Reporte

Autores:

- · Joseph Avila
- · Ramiro Serrano

Objetivos

- Trabajar con punteros para manipular los datos almacenados en la memoria
- Trabajar con el mecanismo de asignación de memoria en la biblioteca c estándar
- Comprender e implementar los conceptos detrás de un asignador de memoria

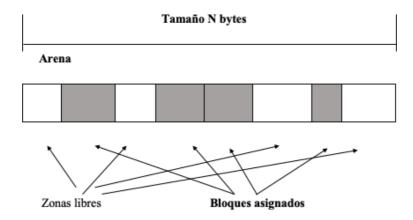
Un asignador de memoria se puede describir, en los términos más simples, de la siguiente manera:

Recibe un bloque grande y compacto (sin "agujeros") de memoria, que tiene que gestionar. Este bloque, en terminología especializada, se llama *arena*. Por ejemplo, el sistema de asignación malloc()administra heap su programa, que es un segmento especial de memoria reservado específicamente para asignaciones dinámicas.

Los usuarios solicitan porciones más pequeñas del tamaño especificado de este bloque. El asignador debe encontrar en la *arena* una porción libre continua (no asignada), mayor o igual al tamaño solicitado por el usuario, que luego marca como ocupada y devuelve al usuario la dirección de inicio del área recién marcada como asignada. El asignador debe tener cuidado de que los bloques asignados no se superpongan (estén disyunto), porque de lo contrario los datos modificados en un bloque alterarán los datos en el otro bloque también.

Los usuarios pueden pedirle al asignador que libere una parte de la memoria asignada previamente para que el nuevo espacio libre esté disponible para otras asignaciones.

En cualquier momento, la *arena* parece una sucesión de bloques libres u ocupados, como se muestra en la figura siguiente.



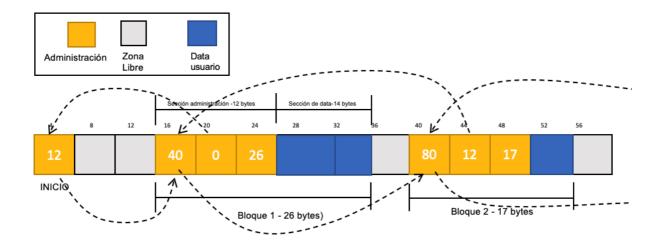
Un problema que tiene cualquier asignador de memoria es cómo realizar un seguimiento de los bloques asignados, las porciones libres y su tamaño. Generalmente, existen dos soluciones para este problema:

- Definición de áreas de memoria de arena separadas que contienen listas de bloques y su descripción. Por lo tanto, la arena contendrá solo datos del usuario, y el asignador utilizará la sección separada para encontrar bloques libres y realizar un seguimiento de los bloques asignados.
- La otra solución, lo que se implemento en este trabajo, usa la arena para almacenar información sobre los bloques asignados. El precio que se paga es que la arena no estará totalmente disponible para los usuarios, porque contendrá, además de datos, información de gestión, pero la ventaja es que no necesita memoria adicional y generalmente es más rápida que la primera opción.

Estructura dela arena

A continuación, consideraremos la arena como una secuencia (vector) de N bytes (tipo de datos char sin signo). Se puede acceder a cada byte a través de su índice 0 a N010. Consideraremos que un índice es un entero de 32 bits con signo (el tipo de datos int en un sistema operativo de 32 bits). Además, a veces necesitaremos considerar 4 bytes sucesivos en la arena como representando el valor de un índice. En esta situación, consideraremos que el índice está representado en formato 'little-endian', por lo que podremos lanzar desde un puntero escriba unsigned char * a uno de tipo int *, para acceder al valor del índice, almacenado en la arena.

La siguiente figura ilustra la estructura detallada de la arena, durante la ejecución del programa:



La estructura de un bloque

Se puede ver que cada bloque de memoria asignado (marcado con un borde en negrita) consta de dos secciones:

La primera sección, gestión, está representada por 12 bytes 3 * tamaño de (int)) divididos en 3 enteros (de 4 bytes cada uno). Los tres enteros representan lo siguiente:

- El primer número entero representa el índice de inicio del siguiente bloque de memoria en la arena (ubicado inmediatamente "a la derecha" del bloque actual, si miramos la arena como una secuencia de bytes de izquierda a derecha). Se considera que un bloque comienza con la sección de gestión, y todas las pistas sobre los bloques se tratarán como tales. Si el bloque es el último en la arena (más "a la derecha"), entonces el valor del primer número entero en la sección será 0.
- El segundo número entero de la sección representa el índice inicial del bloque inmediatamente anterior en la arena. Si el bloque es el primero en la arena, entonces el valor de este número entero será 0.
- El tercer número entero de la sección representa la longitud total del bloque, es decir, la longitud de las dos secciones juntas (no solo los datos asignados al usuario).

La segunda sección contiene los datos reales del usuario. La sección tiene una longitud en bytes igual al tamaño de los datos solicitados por el usuario al llamar a la función de asignación. El índice devuelto por el asignador a una nueva asignación representa el comienzo de esta sección del nuevo bloque y no el comienzo de la primera sección, ya

que la parte de administración de memoria debe ser completamente transparente para el usuario.

Encadenamiento de bloques

Como se puede ver en la figura anterior, al comienzo de la arena están reservados 4 bytes que representan el índice de inicio. Si la arena no contiene ningún bloque (por ejemplo, inmediatamente después de la inicialización), este índice es 0.

El índice de inicio marca el inicio de la cadena de bloques en la arena: desde este índice podemos llegar al inicio del primer bloque, luego usando la sección de administración del primer bloque podemos encontrar el inicio del segundo bloque, y así sucesivamente, hasta llegar al bloque que tiene el índice del siguiente bloque 0 (es el último bloque de la arena). De esta forma podemos cruzar todos los bloques de la arena, y también identificar los espacios libres en la arena, que representan los espacios entre dos bloques sucesivos.

Es de destacar que la cadena se puede atravesar en ambos sentidos: desde una cuadra podemos llegar tanto al vecino de la derecha como al de la izquierda. Además, cuando se asigna un nuevo bloque o se libera uno antiguo, "es necesario cambiar la cadena de bloques". Por lo tanto, al asignar un nuevo bloque de memoria, debe considerar lo siguiente:

- ▼ El espacio libre en el que se asigna el nuevo bloque está delimitado por dos bloques vecinos como máximo. Las secciones de gestión de estos vecinos deben modificarse de la siguiente manera:
 - El índice del siguiente bloque en la estructura de gestión del bloque izquierdo debe apuntar al nuevo bloque. Si el bloque de la izquierda no existe, se cambia el índice de inicio.
 - El índice del bloque anterior en la estructura de gestión del bloque derecho debe apuntar al nuevo bloque. Si el bloque de la derecha no existe, no pasa nada.
- ▼ La sección de administración del nuevo bloque contendrá los índices de los dos vecinos, o 0 en lugar del vecino faltante

Al liberar un bloque, las secciones de administración de vecinos deben cambiarse de manera similar a como al agregar.

Operación del programa

El programa implementa una serie de operaciones en la arena, que se lanzarán siguiendo los comandos que reciba en la entrada. Cada pedido se dará en una línea y los resultados se mostraran en el acto. La siguiente sección presenta la sintaxis de posibles comandos y el formato de visualización de los resultados.

Implementaciones

INICIALIZAR <N>

Este comando se llama primero e inicializa una arena de N bytes. Inicialización significa la asignación dinámica de la memoria requerida para almacenar la arena, la configuración de cada byte en 0 y la inicialización de la cadena de bloques (configurando el índice de inicio en 0).

El comando no muestra ningún resultado.

FINALIZAR

Este comando se llama en último lugar y libera la memoria asignada en la inicialización y finalizar el programa.

El comando no mostrará ningún resultado.

DUMP

Este comando mostrará el mapa de memoria completo, tal como se encuentra actualmente, byte por byte. Se mostrarán 16 bytes por línea de la siguiente manera:

- Al principio de la línea, se mostrará el índice actual, en formato hexadecimal, con 8 dígitos hexadecimales en mayúscula.
- Luego se muestra una TAB ('\ t'), seguida de 16 bytes, separados por un espacio y en formato hexadecimal, con 2 dígitos hexadecimales en mayúscula cada uno. Se mostrará espacio adicional entre el octavo y el noveno bytes.
- En la última línea, independientemente del número de bytes en la arena, se mostrará el índice del último byte en la arena + 1 (prácticamente, el tamaño de la arena), en formato hexadecimal con 8 dígitos hexadecimales en mayúscula.
- · Muestra los bytes del mapa en formato hexadecimal;
- Similar a hexdump.

ASIGNAR<TAMAÑO>

- El comando asignará TAMAÑO bytes de memoria de la arena. Necesitará encontrar un área libre suficientemente grande (para ajustarse a TAMÑO bytes + sección de administración) y reservar un bloque 'al principio' del área (no en el medio, no al final). La primera zona franca válida se debe utilizar en una búsqueda de izquierda a derecha.
- El comando mostrará, en formato decimal, el índice de inicio del bloque asignado en

la arena, o 0 si no se ha encontrado una zona libre suficientemente grande en la arena. Se muestra el índice de la sección de datos en el nuevo bloque, no la sección de administración.

• Devuelve la dirección de inicio del área asignada.

FREE <INDICE>

- El comando liberará el bloque de memoria cuyas secciones de datos comienzan en la posición INDICE en la arena. Básicamente, INDICE será un valor que fue devuelto previamente por un comando 'ASIGNAR'. Tras la ejecución de este comando, el espacio de arena ocupado por el bloque antiguo volverá a estar disponible para asignaciones posteriores.
- El comando no mostrará ningún resultado

LLENAR <INDICE> <TAMAÑO> <VALOR>

- El comando establecerá TAMAÑO bytes consecutivos en la arena, comenzando con el índice INDICE, al valor VALOR, entre 0 y 255 inclusive. Advertencia, este comando también puede cambiar los bytes de administración, no solo los bytes de datos. En este caso, se garantiza que la arena no se corrompe después de una serie de comandos LLENAR consecutivos.
- El comando no mostrará ningún resultado.

SHOW < INFORMACION>

El comando mostrará información estadística sobre el estado de la arena. INFORMACION puede ser uno de los siguientes:

▼ FREE

Se mostrará el número de bytes libres en la arena (en formato decimal), junto con la cantidad de regiones libres (zonas continuas) en la arena de la siguiente manera:

<nblocks> bloques (<nbytes> bytes) libres

▼ USO

- ▼ Se mostrarán, una línea a la vez:
 - Número de bytes utilizados en la arena (solo secciones de datos)
 - Eficiencia de uso (en porcentaje) igual a la cantidad de bytes usados en relación con la cantidad de bytes reservados (que no son libres)
 - Fragmentación (en porcentaje), igual al número de zonas francas 1, relacionado con el número de bloques asignados. Para una arena sin bloques asignados, la fragmentación se considerará 0.
- ▼ El formato de visualización es:

```
<nblocks> bloques(<nbytes> bytes) usados
<eff>% Eficiencia
<fragm>% Fragmentacion
```

▼ ASIGNACIONES

▼ Las áreas libres y asignadas se mostrarán en una línea, en el orden en que se colocan en la arena. Cada línea tendrá la forma:

{Libre|Ocupado} <N>

▼ Donde {.. | ..} representa que solo se mostrará uno de los valores. N representa el tamaño (distinto de cero), en bytes, de esa área.

ALLOCALIGNED <TAMAÑO> <ALINEACION>

Este comando funcionará como ASIGNAR, excepto que el índice devuelto deberá estar alineado con los bytes ALINEACION, donde ALINEACION es una potencia de 2 (puede ser 1, 2, 4, 8, etc.). Un índice INDICE se alinea con los bytes ALINEACION si INDICE% ALINEACION == 0.

REASIGNAR <INDICE> <TAMAÑO>

- Este comando reasignará un área de memoria devuelta previamente a la dirección INDICE en un nuevo espacio de memoria TAMAÑO y mostrará el índice de la sección de datos del nuevo bloque asignado. También copiará los datos del bloque antiguo al bloque nuevo. Si TAMAÑO es más pequeño que el tamaño original, solo se copiarán los bytes TAMAÑO(se producirá el truncamiento).
- Al encontrar un área de memoria libre, se repite el procedimiento de búsqueda de izquierda a derecha. No es válido comprobar que ya hay espacio para expansión / reducción en la ubicación actual

SHOW MAP < LONGITUD>

El comando mostrará una cadena de caracteres LONGITUD en varias líneas, cada carácter será "*" o ".", Que describirá las áreas libres u ocupadas de la arena. Un carácter es "" si hay al menos un byte reservado en el área que describe, de lo contrario será "." Cada línea mostrará un máximo de 80 caracteres de este tipo. Si el tamaño de la arena es N, entonces un carácter representará x = N / LONGITUD bytes. Si al menos uno de los x bytes está ocupado, se mostrará "*", en caso contrario ".". Atención, x también puede ser una subunidad.

DEFRAGMENTAR

- Pega todas las áreas asignadas a la izquierda, de modo que, después de ejecutar el comando, la fragmentación disminuye a * 0% *;
- Devuelve un vector que hace la conexión entre los índices antiguos de las áreas de memoria y los nuevos.

SAFE_LLENAR INDEX SIZE VALUE

- La función LLENAR corre el riesgo de sobrescribir bytes donde no deberían tener acceso:
- La función SAFE_LLENAR comprueba la escritura en un INDICE válido (asignado) y un número de bytes que no exceda el área donde se realiza la escritura.

Implementaciones

Funciones

```
int32_t ALLOCALIGNED(block_t *block, int32_t size, int32_t align); int32_t
buscarPos(int32_t pos, int32_t align, int32_t size,
                    int32_t prevFinal, int32_t nextFirst);
// la función busca la posición a la que se podría asignar la nueva área alineada
int32_t realloc_(block_t *block, int32_t pos, int32_t size);
void copiarMemoria(block_t *block, int32_t *currIndex, int newPos, int size);
/ * copiar bytes del área currIndex al área newPos, teniendo en
cuenta las dimensiones de estas áreas * / void defragmentar(block_t
*block, defrag_t *def);
/ * adjuntar todas las áreas asignadas de la arena y regresar un vector con
sus posiciones antiguas y nuevas * /
void FREE(block_t *block, int32_t pos);
void | lenar(block_t *block, int32_t pos, int32_t size, int32_t value); void safe_fill(block_t
*block, int32_t pos, int32_t size, int32_t value);
// es un fill(LLENAR) que no sobrescribe áreas inválidas o no asignadas void
mostrar(block_t *block, char *arg);
void mostrar_map(block_t *block, int32_t l);
// mostrar el carácter c (* o.), para Imprimir tiempos, en el formato solicitado por MOSTRAR_MAP void
printMemoria(int32_t toPrint, int32_t *count, char c);
int32_t asignar(block_t *block, int32_t size);
void asignarBtw(block_t *block, int32_t *prev, int32_t *next, int32_t start,
                 int32 t size);
// inserta un área entre 2 índices (punteros) en la arena
void asignarLast(block_t *block, int32_t *prev, int32_t *next, int32_t start,
                  int32 t size);
// agrega un área después de la última asignada previamente void
volcado(block_t *block);
void mostrar_free(block_t *block); void
mostrar_usage(block_t *block); void
mostrar alloc(block t *block);
int32_t verificarPos(block_t *block, int32_t pos);
/ * devuelve O si pos no es parte de un área disponible o
posición inicial del área a la que pertenece en caso contrario * / void
inicializar(block_t *block);
void finalizar(block_t *block);
```

Structs

Struct para la defragmentacion

```
typedef struct {
    int32_t oldPos, newPos;
} defrag_t;
```

Scruct para los bloques:

```
typedef struct {
    int32_t len:
    uchar_t *mem:
} block_t;
```

Resultados

Se realiza 12 test:

Test 1

INPUT

```
INICIALIZAR 100
ASIGNAR 20
ASIGNAR 10
FREE 16
ASIGNAR 19
LLENAR 16 19 255
LLENAR 48 10 127 DUMP
MOSTRAR ASIGNACIONES
ASIGNAR 1
MOSTRAR USO
FINALIZAR
```

OUTPUT

```
70
3 blocks (30 bytes) usados
42% Eficiencia 33% Fragmentacion
```

INPUT

```
INICIALIZAR 100
ASIGNAR 13
ASIGNAR 14
ASIGNAR 15
FREE 41 MOSTRAR
USO LLENAR 0 4 0
MOSTRAR FREE
MOSTRAR ASIGNACIONES
FINALIZAR
```

OUTPUT

```
16
41
67
2 blocks (28 bytes) usados
50% Efficiencia 50% Fragmentacion
1 blocks (96 bytes) free
0cupados 4 bytes
Libres 96 bytes
```

Test 3

INPUT

```
INICIALIZAR 100

LLENAR 0 1 30

LLENAR 38 1 15 MOSTRAR

ASIGNACIONES LLENAR 42 3

255

DUMP ASIGNAR

20 DUMP

FREE 42

MOSTRAR ASIGNACIONES

FINALIZAR
```

OUTPUT

```
00000060 00 00 00 00
00000064
57
00000050
 00000060
 00 00 00 00
00000064
Ocupados 4 bytes
Libres41 bytes
OCupados 32 bytes
Libres 23 bytes
```

INPUT

OUTPUT

```
16
00000000
   04 00 00 00 00 00 00 00
             00 00 00 00 19 00 00 00
00000010
   FF FF FF FF FF FF
             FF FF FF FF 00 00 00
00000060 00 00 00 00
00000064
16
0
0
78
00000000
    04 00 00 00 42 00 00 00 00 00 00 3E 00 00 00
0000010
    00000020
    00000030
```

INPUT

```
INICIALIZAR 100

ASIGNAR 10

ASIGNAR 10

ASIGNAR 10

DUMP

ASIGNAR 10

FINALIZAR

ASIGNAR 10

FREE 16

FREE 60
```

OUTPUT

Test 6

INPUT

```
INICIALIZAR 100
ASIGNAR 20
ASIGNAR 20
MOSTRAR FREE
MOSTRAR USO
MOSTRAR ASIGNACIONES FREE
16
MOSTRAR FREE MOSTRA
USO
MOSTRAR ASIGNACIONES
FINALIZAR
```

OUTPUT

```
16
48
1 blocks (32 bytes) free
2 blocks (40 bytes) usados
58% Eficiencia 0% Fragmentacion
Ocupados 4 bytes
OCupados 32 bytes
Libres 32 bytes
2 blocks (64 bytes) free [-]iComando desconocido!
Ocupados 4 bytes Libres32
bytes
OCupados 32 bytes
Libres 32 bytes
```

INPUT

```
INICIALIZAR 100
ASIGNADOS 10 32 MOSTRAR
ASIGNACIONES LLENAR 32 10
255
MOSTRAR MAP 50
MOSTRAR MAP 31
MOSTRAR MAP 2
MOSTRAR MAP 200
DUMP
DUMP
MOSTRAR MAP 100
FINALIZAR
```

OUTPUT

```
32
Ocupados 4 bytes
Libres16 bytes
OCupados 22 bytes
Libres 58 bytes
**.....*******
**....******
************************
****
00 00 00 00
00000060
00000064
 00000000
```

INPUT

```
INICIALIZAR 200

ASIGNADOS 10 128

ASIGNADOS 10 64

ASIGNADOS 10 32

ASIGNADOS 10 16

ASIGNADOS 10 8

ASIGNADOS 10 4

ASIGNADOS 10 2 MOSTRAR

ASIGNACIONES MOSTRAR MAP

200

DUMP

FINALIZAR
```

```
OUTPUT
 128
 64
 32
 96
 152
 176
 0
 Ocupados 4 bytes
 Libres16 bytes
 OCupados 22 bytes
 Libres10 bytes
 OCupados 22 bytes
 Libres10 bytes
 OCupados 22 bytes
 Libres10 bytes
 OCupados 22 bytes
 Libres2 bytes
 OCupados 22 bytes
 Libres2 bytes
 OCupados 22 bytes
 Libres 14 bytes
 00 00 00 00 54 00 00 00
 00000030
                        14 00 00 00 16 00 00 00
 00000040
      00000050
       00 00
           00 00 74 00 00 00
                        34 00 00 00 16 00 00 00
 00000060
       00 00
           00000070
       00 00
           00 00 8C 00 00 00 54 00 00 00 16 00 00 00
 08000000
       00 00
           00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 A4 00 00 00
       74 00 00 00 16 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
 00000090
 0A00000A0
      00 00 00 00 00 00 00 00 8C 00 00 00 16 00 00
```

INPUT

```
INICIALIZAR 300
ASIGNAR 10
ASIGNAR 20
ASIGNAR 30
ASIGNAR 40
ASIGNAR 50
ASIGNAR 60
LLENAR 226 60 255
DUMP
FREE 16
FREE 70
FREE 164
REASIGNAR 226 50
REASIGNAR 164 30
REASIGNAR 70 10 MOSTRAR
ASIGNACIONES DUMP
MOSTRAR MAP 10
MOSTRAR MAP 50
MOSTRAR MAP 101
MOSTRAR MAP 1000
FINALIZAR
```

OUTPUT

```
16
38
70
112
164
226
00000010
    00 00 00 00 00 00 00 00
               00 00 3A 00 00 00 04 00
00000020
    00 00 20 00 00 00 00 00
               00 00 00 00 00 00 00 00
    00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 64 00 00 00 1A 00
00000030
00000090 00 00 00 00 00 00 00 00 00 06 00 00 64 00 00 00
0A00000
    3E 00 00 00 00 00 00 00
               00 00 00 00 00 00 00 00
000000D0 00 00 00 00 00 00 00 00 98 00 00 00 48 00
FF FF FF FF FF FF
00000100
    FF FF FF FF FF FF
    FF FF FF FF FF FF
               FF FF FF FF FF 00 00
00000110
00000120
    00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00000120
164
```

```
70
16
Ocupados 4 bytes
OCupados 22 bytes
OCupados 32 bytes
Libres42 bytes
OCupados 52 bytes
Libres 148 bytes
00000010 FF FF FF FF FF FF FF
                    FF FF 64 00 00 00 04 00
00000020
     00 00 20 00 00 00 00 00
                    00 00 00 00 00 00 00 00
00000030
     00 00 00 00 00 00 00 00
                     00 00 64 00 00 00 1A
    00 00 2A 00 00 00 FF FF
                    FF FF FF FF FF FF
00000040
00000050 FF FF FF FF FF FF FF
                    FF FF FF FF FF FF
00000060 FF FF FF FF 00 00 00 00
                    1A 00 00 00 34 00 00 00
00000080 00 00 00 00 00 00 00
                    00 00 00 00 00 00 00 00
00000090
     00 00 00 00 00 00 00 00
                    00 00 00 00 64 00 00 00
     3E 00 00 00 FF FF FF FF
                     FF FF FF FF FF FF
0A00000
000000B0
     FF FF FF FF FF FF
                    FF FF FF FF FF FF
     FF FF FF FF FF FF
                    FF FF FF FF FF FF FF
000000C0
00 00 64 00 00 00 48 00
00000110
     FF FF FF FF FF FF
                    FF FF FF FF FF 00 00
00000120
     00 00 00 00 00 00 00 00
                    00 00 00 00
0000012C
**. ***....
*******
************
*********
```

INPUT

```
INICIALIZAR 100
ASIGNAR 10
ASIGNAR 10
ASIGNAR 10
ASIGNAR 10
ASIGNAR 10
ASIGNAR 10
FREE 16
FREE 60
ASIGNAR 30
MOSTRAR ASIGNACIONES
DEFRAGMENTAR
MOSTRAR ASIGNACIONES
```

```
MOSTRAR ASIGNACIONES
FINALIZAR
```

OUTPUT

```
16
38
60
82
0
0
Ocupados 4 bytes
Libres22 bytes
OCupados 22 bytes
Libres22 bytes
OCupados 22 bytes
Libres 8 bytes
Posición antes de desfragmentar: 38 Posición después de la desfragmentación: 16 Posición antes de
desfragmentar: 82 Posición después de la desfragmentación: 38 Ocupados 4 bytes
OCupados 22 bytes
OCupados 22 bytes
Libres 52 bytes
60
Ocupados 4 bytes
OCupados 22 bytes
OCupados 22 bytes
OCupados 42 bytes
Libres 10 bytes
```

Test 11

INPUT

```
INICIALIZAR 100
ASIGNADOS 10 64
ASIGNADOS 10 32 DUMP
SLLENAR 66 3 255
SLLENAR 32 100 255
MOSTRAR ASIGNACIONES
MOSTRAR USO
DUMP
DEFRAGMENTAR
MOSTRAR ASIGNACIONES
MOSTRAR USO
ASIGNADOS 10 64
SLLENAR 65 4 255
DUMP DEFRAGMENTAR
DUMP
FINALIZAR
```

OUTPUT

```
64
32
                                00 00 00 00 00 00 00 00
00000000
         14 00 00 00 00 00 00 00
00000010
         00 00 00 00 34 00 00 00
                                00 00 00 00 16 00 00 00
         00 00 00 00 00 00 00 00
                                00 00 00 00 00 00 00 00
00000020
         00 00 00 00 00 00 00 00
00000030
                               14 00 00 00 16 00 00 00
00000040
         00 00 00 00 00 00 00 00
                                00 00 00 00 00 00 00 00
00000050
         00 00 00 00 00 00 00 00
                              00 00 00 00 00 00 00 00
00000060
         00 00 00 00
00000064
[+] 3 byte(s) modificados [+] 10
byte(s) modificados Ocupados 4
bvtes
Libres16 bytes
OCupados 22 bytes
Libres10 bytes
OCupados 22 bytes
Libres 26 bytes
2 blocks (20 bytes) usados
41% Eficiencia 100% Fragmentacion
00000000 14 00 00 00 00 00 00 00
                                00 00 00 00 00 00 00 00
00000010 00 00 00 00 34 00 00 00
                              00 00 00 00 16 00 00 00
00000020 FF FF FF FF FF FF FF
                              FF FF 00 00 00 00 00 00
14 00 00 00 16 00 00 00
       00 00 FF FF FF 00 00 00
00000040
                                00 00 00 00 00 00 00 00
00000050
         00 00 00 00 00 00 00 00
                                00 00 00 00 00 00 00 00
00000060
         00 00 00 00
00000064
Posición antes de desfragmentar: 32 Posición después de la desfragmentación: 16 Posición antes de
desfragmentar: 64 Posición después de la desfragmentación: 38 Ocupados 4 bytes
OCupados 22 bytes
OCupados 22 bytes
Libres 52 bytes
2 blocks (20 bytes) usados
41% Eficiencia 0% Fragmentacion
        00000000
00000010
       00 00 16 00 00 00 00 00 FF FF FF 00 00 00 00 00
00000020
00000060
       00 00 00 00
00000064
64
[+] 4 byte(s) modificados
00000000 04 00 00 00 1A 00 00 00
                                00 00 00 00 16 00 00 00
00000010 FF 34 00 00 00 04 00
00000030 00 00 00 00 00 00 00 00
                                1A 00 00 00 16 00 00 00
         00 FF FF FF FF
00000040
                      00 00 00
                                00 00 00 00 00 00 00 00
00000050
         00 00 00 00 00 00 00 00
                                00 00 00 00 00 00 00 00
00000060
         00 00 00 00
00000064
Posición antes de desfragmentar: 64 Posición después de la
00000010
         FF FF FF FF FF FF
                               FF FF 30 00 00 00 04 00
                               FF FF FF 00 00 00 00 desfragmentación: 60
00000020
        00 00 16 00 00 00 00 00
00000030
         00 00 00 00 1A 00 00 00
                               16 00 00 00 00 FF
                                                 FF FF
         FF 00 00 00 00 00 00 00
                                00 00 00
00000040
                                        00 00 00
                                                 00 00
                                00 00 00 00 00 00
00000050
         00 00 00 00 00 00 00 00
                                                 00 00
00000060
         00 00 00 00
00000064
```

INPUT

```
INICIALIZAR 104
ASIGNAR 8
ASIGNAR 8
ASIGNAR 8
ASIGNAR 8
ASIGNAR 8
DEFRAGMENTAR
FREE 36
FREE 76
SLLENAR 16 7 255
SLLENAR 17 6 15
SLLENAR 56 200 255
SLLENAR 62 1 15
SLLENAR 63 1 1 DUMP
MOSTRAR ASIGNACIONES
MOSTRAR USO
ASIGNAR 20
DEFRAGMENTAR
DUMP
MOSTRAR ASIGNACIONES
SLLENAR 76 23 255
SLLENAR 77 23 254
SLLENAR 78 23 253
SLLENAR 75 23 255
SLLENAR 96 23 255
SLLENAR 105 23 255
DUMP
FREE 56
DEFRAGMENTAR
DUMP
```

OUTPUT

```
OCupados 20 bytes Libres20
bytes OCupados 20 bytes
3 blocks (24 bytes) usados
37% Eficiencia 33% Fragmentacion
Posición antes de desfragmentar: 56 Posición después de la desfragmentación: 36 Posición antes de
desfragmentar: 96 Posición después de la desfragmentación: 56
00000000
             04 00 00 00 18 00 00 00 00 00 00 14 00 00 00
00000010
           FF 0F 0F 0F 0F 0F 00 2C 00 00 00 04 00 00 00
00000020
           14 00 00 00 FF FF FF FF FF FF 0F 01 00 00 00 00
00000030
            18 00 00 00 14 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00000040
             54 00 00 00 20 00 00 00 14 00 00 00 00 00 00 00
00000050
             00 00 00 00 00 00 00 00 18 00 00 00 14 00 00 00
00000060
            00 00 00 00 00 00 00 00
00000068
Ocupados 4 bytes
OCupados 20 bytes
OCupados 20 bytes
OCupados 20 bytes
Libres 40 bytes
76
[+] 20 byte(s) modificados [+]
19 byte(s) modificados [+] 18
byte(s) modificados
[-]iAcceso no válido a la memoria! [-
]iAcceso no válido a la memoria!
FF 0F 0F 0F 0F 0F 0F 0F 00 2C 00 00 00 04 00 00 00 14 00 00 00
00000020
00000050 FD FD
00000060 00 00 00 00 00 00 00 00
00000068
Posición antes de desfragmentar: 76 Posición después
                                                  de la desfragmentación: 56
00000000
         04 00 00 00 18 00 00 00 00 00 00 00 14 00
                                                   00 00
        FF 0F 0F 0F 0F 0F 0F 00 2C 00 00 00 04 00
                                                  00 00
00000010
         14 00 00 00 FF FF FF FF FF FF 0F 01 00 00
                                                 00 00
00000020
                                               FD FD
00000030 18 00 00 00 20 00 00 00 FF FE FD FD FD FD
00000040
         FD FD FD FD FD FD FD FD FD FF FE
                                                 FD FD
00000050
         FD FD
                                                 FD FD
00000060
         00 00 00 00 00 00 00 00
0000068
```

Input

```
INICIALIZAR 300
ASIGNAR 10
ASIGNAR 20
ASIGNAR 30
ASIGNAR 40
ASIGNAR 50
ASIGNAR 60
FREE 16
FRFF 70
```

```
FREE 164 MOSTRAR
FREE FINALIZAR
```

Output

```
16
38
70
112
164
226
4 blocks (140 bytes) free
3 Liberaciones Totales
```

Pro y contras de la implementación

Pros

- Facilidad de uso, se muestra de manera sencilla el uso de todos los comandos que existen el administrador de memoria
- Muestra un mapa de los bytes que están asignados y están libres
- Se mostrara alertas si existe accesos no validos en la memoria
- · La desfragmentación es rápida
- Se puede ver que se han rechazado demasiadas solicitudes de asignación, mostrando
 0 (que es un índice de datos no válido, porque el índice de inicio está en la posición 0
 y no se puede asignar memoria en esa área)
- Todas las memorias asignadas que se van almacenando automáticamente de izquierda a derecha por la estructura
- Al reasignar un área de memoria devuelta previamente a la dirección INDICE en un nuevo espacio de memoria TAMAÑO y mostrará el índice de la sección de datos del nuevo bloque asignado. También copiará los datos del bloque antiguo al bloque nuevo

Contras

• Si está trabajando en 64 bits, es posible que no tenga todas las bibliotecas necesarias para ejecutar ejecutables compilados de 32 bits.

SOLUCION

```
sudo apt-get update
sudo apt-get install multiarch-support
```

Referencias

[1|"Memory Allocators 101 - Write a simple memory allocator", Arjun Sreedharan, 2020. [Online]. Available: https://arjunsreedharan.org/post/148675821737/memory-allocators- 1 01-write-a-simple-memory. [Accessed: 20] Aug- 2020].

[2] S. Kanev, S. Xi, G. Wei and D. Brooks, "Mallacc", ACM SIGPLAN Notices, vol. 52, no. 4, pp. 33 45, 2017. Available: 10.1145/3093336.3037736.