

## LECCIÓN 13: MMAP PROYECCIÓN DE UN FICHERO EN MEMORIA

LECCIÓN 13: MMAP PROYECCIÓN DE UN FICHERO EN MEMORIA.....	1
13.1 Introducción .....	1
Regiones de memoria (RM) .....	2
13.2 Proyección de archivos en memoria: File mapping .....	3
Tipos de proyecciones: .....	4
Llamada al sistema mmap .....	7
13.3 Estructuras de datos en proyección de ficheros .....	8
vm_area_struct .....	8
mm-struct .....	10
13.4 mmap .....	12
sys_mmap .....	13
do_mmap_pgoff .....	14
mmap_region .....	16
13.5 munmap .....	20
13.6 Funciones auxiliares .....	23
13.7 msync .....	29

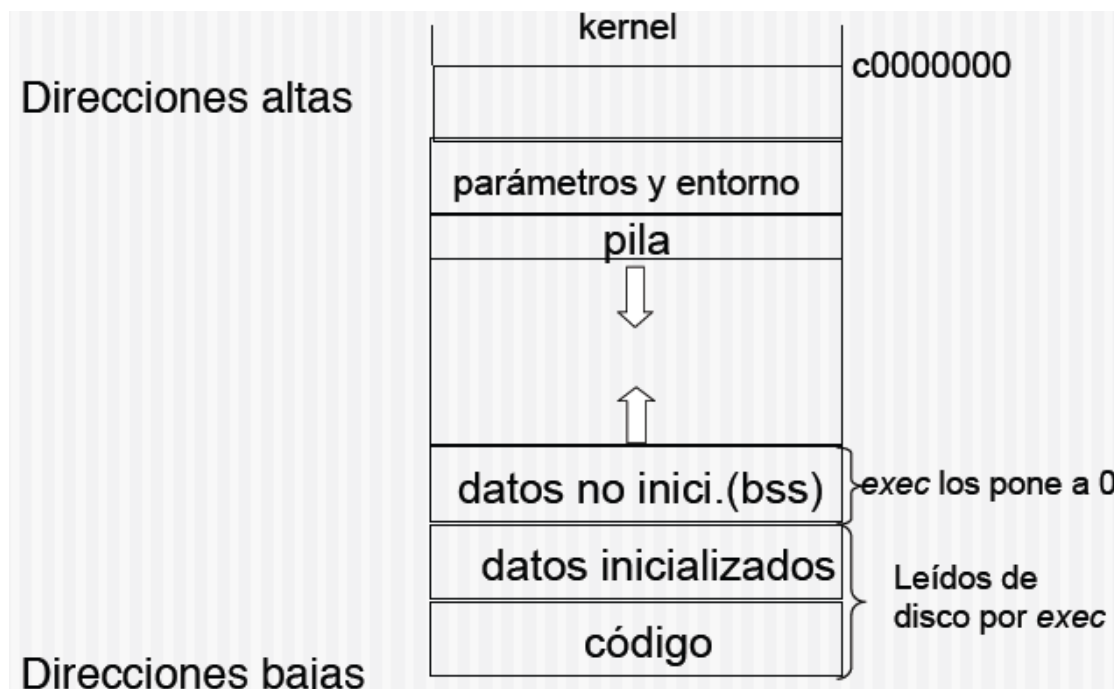
*Mmap*

# LECCIÓN 13: MMAP PROYECCIÓN DE UN FICHERO EN MEMORIA

## 13.1 Introducción

A cada proceso se le asocia un espacio de direccionamiento que representa las zonas de memoria que tiene asignadas y a las que, por tanto, puede acceder. Este espacio de direccionamiento incluye:

- ✓ El código del proceso.
- ✓ Los datos del proceso:
  - Variables inicializadas
  - Variables no inicializadas
- ✓ El código y los datos de bibliotecas compartidas utilizadas por el proceso.
- ✓ La pila usada por el proceso.



Para conocer las direcciones de memoria donde se encuentran los segmentos de código y de datos de un proceso hay disponibles los siguientes símbolos:

- ✓ `extern int _end`
- ✓ `extern int _etext`
- ✓ `extern int _edata`

A este espacio de memoria asignado al proceso se le denomina Espacio de Direccionamiento (ED), en la tabla de procesos viene representado por la estructura **mm\_struct**:

```
struct task_struct
```

*Mmap*

```
{ /* ... */  
    struct mm_struct*    mm; /*Memoria asociada*/  
/* ... */ }
```

## **Regiones de memoria (RM)**

Cada uno de los recursos citados anteriormente (código del proceso, datos...) se aloja en una región/zona dentro del ED del proceso, las cuales poseen los siguientes atributos:

- ✓ Direcciones de inicio y fin.
- ✓ “Derechos de acceso” asociados (no accesible, lectura, escritura, ejecución)
- ✓ Objeto asociado, p.e. un archivo.

El núcleo mantiene en memoria (en la tabla de procesos) una descripción de las regiones utilizadas por cada proceso, a modo de lista.

Existen una serie de descriptores para cada región. Entre ellos:

**vm\_start:** Dirección de inicio.

**vm\_end:** Dirección de fin.

**vm\_page\_prot:** Protección asociada.

**vm\_flags:** Estado:

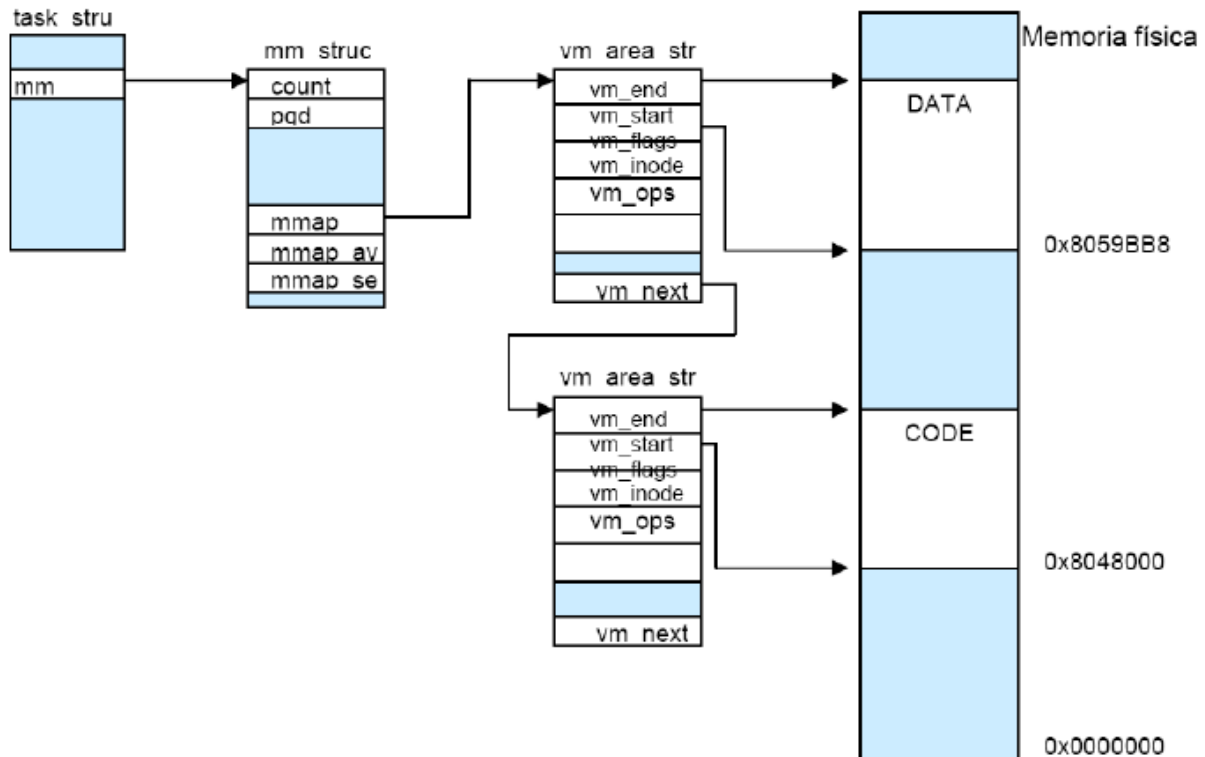
- VM\_READ
- VM\_WRITE
- VM\_EXEC.
- VM\_SHARED.
- VM\_MAYREAD.
- VM\_MAYWRITE.
- VM\_MAYEXEC.
- VM\_MAYSHARED.
- VM\_DENYWRITE.
- VM\_LOCKED.

**vm\_ops:** Operaciones que tiene asociada la región.

**vm\_offset:** Dirección de inicio de la zona de memoria respecto al inicio del objeto proyectado en memoria.

Los derechos de acceso a memoria son gestionados directamente por el procesador. Linux permite a un proceso modificar las protecciones de memorias asociadas a algunas de las regiones de su ED. Con la llamada **mprotect** podemos modificar las protecciones de acceso asociadas a la región especificada.

## MEMORIA VIRTUAL DE UN PROCESO:



Como ya es sabido, el núcleo mantiene una estructura `task_struct` por cada proceso, la cual guarda cierta información referente al mismo. En este caso el campo que nos interesa tratar es el “mm” el cual es un puntero a una estructura **mm\_struct**, que es la encargada de mantener la información asociada con la memoria virtual que maneja el proceso en cuestión. Esta estructura posee entre otros campos, un puntero a un área de memoria virtual (a un **vm\_area\_struct**) que controlará una determinada área de la memoria virtual referente a un fragmento del contenido del objeto que se desee volcar en memoria (para un proceso código, datos sin inicializar, datos inicializados, etc). Así, al tener dividida la memoria en zonas para cada una de las partes distintas del objeto, podemos asociar permisos y operaciones específicas para cada una de ellas, ofreciendo una mayor seguridad y flexibilidad en el manejo del objeto en memoria.

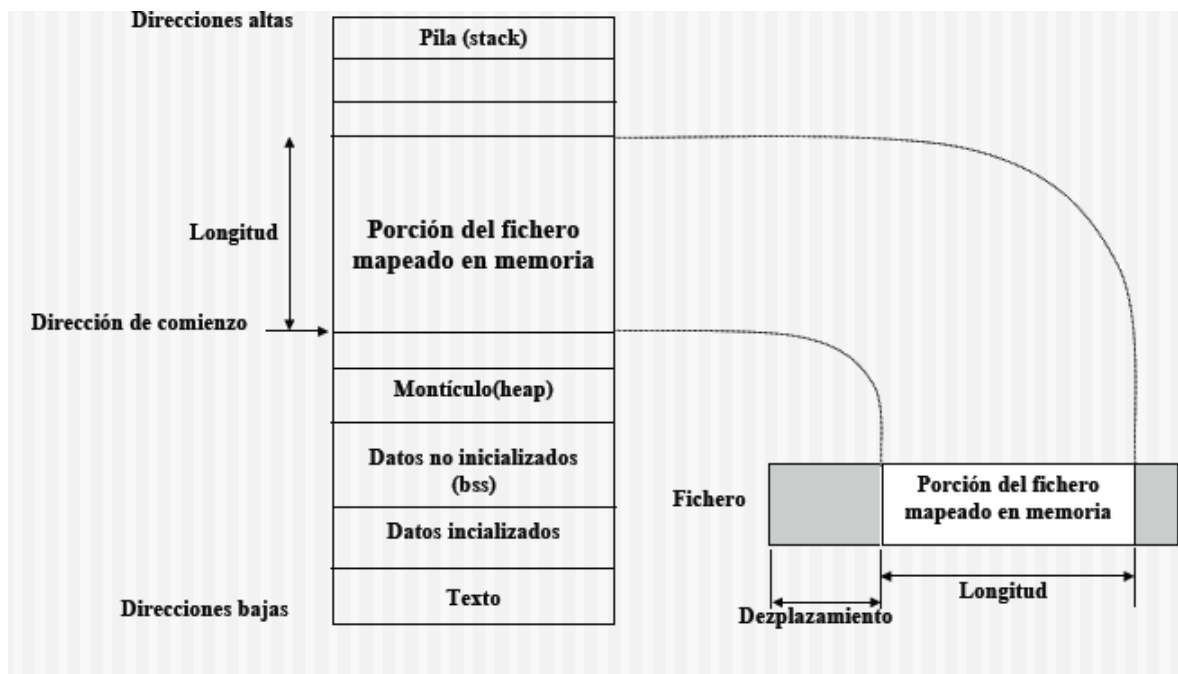
### 13.2 Proyección de archivos en memoria: File mapping

La manera de modificar fichero hasta ahora había sido comúnmente mediante la secuencia siguiente: 1. Open, 2. Read/write, 3. Close.

Pero esta no es la única manera:

Mediante la técnica de proyección de ficheros se pueden realizar modificaciones de ficheros de manera rápida y efectiva a través de una proyección de su contenido en memoria.

Es una operación que se encarga de crear una nueva región de memoria RM en el ED del proceso y el contenido del archivo proyectado será accesible en esta RM.



Su utilidad principal es la de facilitar la manipulación y acceso de archivos.

Los archivos proyectados en memoria (memory-mapped files) son un tipo de archivo especial que se basan en la capacidad de la memoria virtual para utilizar espacio físico en disco como si fueran páginas de memoria RAM.

File mapping es una asociación del contenido de un archivo con un trozo del espacio de direcciones virtual de un proceso. Para ello, el sistema operativo crea un **objeto file-mapping** con el fin de mantener esta asociación. Una vista de un archivo (file view) es una parte del espacio de direcciones virtual que el proceso puede usar para acceder al contenido de dicho archivo. Los procesos leen y escriben de esta vista utilizando punteros, tal y como lo harían con memoria creada dinámicamente.

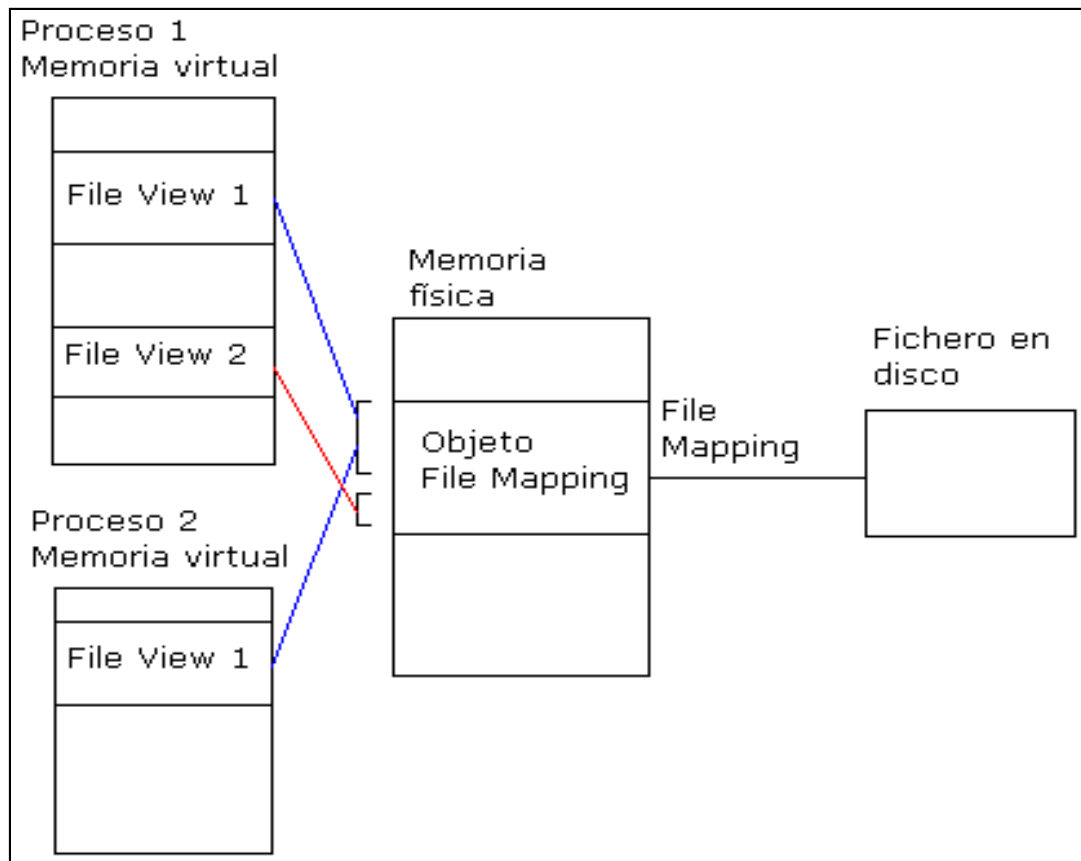
El objetivo es poder manejar ficheros de forma mucho más eficiente. El proceso utiliza la dirección de la zona correspondiente como dirección base y hace uso de un índice para acceder al elemento deseado, de la misma forma que para una variable de tipo matriz. Los archivos pueden ser compartidos por varios procesos.

### ***Tipos de proyecciones:***

- **Proyecciones compartidas:** Varios procesos proyectan el contenido de un mismo archivo en sus espacios de direccionamiento, y toda modificación efectuada por un proceso es inmediatamente visible para todos ellos. (MAP\_SHARED)
- **Proyecciones privadas:** Las modificaciones que efectúa cada proceso sobre el contenido del archivo son privadas, es decir, no son visibles para el resto de los procesos que han proyectado el mismo archivo en su espacio de direccionamiento. (MAP\_PRIVATE)
- **Proyecciones anónimas:** La proyección en memoria no afecta a ningún archivo. Se crea una nueva región de memoria cuyo contenido se inicializará a cero. Normalmente utilizada para implementar un malloc propio sin necesidad de invocar directamente a la llamada del sistema sbrk(). (MAP\_ANON)

Esta herramienta nos permite el poder manejar ficheros de manera mucho más eficiente. Las ventajas de mmap son:

- ✓ La e/s es considerablemente más rápida que empleando las llamadas read/write incluso cuando se dispone de cache de disco.
- ✓ El acceso es más sencillo, podemos usar punteros.
- ✓ Puede usarse para compartir datos permitiendo el acceso de múltiples procesos a los mismos.



Como se ha visto, una región de memoria puede ser asociada a una cierta porción de un archivo de un sistema de ficheros. A esta técnica se le llama memory mapping.

Un proceso puede crear un nuevo memory mapping realizando la llamada al sistema `mmap()`. Los programadores deben especificar la bandera de `MAP_SHARED` o la bandera de `MAP_PRIVATE` como parámetro de la llamada del sistema.

Una vez que se cree el mapeo, el proceso puede leer los datos almacenados en el archivo simplemente leyendo en las posiciones de memoria de la nueva región de memoria. Si es en modo compartido, el proceso puede también modificar el archivo correspondiente simplemente escribiendo en las mismas posiciones de memoria. Como regla general, si se comparte el memory mapping, la región de memoria correspondiente tiene la bandera de `VM_SHARED` activada.

Para destruir un mapeo, el proceso puede utilizar la llamada del sistema del `munmap()`.

*/\*Ejemplo de programa de usuario\*/*

```
void main ()
{
    /*...*/
}
```



```

/*Obtener nombre y tamaño del archivo y abrirlo*/

/*Proyección del archivo en memoria*/
addr= (char *) mmap(NULL, Size, PROT_READ, MAP_SHARED, fd, (off_t) 0);

/*Cierre del archivo*/
/*Visualización del contenido del archivo*/
for (int i = 0; i<Size; i++)
    putchar(addr[i]);
/*Liberación del archivo*/
flag=munmap (addr, Size);
/*...*/
}

```

## Llamada al sistema mmap

Mmap se corresponde con la llamada al sistema 90 y la nueva versión 192. Esta primitiva proyecta el contenido de un archivo en memoria, más concretamente, en el espacio de direcciones del proceso que la genera. Presenta la siguiente sintaxis:

```

#include <unistd.h>
#include <sys/mman.h>
void *mmap (void *start, size_t length, int prot, int flags, int fd, off_t offset);

```

**start** →Dirección para alojar la proyección. Si NULL el sistema elige.

**length** →Cantidad del fichero a mapear.

**prot** →Describe la protección de memoria deseada:  
 PROT\_EXEC = se permite ejecución  
 PROT\_READ = se permite leer.  
 PROT\_WRITE = se permite escribir.  
 PROT\_NONE = las páginas no pueden ser accedidas.  
 Estas opciones se pueden combinar separándolas por “[”.

**flags** →modificadores de acceso:

- MAP\_FIXED No seleccionar una dirección diferente a la especificada. Si la dirección especificada no puede ser utilizada, *mmap* fallará. Utilizar esta opción es desaconsejable.
- MAP\_SHARED Comparte este área con todos los otros procesos que señalan a este objeto.
- MAP\_PRIVATE Crear un área privada "copy-on-write".  
 MAP\_ANON, MAPDENY\_WRITE, MAP\_LOCKED.

**fd** →descriptor del fichero a usar. Previamente debe haber sido abierto.

**Offset** →desplazamiento del comienzo del mapeo en el archivo.

Hay que observar que ha de existir una coherencia entre el modo de apertura del fichero que se desea modificar y el modo de mapeo del mismo. Es decir, que si se desean realizar lecturas y escrituras sobre el archivo, esto habrá que especificarlo tanto en la llamada open como en la mmap:

OPEN → O\_RDWR como segundo parámetro.

MMAP → PROT\_WRITE | PROT\_READ como tercer parámetro.  
Si no se produce ningún error, la función devuelve un puntero al área creada.

### 13.3 Estructuras de datos en proyección de ficheros

Existen dos estructuras relacionadas con la memoria y los procesos que son esenciales para la implementación del mmap():

#### ***vm\_area\_struct***

Cuyos campos más destacables son:

vm\_start: Dirección de inicio.  
vm\_end: Dirección de fin.  
vm\_page\_prot: Protección asociada.  
vm\_flags: Estado:

- VM\_READ
- VM\_WRITE
- VM\_EXEC
- VM\_SHARED
- VM\_MAYREAD
- VM\_MAYWRITE
- VM\_MAYEXEC
- VM\_MAYSHARED
- VM\_DENYWRITE
- VM\_LOCKED

vm\_ops: Operaciones que tiene asociada.  
vm\_offset: Dirección de inicio de la zona de memoria respecto al inicio del objeto proyectado en memoria.

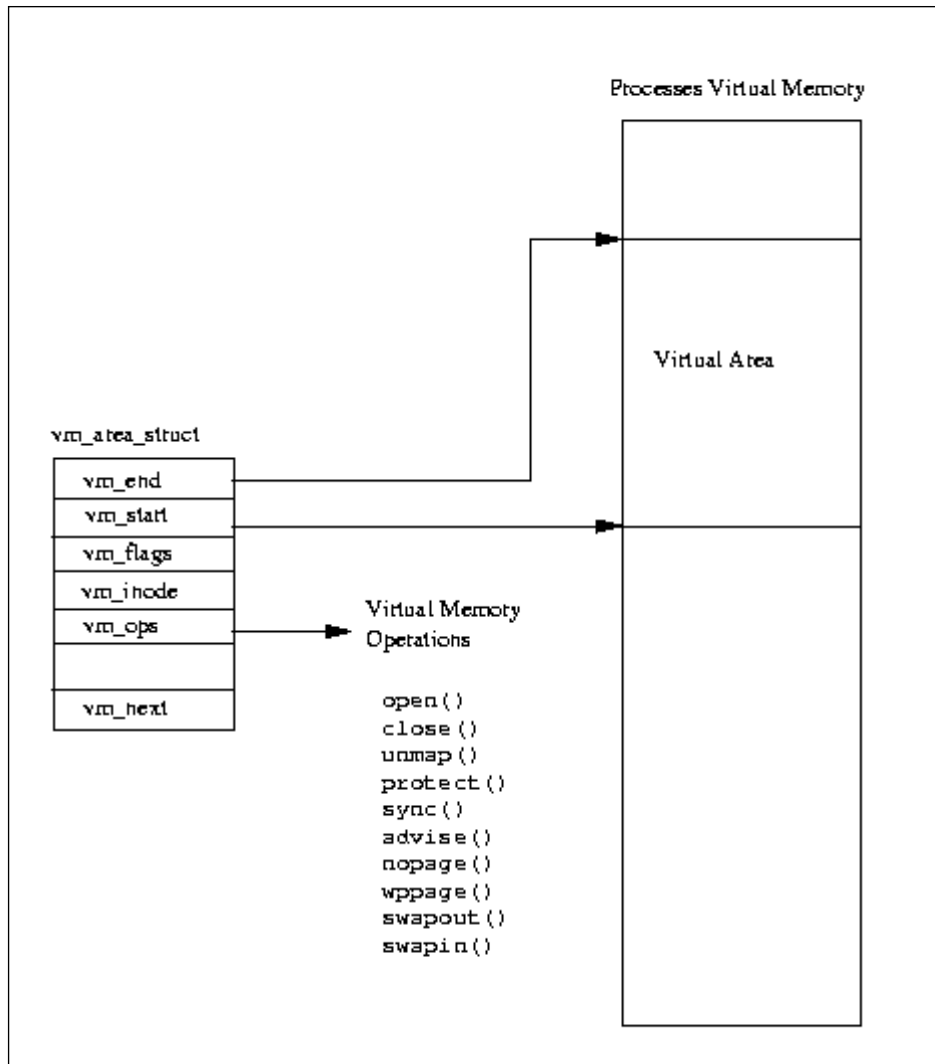
```

99struct vm_area_struct {
100     struct mm_struct *vm_mm;      /* The address space we belong to. */
101     unsigned long vm_start;      /* Our start address within vm_mm. */
102     unsigned long vm_end;      /* The first byte after our end address
103                                within vm_mm. */
104
105     /* linked list of VM areas per task, sorted by address */
106     struct vm_area_struct *vm_next;
107
108     pgprot_t vm_page_prot;      /* Access permissions of this VMA.
*/
109     unsigned long vm_flags;      /* Flags, listed below. */
110
111     struct rb_node vm_rb;
112

```

## Mmap

```
113     /*
114     * For areas with an address space and backing store,
115     * linkage into the address_space->i_mmap prio tree, or
116     * linkage to the list of like vmas hanging off its node, or
117     * linkage of vma in the address_space->i_mmap_nonlinear list.
118     */
119     union {
120         struct {
121             struct list_head list;
122             void *parent; /* aligns with prio_tree_node parent */
123             struct vm_area_struct *head;
124         } vm_set;
125
126         struct raw_prio_tree_node prio_tree_node;
127     } shared;
128
129     /*
130     * A file's MAP_PRIVATE vma can be in both i_mmap tree and
anon_vma
131     * list, after a COW of one of the file pages.  A MAP_SHARED
vma
132     * can only be in the i_mmap tree.  An anonymous MAP_PRIVATE,
stack
133     * or brk vma (with NULL file) can only be in an anon_vma
list.
134     */
135     struct list_head anon_vma_node; /* Serialized by anon_vma->lock
*/
136     struct anon_vma *anon_vma; /* Serialized by page_table_lock */
137
138     /* Function pointers to deal with this struct. */
139     struct vm_operations_struct *vm_ops;
140
141     /* Information about our backing store: */
142     unsigned long vm_pgoff; /* Offset (within vm_file) in
PAGE_SIZE
143                             units, *not*
PAGE_CACHE_SIZE */
144     struct file *vm_file; /* File we map to (can be NULL). */
145     void *vm_private_data; /* was vm_pte (shared mem) */
146     unsigned long vm_truncate_count; /* truncate_count or
restart_addr */
147
148 #ifndef CONFIG_MMU
149     atomic_t vm_usage; /* refcount (VMAs shared if !MMU) */
150 #endif
151 #ifdef CONFIG_NUMA
152     struct mempolicy *vm_policy; /* NUMA policy for the VMA */
153 #endif
154 };
```



## **mm-struct**

Es la estructura utilizada para gestionar el mapeo de archivos, junto con el `vma_struct`. Veamos sus características:

```

156 struct mm_struct {
157     struct vm_area_struct * mmap;      /* list of VMAs */
158     struct rb_root mm_rb;
159     struct vm_area_struct * mmap_cache; /* last find_vma result */

```

## Mmap

```
160 unsigned long (*get_unmapped_area) (struct file *filp,
161 unsigned long addr, unsigned long len,
162 unsigned long pgoff, unsigned long flags);
163 void (*unmap_area) (struct mm_struct *mm, unsigned long addr);
164 unsigned long mmap_base; /* base of mmap area */
165 unsigned long task_size; /* size of task vm space */
166 unsigned long cached_hole_size; /* if non-zero, the largest
hole below free_area_cache */
167 unsigned long free_area_cache; /* first hole of size
cached_hole_size or larger */
168 pgd_t *pgd;
169 atomic_t mm_users; /* How many users with user
space? */
170 atomic_t mm_count; /* How many references to "struct
mm_struct" (users count as 1) */
171 int map_count; /* number of VMAs */
172 struct rw_semaphore mmap_sem;
173 spinlock_t page_table_lock; /* Protects page tables and
some counters */
174
175 struct list_head mmlist; /* List of maybe swapped mm's.
These are globally strung
176 * together off
init_mm.mmlist, and are protected
177 * by mmlist_lock
178 */
179
180 /* Special counters, in some configurations protected by the
181 * page_table_lock, in other configurations by being atomic.
182 */
183 mm_counter_t file_rss;
184 mm_counter_t anon_rss;
185
186 unsigned long hiwater_rss; /* High-watermark of RSS usage */
187 unsigned long hiwater_vm; /* High-water virtual memory usage
*/
188
189 unsigned long total_vm, locked_vm, shared_vm, exec_vm;
190 unsigned long stack_vm, reserved_vm, def_flags, nr_ptes;
191 unsigned long start_code, end_code, start_data, end_data;
192 unsigned long start_brk, brk, start_stack;
193 unsigned long arg_start, arg_end, env_start, env_end;
194
195 unsigned long saved_auxv[AT_VECTOR_SIZE]; /* for /proc/PID/auxv
*/
196
197 cpumask_t cpu_vm_mask;
198
199 /* Architecture-specific MM context */
200 mm_context_t context;
```

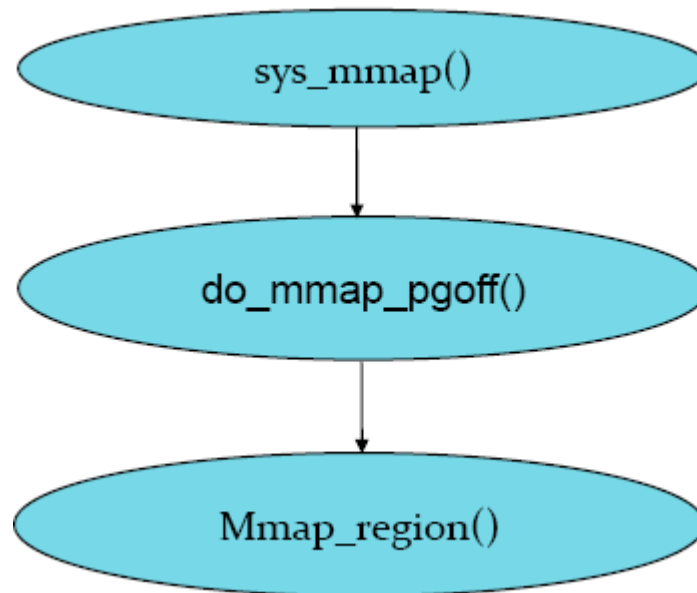
## Mmap

```
201
202  /* Swap token stuff */
203  /*
204     * Last value of global fault stamp as seen by this process.
205     * In other words, this value gives an indication of how long
206     * it has been since this task got the token.
207     * Look at mm/thrash.c
208     */
209  unsigned int faultstamp;
210  unsigned int token_priority;
211  unsigned int last_interval;
212
213  unsigned long flags; /* Must use atomic bitops to access the bits
*/
214
215  /* coredumping support */
216  int core_waiters;
217  struct completion *core_startup_done, core_done;
218
219  /* aio bits */
220  rwlock_t          ioctx_list_lock;
221  struct kiocx      *ioctx_list;
222};
```

## 13.4 mmap

El flujo de ejecución que sigue el núcleo para atender a la llamada **mmap()** es el siguiente:

**sys\_mmap**, llama a **do\_mmap\_pgoff**  
**do\_mmap\_pgoff** llama a **mmap\_region**



## **sys\_mmap**

```

36asm linkage long sys_mmap(unsigned long addr, unsigned long len,
unsigned long prot, unsigned long flags,
37   unsigned long fd, unsigned long off)
38{
39   long error;
40   struct file * file;
41
42   error = -EINVAL;
43   if (off & ~PAGE_MASK)
44       goto out;
45
46   error = -EBADF;
47   file = NULL;
48   flags &= ~(MAP_EXECUTABLE | MAP_DENYWRITE);
49   if (!(flags & MAP_ANONYMOUS)) {
50       file = fget(fd);
51       if (!file)
52           goto out;
53   }
54   down_write(&current->mm->mmap_sem);
55   error = do_mmap_pgoff(file, addr, len, prot, flags, off >>
PAGE_SHIFT);
56   up_write(&current->mm->mmap_sem);

```

## Mmap

```
57
58     if (file)
59         fput(file);
60out:
61     return error;
62}
```

### **do\_mmap\_pgoff**

Su ejecución sigue a rasgos generales los siguientes pasos:

1. Comprueba la validez de los parámetros.
2. Busca un rango de memoria no mapeado.
3. Verifica compatibilidades archivo – proyección.
4. Llamada a la función mmap\_region

```
891 unsigned long do_mmap_pgoff(struct file * file, unsigned long addr,
892 unsigned long len, unsigned long prot,
893 unsigned long flags, unsigned long pgoff)
894 {
895     struct mm_struct * mm = current->mm;
896     struct inode * inode;
897     unsigned int vm_flags;
898     int error;
899     int accountable = 1;
900     unsigned long reqprot = prot;
```

#### 1. Comprueba la validez de los parámetros:

```
908 if ((prot & PROT_READ) && (current->personality & READ_IMPLIES_EXEC))
909 if (!(file && (file->f_path.mnt->mnt_flags & MNT_NOEXEC)))
910     prot |= PROT_EXEC;
911 if (!len)
912     return -EINVAL;
913 if (!(flags & MAP_FIXED))
914     addr = round_hint_to_min(addr);
915 error = arch_mmap_check(addr, len, flags);
916 if (error)
917     return error;
```

Comprueba que no haya overflow.

```
923 len = PAGE_ALIGN(len);
924 if (!len || len > TASK_SIZE)
925     return -ENOMEM;
```

Revisa que no sobrepase el máximo de mappings en memoria



```
932 if (mm->map_count > sysctl_max_map_count)
933 return -ENOMEM;
```

## 2. Busca un rango de memoria no mapeado:

Obtiene una dirección de memoria de un área libre a la que tiene que mapear.  
y se asegura de que representa un sector correcto del espacio de direcciones.

```
938 addr = get_unmapped_area(file, addr, len, pgoff, flags);
939 if (addr & ~PAGE_MASK)
940 return addr;
```

## 3. Verifica compatibilidades archivo – proyección

```
965 inode = file ? file->f_path.dentry->d_inode : NULL;
967 if (file) {
968 switch (flags & MAP_TYPE) {
969 case MAP_SHARED:
970 if ((prot&PROT_WRITE) && !(file->f_mode&FMODE_WRITE))
971 return -EACCES;
```

Comprobamos que no permitimos escritura para un fichero abierto en modo append.

```
977 if (IS_APPEND(inode) && (file->f_mode & FMODE_WRITE))
978 return -EACCES;
```

Comprueba que el fichero no tiene locks de mando, que es cuando el bit setgid esta activado pero no tiene el bit de ejecucion de grupo.

```
983 if (locks_verify_locked(inode))
984 return -EAGAIN;
```

Si está mapeado en modo compartido.

```
986 vm_flags |= VM_SHARED | VM_MAYSHARE;
```

Comprueba que el fichero permita la escritura así como el mapeo

```
987 if (!(file->f_mode & FMODE_WRITE))
988 vm_flags &= ~(VM_MAYWRITE | VM_SHARED);
```

Para el caso del mapeo privado

Si está mapeado en modo privado, en caso que no esté en modo lectura o el mapeo permita ejecución devuelve un error.

```
991 case MAP_PRIVATE:
```

```
992 if (!(file->f_mode & FMODE_READ))
993 return -EACCES;
994 if (file->f_path.mnt->mnt_flags & MNT_NOEXEC) {
995 if (vm_flags & VM_EXEC)
996 return -EPERM;
997 vm_flags &= ~VM_MAYEXEC;
```

#### 4. LLAMADA A MMAP\_REGION

```
1029 return mmap_region(file, addr, len, flags, vm_flags, pgoff,
1030 accountable);
1031});
```

### **mmap\_region**

Realiza las siguientes funciones:

1. Comprueba si el rango de direcciones `addr+len` está dentro de una VMA y eliminar mapeos anteriores.
2. Creamos espacio para una VMA.
3. Inicializamos los campos de la estructura `vma`
4. Comprobar si se puede escribir en la región y enlazamos la `vma`
5. Finalizar la proyección actualizando la estructura `mm` del proceso y devolver la dirección de comienzo del VMA.

```
1067 unsigned long mmap_region(struct file *file, unsigned long addr,
1068                          unsigned long len, unsigned long flags,
1069                          unsigned int vm_flags, unsigned long pgoff,
1070                          int accountable)
1071 {
1072     struct mm_struct *mm = current->mm;
1073     struct vm_area_struct *vma, *prev;
1074     int correct_wcount = 0;
1075     int error;
1076     struct rb_node **rb_link, *rb_parent;
1077     unsigned long charged = 0;
1078     struct inode *inode = file ? file->f_path.dentry->d_inode : NULL;
1079
1080     /* Clear old maps */
1081     error = -ENOMEM;
```

1. Comprueba si el rango de direcciones `addr+len` esta dentro de una VMA y eliminar mapeos anteriores.

```

1082munmap_back:
1083     vma = find_vma_prepare(mm, addr, &prev, &rb_link, &rb_parent);
1084     if (vma && vma->vm_start < addr + len) {
1085         if (do_munmap(mm, addr, len))
1086             return -ENOMEM;
1087         goto munmap_back;
1088     }
1089
1090     /* Check against address space limit. */

Verificamos el límite del espacio de direccionamiento

1091     if (!may_expand_vm(mm, len >> PAGE_SHIFT))
1092         return -ENOMEM;
1093
1094     if (accountable && !(flags & MAP_NORESERVE) ||
1095         sysctl_overcommit_memory == OVERCOMMIT_NEVER) {
1096         if (vm_flags & VM_SHARED) {
1097             /* Check memory availability in shmem_file_setup? */
1098             vm_flags |= VM_ACCOUNT;
1099         } else if (vm_flags & VM_WRITE) {
1100             /*
1101              * Private writable mapping: check memory availability
1102              */
1103             charged = len >> PAGE_SHIFT;
1104             if (security_vm_enough_memory(charged))
1105                 return -ENOMEM;
1106             vm_flags |= VM_ACCOUNT;
1107         }
1108     }
1109
1110     /*
1111     * Can we just expand an old private anonymous mapping?
1112     * The VM_SHARED test is necessary because shmem_zero_setup
1113     * will create the file object for a shared anonymous map below.
1114     */
1115     if (!file && !(vm_flags & VM_SHARED) &&
1116         vma_merge(mm, prev, addr, addr + len, vm_flags,
1117                 NULL, NULL, pgoff, NULL))
1118         goto out;
1119

```

## 2. Creamos espacio para una vma

Determinamos el tipo de objeto que vamos a mapear y llamamos a la función específica para mapear ese tipo de objeto.

```

1120     /*
1121     * Determine the object being mapped and call the appropriate
1122     * specific mapper. the address has already been validated, but
1123     * not unmapped, but the maps are removed from the list.

```

```

1124     */
1125     vma = kmem_cache_zalloc(vm_area_cachep, GFP_KERNEL);
1126     if (!vma) {
1127         error = -ENOMEM;
1128         goto unacct_error;
1129     }
1130

```

### 3. Inicializamos los campos de la estructura vma

```

1131     vma->vm_mm = mm;
1132     vma->vm_start = addr;
1133     vma->vm_end = addr + len;
1134     vma->vm_flags = vm_flags;
1135     vma->vm_page_prot = vm_get_page_prot(vm_flags);
1136     vma->vm_pgoff = pgoff;
1137

```

### 4- Comprobamos si se puede escribir en la región:

```

1138     if (file) {
1139         error = -EINVAL;
1140         if (vm_flags & (VM_GROWSDOWN|VM_GROWSUP))
1141             goto free_vma;
1142         if (vm_flags & VM_DENYWRITE) {No se puede escribir sobre la
región
1143             error = deny_write_access(file);
1144             if (error)
1145                 goto free_vma; buscar una nueva región libre
1146             correct_wcount = 1; la región actual posee permisos de escritura
1147         }
1148         vma->vm_file = file; //asociamos el archivo a proyectar en la VMA
actual
1149         get_file(file);
// tratamos de realizar un mmap con "file"
1150         error = file->f_op->mmap(file, vma);
1151         if (error)
1152             goto unmap_and_free_vma; /desmapar y liberar la VMA
1153     } else if (vm_flags & VM_SHARED) {
1154         error = shmem_zero_setup(vma);
1155         if (error)
1156             goto free_vma;
1157     }
1158
1159     /* We set VM_ACCOUNT in a shared mapping's vm_flags, to inform
1160     * shmem_zero_setup (perhaps called through /dev/zero's ->mmap)
1161     * that memory reservation must be checked; but that reservation
1162     * belongs to shared memory object, not to vma: so now clear it.
1163     */
1164     if ((vm_flags & (VM_SHARED|VM_ACCOUNT)) ==
(VM_SHARED|VM_ACCOUNT))
1165         vma->vm_flags &= ~VM_ACCOUNT;

```

## Mmap

```
1166
1167 /* Can addr have changed??
1168 *
1169 * Answer: Yes, several device drivers can do it in their
1170 * f_op->mmap method. -DaveM
1171 */
1172 addr = vma->vm_start;
1173 pgoff = vma->vm_pgoff;
1174 vm_flags = vma->vm_flags;
1175
1176 if (vma_wants_writenotify(vma))
1177     vma->vm_page_prot = vm_get_page_prot(vm_flags &
~VM_SHARED);
1178
1179 if (!file || !vma_merge(mm, prev, addr, vma->vm_end,
1180     vma->vm_flags, NULL, file, pgoff, vma_policy(vma))) {
1181     file = vma->vm_file;
```

Enlaza el VMA en la lista y en el árbol rb de VMAs del proceso

```
1182     vma_link(mm, vma, prev, rb_link, rb_parent);
1183     if (correct_wcount)
1184         atomic_inc(&inode->i_writecount);
1185 } else {
1186     if (file) {
1187         if (correct_wcount)
1188             atomic_inc(&inode->i_writecount);
1189         fput(file);
1190     }
1191     mpol_free(vma_policy(vma));
1192     kmem_cache_free(vm_area_cachep, vma);
1193 }
```

5-.Finalizamos la proyección actualizando la estructura mm del proceso y devolvemos la dirección de comienzo del VMA.

```
1194out:
1195     mm->total_vm += len >> PAGE_SHIFT;
1196     vm_stat_account(mm, vm_flags, file, len >> PAGE_SHIFT);
1197     if (vm_flags & VM_LOCKED) {
1198         mm->locked_vm += len >> PAGE_SHIFT;
1199         make_pages_present(addr, addr + len);
1200     }
1201     if ((flags & MAP_POPULATE) && !(flags & MAP_NONBLOCK))
1202         make_pages_present(addr, addr + len);
1203     return addr; /devuelve la dirección de mapeo /
1204
```

Entrada de errores: Intentos de mapeos erróneos serán eliminados

```
1205unmap_and_free_vma:
1206     if (correct_wcount)
1207         atomic_inc(&inode->i_writecount);
1208     vma->vm_file = NULL;
```

```
1209     fput(file); /termina con el uso de la estructura file/
1210/* Deshacer mapeos parciales realizados */
1211     /* Undo any partial mapping done by a device driver. */
1212     unmap_region(mm, vma, prev, vma->vm_start, vma->vm_end);
1213     charged = 0;
1214free_vma:
1215     kmem_cache_free(vm_area_cachep, vma);
1216unacct_error:
1217     if (charged)
1218         vm_unacct_memory(charged);
1219     return error;
1220}
```

## 13.5 munmap

**int \*munmap (void \*start, size\_t length)**

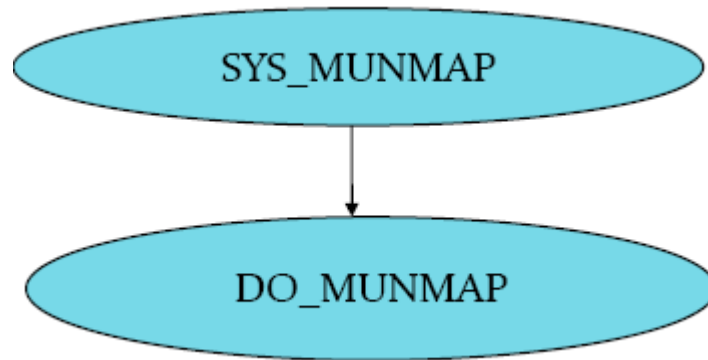
**start** → Especifica la dirección de inicio de la región/zona de memoria correspondiente a la proyección que se desea suprimir.

**length** → N° de bytes de la región.

Si no se produce ningún error, la función devuelve 0.

Según podemos leer en Understanding the Linux kernel 3rd Edition “Hay que fijarse que aquí no es necesario volcar el contenido de las páginas de una proyección de memoria compartida para ser destruidas. En realidad, estas páginas siguen actuando como caché de disco porque ellas todavía están incluidas en la caché de páginas”.

El orden de ejecución es el siguiente, munmap() hace una llamada al sistema, que aterriza a la función sys\_munmap:



La función `sys_munmap` está implementada como sigue: \_

```
1846 asmlinkage long sys_munmap(unsigned long addr, size_t len)
1847 {
1848     int ret;
1849     struct mm_struct *mm = current->mm;
1851     profile_munmap(addr);
```

Deshabilitamos la escritura en memoria, llamamos a `do_munmap` y luego volvemos a habilitar la escritura en la memoria:

```
1853     down_write(&mm->mmap_sem);
1854     ret = do_munmap(mm, addr, len);
1855     up_write(&mm->mmap_sem);
1856     return ret;
1857 }
```

## **do\_munmap**

```
1787 int do_munmap(struct mm_struct *mm, unsigned long start, size_t len)
1788 {
1789     unsigned long end;
1790     struct vm_area_struct *vma, *prev, *last;
```

Si el tamaño o la dirección de memoria no son validas devuelve un error.

```
1792     if ((start & ~PAGE_MASK) || start > TASK_SIZE || len > TASK_SIZE-start)
1793         return -EINVAL;
```

Si hay paginas no liberadas devuelve un error.

```
1795     if ((len = PAGE_ALIGN(len)) == 0)
1796         return -EINVAL;
```

Busca la vma que contenga la dirección de memoria de comienzo.

```

1798     /* Find the first overlapping VMA */
1799     vma = find_vma_prev(mm, start, &prev);
1800     if (!vma)
1801         return 0;
1802     /* we have start < vma->vm_end */

```

Comprueba que la dirección de inicio del mapeo sea menor que el final que hemos especificado a través de la suma del comienzo mas la longitud.

```

1804     /* if it doesn't overlap, we have nothing.. */
1805     end = start + len;
1806     if (vma->vm_start >= end)
1807         return 0;
1808
1809     /*
1810     * If we need to split any vma, do it now to save pain later.
1811     *
1812     * Note: mremap's move_vma VM_ACCOUNT handling assumes a
1813     * unmapped vm_area_struct will remain in use: so lower split_vma
1814     * places tmp vma above, and higher split_vma places tmp vma below.
1815     */

```

Comprueba si tiene que dividir una vma, ya que la dirección de inicio del mapeo puede estar a mitad de una vma, si es así aquí la divide para liberar solo la parte correspondiente al mapeo.

```

1816     if (start > vma->vm_start) {
1817         int error = split_vma(mm, vma, start, 0);
1818         if (error)
1819             return error;
1820         prev = vma;
1821     }

```

Comprueba si tiene que dividir la ultima vma, ya que el mapeo puede acabar a mitad de una vma, si es así la divide para liberar solo la parte correspondiente al mapeo.

```

1823     /* Does it split the last one? */
1824     last = find_vma(mm, end);
1825     if (last && end > last->vm_start) {
1826         int error = split_vma(mm, last, end, 1);
1827         if (error)
1828             return error;
1829     }
1830     vma = prev? prev->vm_next: mm->mmap;

```

Remueve las vma's y hace un unmap de las paginas actuales.



*Mmap*

```
1832     /*
1833     * Remove the vma's, and unmap the actual pages
1834     */
1835     detach_vmas_to_be_unmapped(mm, vma, prev, end);
1836     unmap_region(mm, vma, prev, start, end);
```

Libera la lista de vma's.

```
1838     /* Fix up all other VM information */
1839     remove_vma_list(mm, vma);
1840
1841     return 0;
1842 }
```

## 13.6 Funciones auxiliares

### unmap\_region

Desmapea una región a través de una llamada a unmap\_vmas y se ocupa de liberar otras estructuras.

Parámetros

- mm: descriptor de espacio de direccionamiento.
- vma, prev: las dos vma's donde comienza el mapeo.
- start: dirección de comienzo de la región.
- end: dirección de fin de la región.

Elimina la información de la tabla de páginas de la región indicada. La función es llamada con el cerrojo de la tabla de páginas cogido.

```
1678 /*
1679 * Get rid of page table information in the indicated region.
1680 *
1681 * Called with the mm semaphore held.
1682 */
1683 static void unmap_region(struct mm_struct *mm,
1684                         struct vm_area_struct *vma, struct vm_area_struct *prev,
1685                         unsigned long start, unsigned long end)
1686 {
1687     struct vm_area_struct *next = prev? prev->vm_next: mm->mmap;
1688     struct mmu_gather *tlb;
1689     unsigned long nr_accounted = 0;
1690
1691     lru_add_drain();
1692     tlb = tlb_gather_mmu(mm, 0);
1693     update_hiwater_rss(mm);
```

//En esta funcion se escribe en memoria.

```
1694     unmap_vmas(&tlb, vma, start, end, &nr_accounted, NULL);
1695     vm_unacct_memory(nr_accounted);
1696     free_pgtables(&tlb, vma, prev? prev->vm_end: FIRST_USER_ADDRESS,
1697                 next? next->vm_start: 0);
1698     tlb_finish_mmu(tlb, start, end);
1699 }
```

## unmap\_vmas

Desmapea toda una region de vma's.

Parámetros:

- tlb: dirección de la estructura mmu\_gather del llamador de la función.
- mm: la estructura mm\_struct de control.
- vma: la vma de comienzo.
- start\_addr: dirección virtual en la que comenzar a desmapear.
- end\_addr: dirección virtual en la que comenzar a desmapear.
- nr\_accounted: número de páginas desmapeadas en vm-accountable.
- details: detalles de truncar no lineal o invalidación de cache compartida.

Las acciones que realiza son las siguientes:

Devuelve el numero de vma's que fueron cubiertas por el desmapeado. Desmapea todas las páginas en la lista vma.

La función es llamada con el cerrojo de la tabla de páginas cogido. Solo las direcciones entre start y end serán desmapeadas.

La lista vma debe ser recorrida en orden ascendente de las direcciones virtuales.

La función asume que el que llama a la función hará un flush de todo el rango de direcciones desmapeadas después de que la función retorne.

```
785 /**
786  * unmap_vmas - unmap a range of memory covered by a list of vma's
787  * @tlbp: address of the caller's struct mmu_gather
788  * @vma: the starting vma
789  * @start_addr: virtual address at which to start unmapping
790  * @end_addr: virtual address at which to end unmapping
791  * @nr_accounted: Place number of unmapped pages in vm-accountable vma's
792  * @details: details of nonlinear truncation or shared cache invalidation
793  *
794  * Returns the end address of the unmapping (restart addr if interrupted).
795  *
796  * Unmap all pages in the vma list.
797  *
798  * We aim to not hold locks for too long (for scheduling latency reasons).
799  * So zap pages in ZAP_BLOCK_SIZE bytecounts. This means we need to
800  * return the ending mmu_gather to the caller.
```

```

801 *
802 * Only addresses between `start' and `end' will be unmapped.
803 *
804 * The VMA list must be sorted in ascending virtual address order.
805 *
806 * unmap_vmas() assumes that the caller will flush the whole unmapped address
807 * range after unmap_vmas() returns. So the only responsibility here is to
808 * ensure that any thus-far unmapped pages are flushed before unmap_vmas()
809 * drops the lock and schedules.
810 */
811 unsigned long unmap_vmas(struct mmu_gather **tlbp,
812     struct vm_area_struct *vma, unsigned long start_addr,
813     unsigned long end_addr, unsigned long *nr_accounted,
814     struct zap_details *details)
815 {
816     long zap_work = ZAP_BLOCK_SIZE;
817     unsigned long tlb_start = 0; /* For tlb_finish_mmu */
818     int tlb_start_valid = 0;
819     unsigned long start = start_addr;
820     spinlock_t *i_mmap_lock = details? details->i_mmap_lock: NULL;
821     int fullmm = (*tlbp)->fullmm;
822
823     for ( ; vma && vma->vm_start < end_addr; vma = vma->vm_next) {
824         unsigned long end;
825
826         start = max(vma->vm_start, start_addr);
827         if (start >= vma->vm_end)
828             continue;
829         end = min(vma->vm_end, end_addr);
830         if (end <= vma->vm_start)
831             continue;
832
833         if (vma->vm_flags & VM_ACCOUNT)
834             *nr_accounted += (end - start) >> PAGE_SHIFT;
835
836         while (start != end) {
837             if (!tlb_start_valid) {
838                 tlb_start = start;
839                 tlb_start_valid = 1;
840             }
841
842             if (unlikely(is_vm_hugetlb_page(vma))) {
843                 unmap_hugepage_range(vma, start, end);
844                 zap_work -= (end - start) /
845                     (HPAGE_SIZE / PAGE_SIZE);
846                 start = end;
847             } else
848                 start = unmap_page_range(*tlbp, vma,
849                     start, end, &zap_work, details);
850

```

```

851         if (zap_work > 0) {
852             BUG_ON(start != end);
853             break;
854         }
855
856         tlb_finish_mmu(*tlbp, tlb_start, start);
857
858         if (need_resched() ||
859             (i_mmap_lock && need_lockbreak(i_mmap_lock))) {
860             if (i_mmap_lock) {
861                 *tlbp = NULL;
862                 goto out;
863             }
864             cond_resched();
865         }
866
867         *tlbp = tlb_gather_mmu(vma->vm_mm, fullmm);
868         tlb_start_valid = 0;
869         zap_work = ZAP_BLOCK_SIZE;
870     }
871 }
872 out:
873     return start; /* which is now the end (or restart) address */
874 }

```

### Función find\_vma\_prev y Función find\_vma

Sus objetivos son similares, buscan el vma indicada por los parámetros de entrada. Pero find\_vma devuelve el puntero al VMA anterior.

Parámetros

- mm: descriptor de espacio de direccionamiento.
- addr: dirección especificada.
- pprev: predecesor del VMA

Esta parte es nueva antes usaba un árbol AVL y ahora usa un árbol rojo negro.

```

1436 /* Same as find_vma, but also return a pointer to the previous VMA in *pprev. */
1437 struct vm_area_struct *
1438 find_vma_prev(struct mm_struct *mm, unsigned long addr,
1439              struct vm_area_struct **pprev)
1440 {
1441     struct vm_area_struct *vma = NULL, *prev = NULL;
1442     struct rb_node *rb_node;
1443     if (!mm)
1444         goto out;
1445
1446     /* Guard against addr being lower than the first VMA */
1447     vma = mm->mmap;

```

Recorre el árbol rojo negro en busca del nodo que corresponde a la dirección de memoria pasada.

```

1449     /* Go through the RB tree quickly. */
1450     rb_node = mm->mm_rb.rb_node;
1451
1452     while (rb_node) {
1453         struct vm_area_struct *vma_tmp;
1454         vma_tmp = rb_entry(rb_node, struct vm_area_struct, vm_rb);
1455
1456         if (addr < vma_tmp->vm_end) {
1457             rb_node = rb_node->rb_left;
1458         } else {
1459             prev = vma_tmp;
1460             if (!prev->vm_next || (addr < prev->vm_next->vm_end))
1461                 break;
1462             rb_node = rb_node->rb_right;
1463         }
1464     }
1465
1466 out:
1467     *pprev = prev;
1468     return prev ? prev->vm_next : vma;
1469 }

```

### **detach\_vmas\_to\_be\_unmapped**

Desenlaza las vma's, con su árbol rojo negro, para que puedan ser desmapeadas por otras funciones.

Parámetros:

- mm: descriptor de espacio de direccionamiento.
- vma: la vma que se desea desmanear.

Crea una lista de vma's tocadas por el unmap, removiéndolas de la lista de vma's de la mm.

```

1701 /*
1702  * Create a list of vma's touched by the unmap, removing them from the mm's
1703  * vma list as we go..
1704  */
1705 static void
1706 detach_vmas_to_be_unmapped(struct mm_struct *mm, struct vm_area_struct
*vma,
1707     struct vm_area_struct *prev, unsigned long end)
1708 {
1709     struct vm_area_struct **insertion_point;
1710     struct vm_area_struct *tail_vma = NULL;
1711     unsigned long addr;
1712
1713     insertion_point = (prev ? &prev->vm_next : &mm->mmap);

```

Recorre la lista eliminando cada nodo de la misma.

```

1714     do {
1715         rb_erase(&vma->vm_rb, &mm->mm_rb);
1716         mm->map_count--;
1717         tail_vma = vma;
1718         vma = vma->vm_next;
1719     } while (vma && vma->vm_start < end);
1720     *insertion_point = vma;
1721     tail_vma->vm_next = NULL;

```

Destruye la cache

```

1722     if (mm->unmap_area == arch_unmap_area)
1723         addr = prev ? prev->vm_end : mm->mmap_base;
1724     else
1725         addr = vma ? vma->vm_start : mm->mmap_base;
1726     mm->unmap_area(mm, addr);
1727     mm->mmap_cache = NULL;      /* Kill the cache. */
1728 }

```

### remove\_vma\_list

Desmapea la lista que contiene las vma's.

Parámetros:

- mm: descriptor de espacio de direccionamiento.
- \*mpnt: puntero al comienzo de la lista.

Elimina las vma's de la lista y actualiza la lista.

```

1656 /*
1657  * Ok - we have the memory areas we should free on the vma list,
1658  * so release them, and do the vma updates.
1659  *
1660  * Called with the mm semaphore held.
1661  */
1662 static void remove_vma_list(struct mm_struct *mm, struct vm_area_struct
*vma)
1663 {
1664     /* Update high watermark before we lower total_vm */
1665     update_hiwater_vm(mm);
1666     do {
1667         long nrpages = vma_pages(vma);
1668
1669         mm->total_vm -= nrpages;
1670         if (vma->vm_flags & VM_LOCKED)
1671             mm->locked_vm -= nrpages;
1672         vm_stat_account(mm, vma->vm_flags, vma->vm_file, -nrpages);
1673         vma = remove_vma(vma);

```

```

1674     } while (vma);
1675     validate_mm(mm);
1676 }

```

## 13.7 msync

La llamada al sistema `msync()` puede ser usada por un proceso para volcar a disco las páginas de una proyección de memoria compartida que hayan sido modificadas. Recibe como parámetros la dirección de comienzo del intervalo, la longitud del mismo, y una banderas que pueden ser:

- `MS_SYNC`

Le pide a la llamada al sistema que suspenda el proceso hasta que la operación de E/S se haya completado. De esta forma, el proceso que llamó puede asumir que cuando la llamada al sistema termina, todas las páginas de esta proyección de memoria han sido volcadas a disco.

- `MS_ASYNC` (contraria a `MS_SYNC`)

Le pide a la llamada al sistema que retorne inmediatamente sin suspender al proceso llamador.

-`MS_INVALIDATE`

Le pide a la llamada al sistema que invalide otras proyecciones de memoria de este mismo fichero.

```

16 /*
17 * MS_SYNC syncs the entire file - including mappings.
18 *
19 * MS_ASYNC does not start I/O (it used to, up to 2.5.67).
20 * Nor does it marks the relevant pages dirty (it used to up to 2.6.17).
21 * Now it doesn't do anything, since dirty pages are properly tracked.
22 *
23 * The application may now run fsync() to
24 * write out the dirty pages and wait on the writeout and check the result.
25 * Or the application may run fadvise(FADV_DONTNEED) against the fd to start
26 * async writeout immediately.
27 * So by not starting I/O in MS_ASYNC we provide complete flexibility to
28 * applications.
29 */
30 asmlinkage long sys_msync(unsigned long start, size_t len, int flags)
31 {
32     unsigned long end;
33     struct mm_struct *mm = current->mm;
34     struct vm_area_struct *vma;
35     int unmapped_error = 0;
36     int error = -EINVAL;
37
38     if (flags & ~(MS_ASYNC | MS_INVALIDATE | MS_SYNC))
39         goto out;
40     if (start & ~PAGE_MASK)

```

```

41     goto out;
42     if ((flags & MS_ASYNC) && (flags & MS_SYNC))
43         goto out;
44     error = -ENOMEM;
45     len = (len + ~PAGE_MASK) & PAGE_MASK;
46     end = start + len;
47     if (end < start)
48         goto out;
49     error = 0;
50     if (end == start)
51         goto out;
52     /*
53     * If the interval [start,end) covers some unmapped address ranges,
54     * just ignore them, but return -ENOMEM at the end.
55     */
56     down_read(&mm->mmap_sem);
57     vma = find_vma(mm, start);
58     for (;;) {
59         struct file *file;
60
61         /* Still start < end. */
62         error = -ENOMEM;
63         if (!vma)
64             goto out_unlock;
65         /* Here start < vma->vm_end. */
66         if (start < vma->vm_start) {
67             start = vma->vm_start;
68             if (start >= end)
69                 goto out_unlock;
70             unmapped_error = -ENOMEM;
71         }
72         /* Here vma->vm_start <= start < vma->vm_end. */
73         if ((flags & MS_INVALIDATE) &&
74             (vma->vm_flags & VM_LOCKED)) {
75             error = -EBUSY;
76             goto out_unlock;
77         }

```

En este fragmento de código es donde se escribe en disco, podemos ver como se hace un fput.

```

78     file = vma->vm_file;
79     start = vma->vm_end;
80     if ((flags & MS_SYNC) && file &&
81         (vma->vm_flags & VM_SHARED)) {
82         get_file(file);
83         up_read(&mm->mmap_sem);
84         error = do_fsync(file, 0);
85         fput(file); //Escribimos las modificaciones en disco
86         if (error || start >= end)
87             goto out;

```



## Mmap

```
88         down_read(&mm->mmap_sem);
89         vma = find_vma(mm, start);
90     } else {
91         if (start >= end) {
92             error = 0;
93             goto out_unlock;
94         }
95         vma = vma->vm_next;
96     }
97 }
98 out_unlock:
99     up_read(&mm->mmap_sem);
100 out:
101     return error ? : unmapped_error;
102 }
```