	LW
Hit-M ó (	Fallo
leé	¿Bloque a reemplazar está "M"?
	SÍ:solicita directorio correspondiente,para usarlo en siguiente ciclo
	Si SÍobtuvo directorio, en el siguiente ciclolo modifica y copia bloque a memoria (tardando el número de ciclos indicado en enunciado), pone "I" en bloque que estaba "M" en caché, libera directorio, pero NO la caché propia
	Si NO obtuvo el directorio, libera la caché propia - y al siguiente ciclo comienza con el LW como si fuera nueva la instrucción.
	No está "M" bloque a reemplazar - Pide directorio del bloque que necesita para usarlo en el ciclo siguiente
	Si obtiene el directorio, al siguiente ciclo se revisa si una caché tiene el bloque que se necesita en estado "M"
	Si <b>Sí</b> , se pide esa caché ahora para ser usada <b>en siguiente ciclo</b> ,
	si SÍ se obtiene la caché, se copia bloque a memoria y a caché, tardando el número de ciclos indicado en enunciado (lo que se tardaría para subir bloque de memoria a caché o de caché a memoria), se pone "C" al bloque en la caché remota y la libera, modifica el directorio y lo libera, y al siguiente ciclo se hace la lectura y se libera la caché
	si NO se obtiene la caché, se libera directorio y la caché propia y al siguiente ciclo se inicia con el LW
	Si <b>No está el bloque "M" en alguna caché</b> , se sube bloque de memoria (tardando número de ciclos que indica enunciado), se modifica directorio y se libera, y <b>al siguiente ciclo</b> luego de que se subió bloque a caché, libera la caché una vez que se hace la lectura.
	Si no obtiene el directorio, libera caché propia y al siguiente ciclo, inicia con el LW como si fuera nueva instrucción.

SW		
Hit - Bloque M	Hit y bloque "C"	
escribe	Pide directorio del bloque a modificar	
	Si SÍ obtiene el directorio, al siguiente ciclo se revisa qué otras cachés tienen ese bloque "C"	
	Si Sí está "C" en alguna caché.	
	Caso a) está "C" en solo 1 caché-Pide la caché, <u>si se obtiene</u> , en el siguiente ciclo se invalida bloque, se modifica directorio y se libera la caché y directorio, al siguiente ciclo se modifica caché propia y se libera. Si <u>no se obtiene la caché</u> , <b>se libera todo</b> .	
	Caso b) está "C" en dos cachés, se pide una caché, <u>si se obtiene</u> , al siguiente ciclo se invalida bloque y se libera esa caché, se modifica directorio. <u>Si no se obtiene</u> , <b>se prueba con al otra</b> , si se obtiene la otra, al siguiente ciclo se invalida bloque y se libera esa caché, se modifica directorio. Si no se obtiene, <b>se libera todo</b> . Y al sig. ciclo se trata el SW como una instrucción.	
	Si se obtuvo la primera ó la segunda ("ó" exclusivo), en siguiente ciclo se solicita la otra y si la obtiene, al siguiente ciclo invalida bloque, y se libera esa caché; modifica directorio, libera directorio, al otro ciclo se modifica caché propia, y se libera caché. Si no se obtiene libera caché y directorio.	
	Si <b>No está "C" en ninguna caché</b> , se modifica el directorio, se libera, y <b>al siguiente ciclo</b> se modifica la caché propia y se libera.	
	Si no obtiene el directorio, libera caché propia y al otro ciclo inicia el SW como si fuera nueva instrucción.	

## SW v Fallo de caché

## (NOTAR QUE BLOQUE QUE SE DESEA MODIFICAR PUEDE ESTAR "C" EN 1 ó LAS 2 OTRAS CACHÉS...)

¿Bloque a reemplazar está "M"?

Si SÍ, solicita directorio correspondiente, para usarlo en siguiente ciclo

Si sí obtuvo directorio, en el siguiente ciclolo modifica y copia bloque a memoria (tardando el número de ciclos indicado en enunciado) pone "I" en bloque que estaba "M" en caché, libera directorio, pero NO la caché propia

Si NO obtuvo el directorio, libera la caché propia y al siguiente ciclo comienza con el SW como si fuera nuevala instrucción.

No está "M" bloque a reemplazar, entonces solicita directorio del bloque que necesita

- Si obtiene el directorio, al siguiente ciclo se revisa si en otra caché ese bloque está "M"
  - Si Sí está "M" en alguna caché, se pide esa caché para ser usada en siguiente ciclo

si se obtiene esa caché, en el siguiente ciclose inicia copia del bloque a memoria y a la caché propia (tardando los ciclos que se indican en enunciado), se invalida el bloque en esa caché, se libera, se modifica directorio, se libera, al siguiente ciclo ,luego de la copia del bloque en caché, se modifica caché propia y se libera

si no se obtiene la caché, se liberan directorio y la caché propia

Si No está "M"en alguna caché, averigua si está "C"en 1 ó las 2 otras cachés

Si Sí está "C" en alguna caché.

Caso a) está "C" en solo 1 caché-Pide la caché, si se obtiene, en el siguiente ciclo se invalida bloque, se modifica directorio y se libera la caché y directorio Si no se obtiene la caché, se libera todo.

Caso b) está "C" en dos cachés, se pide una caché, <u>si se obtiene</u>, al siguiente ciclo se invalida bloque y se libera esa caché, se modifica directorio. <u>Si no se obtiene</u>, **se prueba con al otra**, si se obtiene la otra, al siguiente ciclo se invalida bloque y se libera esa caché, se modifica directorio. Si no se obtiene, **se libera todo**. y al sig. ciclo se trata el SW como una instrucción nueva.

Si se obtuvo la primera ó la segunda ("ó" exclusivo), en siguiente ciclo se solicita la otra y si la obtiene, al siguiente ciclo invalida bloque, y se libera esa caché. Si no se obtiene libera caché y directorio. Y va de nuevo

En cualquiera de los dos casos anteriores, lo siguiente es, **sin haber liberado el directorio, se se debe subir el bloque desde memoria,** tardando los ciclos que indica enunciado, luego modifica el directorio indicando que yo tengo ese bloque "**M**", se libera directorio, y al siguiente ciclo se modifica la caché propia y se libera.

Si No está "C" en ninguna caché,

se se debe **subir el bloque desde memoria**, tardando los ciclos que indica enunciado, modifica el directorio indicando que yo tengo ese bloque "**M**", se libera directorio, y al siguiente ciclo se modifica la caché propia y se libera.

Si no obtiene el directorio, libera caché propia