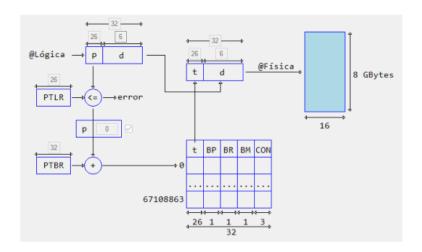
ACTIVANDO MEMORIA INMUNTARIA



- 2. 256 MBytes
- 3. 128 Bytes
- 4. Indeterminación (**): la que hace más tiempo que se referenció

Proceso A

Trama	*	*	*	**		*			**	**
	Р3	Р3	Р3	P0	P0	PO	P0	P0	P0	P0
350	(1,0)	(1,0)	(1,0)	(1,0)	(0,0)	(0,0)	(1,1)	(1,1)	(0,1)	(0,1)
		P2	P4	P4						
351		(1,0)	(1,0)	(1,0)	(0,0)	(0,0)	(0,0)	(0,0)	(1,1)	(1,1)
252			P1	P5						
352			(1,1)	(1,1)	(1,1)	(1,1)	(1,1)	(1,1)	(0,1)	(1,0)
257						P5	P5	P5		
357						(1,0)	(1,0)	(1,1)		
	Р3	P2	P1W	P0	P1	P5	POW	P5W	P4W	P5

7 fallos de página, 3 no fallos y 3 reemplazos.

Proceso B

Trama	*	*	**	**	*	*				**
	PO	PO	Р3	P3						
353	(1,0)	(1,0)	(1,1)	(1,1)	(0,1)	(0,1)	(0,1)	(0,1)	(1,1)	(1,1)
		P1	P1	P2	P2	P2	P2	P2	P2	PO
354		(1,0)	(1,0)	(1,1)	(0,1)	(0,1)	(0,1)	(0,1)	(0,1)	(1,1)
355					P4	P4	P4	P4		
333					(1,1)	(1,1)	(1,1)	(1,1)		
356						PO	PO	PO		
336						(1,0)	(1,0)	(1,1)		
	PO	P1	P3W	P2W	P4W	PO	P4	POW	Р3	POW

⁷ fallos de página, 3 no fallos y 3 reemplazos.

	t	\mathbf{BP}	BR	вм	R	w	x
64	350	1	0	1	-	-	-
66	352	0	0	1	-	-	-
68	351	0	0	o	-	-	-
70	350	0	1	0	-	-	-
72	351	1	1	1	-	-	-
74	352	1	1	0	-	-	-
76	-	-	-	-	-	-	-
134.217.792	-	-	-	-	-	-	_

Rastreando nueva variante

Apartado 1) Diseño del disco: con los datos nos saldría 8*256*32=65536 sectores de 1Kb (tamaño del bloque doble, por tanto **2Kb**). Por ello, sabemos además que tendríamos 512 apuntadores por bloque y 32768 bloques.

32/00 010	ques.																			 		
<u> </u>		1		2		4		6		70	19	582	33									
8		1		1		1		4		71		583					l					1 1
뎚		2	D1	3	Е	5	В	7	Α	72		584					l					1 1
#	SOGONI	3	С			6	D3	8	G	73							l					1 1
S		4	D2							74		709				١.	l	١.			E/	E/
BITS/SUPERBI	_									75				/C	/D2/B	G		G			C	 C
		г								76				1			l					1 1
出		г												1			l					1 1
AS.		г								581				1			l					1 1
₹		l															l				l	I I
0 4	5 12	_	13	1	4		15	1	16	17	18	19	20	21	22	23		33	34	 59	60	 709

Del bloque 710 al 32767, libres.

'abla de Inodos (Bloques del 5 al 12 - hay 16 inodos de medio bloque cada uno)

1	D1	E/C	D2	В	D3	Α	G		
13	14	60	15	21	16	22	23		
		61					24		
		62					25		
		63					26		
		64					27		
		65					28		
		66					29		
		67					30		
		68					31		
		69					32		
		17					20		
		18							
l1	12	13	14	15	16	17	18	 I15	116
BLOC	UE 5	BLOC	UE 6	BLOG	UE 7	BLOG	UE 8	BLOQ	UE 12

Apartado 2) Accesos a ficheros: Acceso al último registro lógico del fici 1. Bloque inodo dir. / (B5) 2. Bloque de datos del dir. / (B13) 3. Bloque inodo dir. D2 (B6) 4. Bloque de datos del dir. D2 (B15) 5. Bloque inodo fichero B (B7) 6. Bloque de datos de B - Enlace (B21) 7- Bloque inodo dir. / (B5) 8- Bloque de datos del dir. / (B13) 9- Bloque inodo fichera C (B6) 10- Bloque ei apuntadores correspondiente al Ind. Doble del fichero C en el primer nivel (B1) 11- Bloque de apuntadores correspondiente al Ind. Doble del fichero C en el segundo nivel (B19) 12- Último bloque de datos de C (B709) Por tanto, 12 accesos a disco Recorrer completamente el fichero 1.- Bloque inodo dir. / (B5) 2.- Bloque de datos del dir. / (B13) 3.- Bloque inodo dir. D2 (B6) 4.- Bloque de datos del dir. D2 (B15) 5.- Bloque inodo dir. D3 (B7) 6.- Bloque inodo dir. D3 (B15) 7.- Bloque inodo fichero G (B8) $8\to17$: primeros 10 bloques de datos del fichero G (bloques del 23 al 32) 18. Bloque de apuntadores correspondiente al Ind. Doble del fichero G en el primer nivel (82) 01 19. Ultimo bloque de datos de G (833) Por tanto, 19 accesos a disco * Los blancos serían bloques libres (FREE) ** El representar el fichero E/C me basta con algo con lo que muestro en mi solución -Bloque 16 (Directorio D3)

CUARTA DOSIS

. DIR 16
.. DIR 15
A LINK 22 G DAT 23

> Tamaño disco = Nº sectores x Tamaño sector 8 Mbytes = No sectores x 1024 bytes No sectores = 83883608 bytes / 1024 bytes = 8192 sectores ==> 4096 Bloques

Tamaño bloque 2 Kbytes.

Nº de sectores totales= Nº caras x Nº pistas por cara x Nº de sectores por pista 8192 sectores = 4 x N° pistas por cara x 16 N° pistas por cara= 8192 sectores / 64 = **128 pistas por cara**

B0a B7 en Pista 1 Cara 1 a B15 en Pista 1 B8Cara 2 B16 a B23 en Pista 1 Cara 3 a B31 en Pista 1 Cara 4 B32 a B39 en Pista 2 Cara 1

B4088 a B4095 en Pista 128 Cara 4

Parte entera de Bloque/32 +1 es la pista en la que se encuentra el bloque

Cabezal en bloque 3520 ==> 3520/32 + 1 = 111 Cabezal en pista 111

Secuencia de pistas: (B215) Pista 7, Bloque (1055) Pista 33, (Bloque 3620) Pista 114, (Bloque 2840) Pista 89, (Bloque 303) Pista 10, (Bloque 2600) Pista 82, (Bloque 1819) Pista 57, (Bloque 2961) Pista 93, (Bloque 1201) Pista 38, (Bloque 101) Pista 4, (Bloque 3445) Pista 108, (Bloque 259) Pista 9

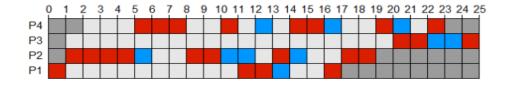
7, 33, 114, 89, 10, 82, 57, 93, 38, 4, 108, 9

Si aplicamos el algoritmo C-Scan, obtenemos la siguiente secuencia:

Tiempo	Pendiente	Pista Actual	Pista Siguiente	Recorridas
0	7, 33, 114, 89	111	114	3
0,3	7, 33, 89	114	128	14
1,7	7, 33 ,89	128	1	127
14,4	7, 33, 89, 10	1	7	6
15	33, 89, 10	7	10	3
15,3	33 , 89	10	33	23
17,6	89, 82	33	82	49
22,5	89	82	89	7
23,2	57, 93 , 38	89	93	4
23,6	57, 38	93	128	35
27,1	57, 38	128	1	127
39,8	57, 38, 4 , 108	1	4	3
40,1	57, 38 , 108	4	38	34

43,5	57 , 108, 9	38	57	19
45,4	108, 9	57	108	51
50,5	9	108	128	20
52,5	9	128	1	127
65,2	9)1	9)8
66)))	660

COVID MENGUANTE



Preparado	Preparado Procesador		E/S 2	E/S 3

Pro	ti	t _f	t	Ts	Te	
P1	0	17	4	17	13	0,235
P2	1	19	9	18	9	0,500
P3	1	25	3	24	21	0,125
P4	2	23	8	21	13	0,381
			Media	20,00	14,00	0,310