del gacc del nuevo proceso
Previa de acc	s79	6(s92)	STO s81	En s75 se guarda 6(px)+2
	s80	2(c12)	ADD C12	Añade 2 para obtener 6(px)+4(Static ID)
	s81	6(s85)	STO s85	Guardar en s85
	s82	1(c15)	LDA c15	Obtener Serial de Static ID
	s83	2000	ADD 000	Añadir una unidad
Guardar Nuevo Static	s84	6(c15)	STO C15	Guardar en c15 el folio actualizado
ID para el proceso	s85	6(px)+4	STO (px)+4	Guarda el nuevo serial Static ID para el proceso
	s86	1(c4)	LDA c4	Se obtiene el Id para el nuevo proceso
Id del nuevo proceso	s87	6(px)	STO px	Se guarda el Id en la zona de proceso
	s88	1(s)	LDA s	Se obtiene el 8-pc del proceso
pc nuevo	s89	6(px)+1	STO px+1	Se guarda el 8-pc en el gpc del proceso
	s90	1000	LDA 000	
	s91	7000	SUB 000	Se obtiene el 0
acc del nuevo proceso	s92	6(px)+2	STO px+2	El gacc del proceso se inicializa en 0
Poner valor default en	s93	1(c10)	LDA c10	
S	s94	6(s)	STO s	En s se coloca el valor -1
	s95	1(c7)	LDA c7	Se obtiene el id organizer
	s96	7(000)	SUB 000	Se le resta un 1, si es menor a 1 significa que es el p0
¿está en el proceso 0?	s97	3(000)	BLZ 000	Si acc<0 salta al proceso 0
	s98	1(c4)	LDA c4	Se obtiene el id counter, si es 1 hay que saltar a lanzar el proceso
¿Se acabaron los	s99	7(000)	SUB 000	Se le resta un 1, acc-=1
programas?	s100	3(s141)	BLZ s140	Si acc<0 salta al proceso 0
Aumentar Id organizer M[c7]++	s101	1(c7)	LDA c7	
	s102	2000	ADD 000	
	s103	6(c7)	STO c7	Se aumenta el id organizer
Aumentar Dir	s104	1(c6)	LDA c6	
	s105	2(c11)	ADD c11 STO c6	Se aumenta el dir organizer
Aumentar Dir organizer M[c6]+=5	s106	6(c6)		

Nombre clave	Dirección	Instrucción LM	Instrucción LE	Descripción
	s107	1(c4)	LDA c4	Se obtiene id counter
W 10	s108	7(c7)	SUB c7	Al id counter se le resta el id organizer, M[c4]-M[c7]
Verifica si hay que reiniciar	s109	3(s134)	BLZ s133	si acc<0 tenemos que reiniciar, por que llegamos al ultimo
Sino-s109	s110	1(c6)	LDA c6	Se obtiene la dir del id del proceso a ejecutar
	s111	2(c9)	ADD c9	Se crea la 6-dir del id del proceso a ejecutar
Actualizar s l	s112	6(s1)	STO s1	Se guarda en s1, será el proceso "actual"
Preparación para	s113	1(c6)	LDA c6	
saltar al proceso con su pc y acc correctos	s114	2(c8)	ADD c8	Se convierte en la 1-dir del id del proceso a ejecutar
	s115	2000	ADD 000	Se obtiene la 1-dir del gpc del proceso a ejecutar
	s116	6(s119)	STO s118	En s101 se guarda la 1-dir del gpc del proceso a ejecutar
Continuación	s117	2000	ADD 000	Se obtiene la 1-dir del gacc del proceso a ejecutar
	s118	6(s132)	STO s131	En 112 se guarda la 1-dir del gacc del proceso a ejecutar
Preparación gpc y	s119	1(px)+1	LDA px+1	Obtiene el gpc del proceso a ejecutar
gcc	s120	6(s133)	STO s132	Guarda el gpc del proceso a ejecutar en s106
	s121	1(s132)	LDA s131	Obtiene la 1 dir del gacc
	s122	2000	ADD 000	Obtiene la 1 dir del gJump
Preparación gjump	s123	6(s128)	STO s127	Guarda la 1 dir del gJump en s126
	s124	2000	ADD 000	Añadir un 1 para obtener el 1(px)+4, SID
	s125	6(s126)	STO s125	Guardar en la siguiente celda
Salvar Static ID en	s126	1(px)+4	LDA px+4	Obtener Static ID del proceso
004	s127	6004	STO 004	Guardar en 0004 para usarlo como identificador el proceso que se está ejecutando
	s128	1(px)+3	LDA px+3	Carga el valor de la gJump
Salvar gjump	s129	6(c14)	STO c14	Guarda el gJump en c14 para que la arquitectura lo intercambie
bandera	s130	1(000)	LDA 000	Obtiene el número 1
Bandera	s131	6003	STO 003	Se permiten saltos con bandera==1
	s132	1(px)+2	LDA px+2	Se obtiene acc= acc del proceso a ejecutar
LastDirectionSO	s133	8(xx)	JMP xx	La dir xx representa el valor donde el proceso se ejecutará
Reiniciar dir	s134	1(c3)	LDA c3	Se obtiene la primera dir de la zona de procesos, p3
organizer	s135	6(c6)	STO c6	Se reinicia el dir organizer
	s136	2(c8)	ADD c8	Se crea la 1-dir de inicio en el acumulador
	s137	6(s138)	STO s137	En s138 se guarda px
	s138	1(px)	LDA px	Se obtiene el id de inicio
Reiniciar id organizer	s139	6(c7)	STO c7	Se reinicia el id organizer
Regresar	s140	8(s110)	JMP s110	Regresar para lanzar el proceso
	s141	1(000)	LDA 000	
Reiniciar id organizer	s142	7000	SUB 000	Carga el id=0 del proceso 0
a 0	s143	6(c7)	STO c7	Asignar a id organizer=0
Asigna a 004 el 0	s144	6(004)	STO 004	Guardar en 0004 el static Id 0 para el proceso 0
	s145	1(c3)	LDA c3	Obtiene p4
Asigna a dir	s146	7(c11)	SUB c11	Obtiene p1 al restarle 5
organizer=p0	s147	6(c6)	STO c6	Asignar a dir organizer=p0
	s148	8(000)	JMP 000	Saltar a proceso 0
			Preán	
Nombre clave	Dirección	Instrucción LM	Instrucción LE	Descripción
Recibe el pc	e0			Le coloca la maquina -1 si la instrucción fue 9(px), si salto el sw coloca el pc
Manda acc a C	e1	6(c2)	STO c2	Manda a c2 el último acc del proceso antes de saltar
	e2	1(000)	LDA 000	Con bandera==0 no se permiten saltos
Cambiar bandera a "No" permitir	e3	7(000)	SUB 000	No se permiten saltos
	e4	6(003)	STO 003	Saltamos a actualizar
	e5	1(e0)	LDA e0	Carga en el acumulador el último pc del proceso antes de saltar
Mandar pc a C	e6	2(c13)	ADD c13	Le coloca al pc el op-code 8
	e7	6(c1)	STO c1	En c1 se guarda el pc con op-code 8
	e8	1(999)	LDA 999	Cargar el último valor de 999 del proceso que salio
Obtener Saver Jump	e9	6(c14)	STO c14	Guardar en c14 el nuevo valor

Nombre clave	Dirección	Instrucción LM	Instrucción LE	Descripción
	e10	1(e0)	LDA e0	Se obtiene la marca
Verificar marca	e11	3(e13)	BLZ e11	Si la marca es menor a 1 se va al área de borrado
Salto	e12	8(s2)	JMP s2	Si la marca no es menor a 1 se va al área de actualización
Salto	e13	8(s19)	JMP s19	Salta al área de borrado
	e14	1(c16)	LDA c16	Obtiene el numero máximo de procesos
	e15	7(c4)	SUB c4	Le resta la cantidad de procesos que hay
Duoámbulo nava	e16	3(000)	BLZ 000	Si acc<0 se ha alcanzado el número máximo de procesos
Preámbulo para añadir procesos	e17	8(s66)	JMP s66	Si no se ha alcanzado el máximo de procesos añadir otro
	e18			
			Zona de	Procesos
Nombre clave	Dirección	Instrucción LM	Instrucción LE	Descripción
Id Counter	p0	0		Id del primer programa
gpc	p1	8000		Es el pc del proceso 0 con op-code 8
gacc	p2	0		Es el acumulador del proceso
gjump	р3	8000		Contiene el valor del que se tenía en la última dirección de memoria antes de saltar
Static ID	p4	0		Es el ID Static del proceso que no va a cambiar
Id Counter	p5	-1		Es el id del proceso correspondiente a está sección
gpc	р6			Puede estar lleno de basura si no hay proceso en este contexto
gacc	p7			Puede estar lleno de basura si no hay proceso en este contexto
gjump	p8	8000		Por defecto tiene el 8000
Static ID	р9			
Id Counter	p10	-1		
gpc	p11			
gacc	p12			
gjump	p13	8000		
	p14			
	p15			
			Variables o	del sistema
Nombre clave	Dirección	Instrucción LM	Instrucción LE	Descripción
	c0			Espacio para el SOM
8-pc	c1			Espacio para el SOM/Preámbulo, recibe un valor en cada iteración
асс	c2			Espacio para el SOM/Preámbulo, recibe un valor en cada iteración
Inicial	c3	p5		Es la dir de inicio de la zona de procesos(usuario)
Id counter	c4	0		El contador de procesos de usuario
Dir counter	c5	p0		El contador de direcciones
Dir organizer	c6	p0		Contiene a la dirección del proceso que se ejecutará
Id organizer	c7	0		Contiene el id del proceso que se ejecutará
	c8	1000		Valor para convertir op-code en LOAD
	c9	6000		Valor para convertir op-code en STORE
	c10	-1		Valor de uso recurrente
	c11	5		Valor de uso recurrente, para el salto de los procesos
	c12	2		Valor de uso recurrente
	c13	8000		Valor para convertir op-code en JUMP
Saver Jump	c14			Guardará el valor de 999 por parte de la arquitectura
Serial Id Procces	c15	0		Contendrá un valor serial para los id de los procesos
Máximo numero	c16	4		Máximo numero de procesos disponibles (Menos 1 para la resta)
	c17	998		Espacio para el SOM/Área de borrado
	c18	4		Espacio para el SOM/Área de borrado