

Recolección de Basura en C

Edinson Sánchez

Kevin Filella

Adrian Aguilar

5 de febrero de 2014

Índice

1. Introducción	3
2. Métodos	3
2.1. Boehm-Demers-Weiser Garbage Collector	3
2.2. Metodo 2	3
2.2.1. Introducción	4
2.2.2. Metas	4
2.2.3. Algoritmos	4
2.3. Metodo 3	7
3. Ventajas y desventajas	7
3.1. Performance	7
3.2. Desarrollo	7
3.3. Confiabilidad	8
3.4. Debugging	8
4. Conclusiones	8

1. Introducción

En lenguajes de programación, un recolector de basura tiene como objetivo el de gestionar la memoria de un programa informático. La memoria debe ser gestionada de tal forma que se puedan reservar espacios en memoria para su uso, se puedan liberar espacios en memoria anteriormente reservados, se puedan compactar espacios de memoria libres y consecutivos, y se pueda llevar cuenta de los espacios libres y utilizados en la memoria.

Como es de conocimiento para muchos, el lenguaje C no incorpora un método de gestión de memoria automático, como lo hacen lenguajes de programación como Java, C Sharp, entre otros. Esto brinda a los programadores un set de ventajas y desventajas a la hora de programar.

En este documento, discutiremos sobre varios métodos populares que han sido creados, en forma de librerías, para brindarle al lenguaje C esta muy importante característica. Asimismo, discutiremos sobre las ventajas y desventajas de tener un recolector de basura automático y gestionar la memoria manualmente.

2. Métodos

2.1. Boehm-Demers-Weiser Garbage Collector

El método de recolección de basura de la librería Boehm GC consiste en dos fases; primero, se realiza un escaneo de toda la memoria activa para marcar bloques en desuso; después, la fase de barrido se hace cargo de mover todos los bloques marcados (de la primera fase) a la lista de bloques libres. Estas dos fases pueden ser, y usualmente son, ejecutadas aparte para mejorar el tiempo de respuesta de la librería.

El algoritmo del Boehm GC es generacional, ya que se enfoca en buscar memoria libre en los bloques más nuevos. Esto se basa en la idea de que los bloques más viejos tienen mayor tiempo de uso; por consecuencia, los bloques más recientes tienen un tiempo de uso reducido y deben ser liberados con mayor frecuencia. Este algoritmo también es conservativo, ya que también se debe encargarse de asumir cuales variables son punteros a datos dinámicos y cuales simplemente se ven de esa forma.

La librería Boehm GC viene en forma estática o dinámica, es fácil de instalar, y su uso es permitido en los lenguajes C y C++. Para utilizar la librería en programas en C que ya utilizan malloc(), calloc(), realloc(), o free(), simplemente se deben redefinir las funciones como se ve a continuación:

```
#define calloc(n,x) GC_malloc((n)*(x))
#define realloc(p,x) GC_realloc((p),(x))
#define free(x) (x) = NULL
```

2.2. Metodo 2

Doug Lea's Malloc

2.2.1. Introducción

Dlmalloc lleva en uso desde 1987 y es la versión estándar de malloc() y free() en muchos ambientes, por lo tanto su confiabilidad es muy alta. La “Memory allocator library” de Doug Lea es una librería estándar que empezó a escribirse en 1987, normalmente se la conoce como dlmalloc. Dlmalloc es una librería abierta cuyo código puede ser obtenido en <ftp://g.oswego.edu/pub/misc/malloc.c>. Debido a esto el uso de esta librería es de uso extendido y general. Incluso sirve como la versión nativa default de la implementación de malloc y free en algunas versiones de Linux. Esta librería normalmente hace overwrite al malloc nativo en varios paquetes de software comunes y además se usa en varios ambientes de PC así como en sistemas embebidos.

2.2.2. Metas

Estas son las metas propuestas en el desarrollo de la dlmalloc.

Maximizar Compatibilidad, en particular obedecer las convenciones ANSI/POXI

Maximizar Portabilidad, es decir, depender lo menos posible de características dependientes del Sistema como system calls, además de conformarse a todos los constraints conocidos del Sistema.

Minimizar el Espacio. Esto se refiere a que el allocator no debe desperdiciar memoria. Debe obtener la mínima cantidad de memoria que sea posible y mantener la misma de tal manera que se minimiza la fragmentación de la misma.

Minimizar el Tiempo. Quiere decir que malloc(), free() y realloc() deben ser lo mas rapidas posibles en cuanto a su tiempo promedio de ejecución.

Maximizar Afanabilidad (Tunability). Las características y comportamientos opcionales de dlmalloc deben poder ser controlados por el usuario, ya sea estática o dinámicamente.

Maximizar Localidad. Se ubican pedazos de memoria que se utilizan típicamente juntos en cercanía unos de otros. Esto ayuda a minimizar la cantidad de miss de páginas y de cache durante la ejecución.

Detección de Errores. Aunque no es posible que esta librería de uso general sirva también como una librería de detección de errores de memoria como Purify, si debe proveer algún medio para detectar corrupción de memoria debido a sobre-escritura, múltiples frees, etc..

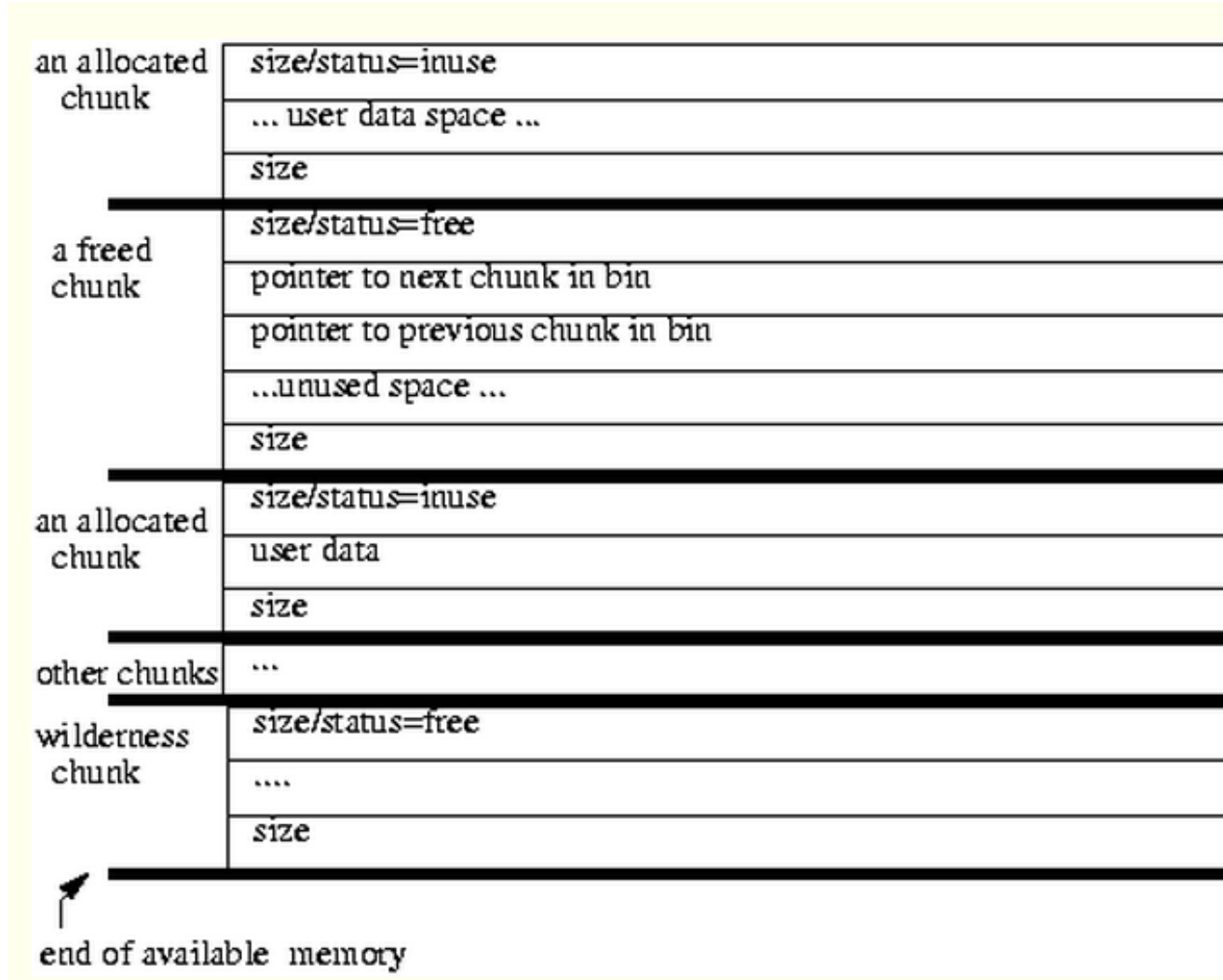
Minimizar Anomalías. Si el allocator es configurado usando los valores default debería funcionar bien en una amplia gama de aplicaciones tales como aplicaciones GUI, compiladores, interpretadores, IDEs , programas con intensive networking, paquetes gráficos, web browsers , etc ...

2.2.3. Algoritmos

La Dlmalloc usa dos algoritmos como base para su funcionamiento. Boundary y Binning, los cuales han permanecido aproximadamente iguales desde sus primeras versiones. Boundary Tags(Tags de frontera)

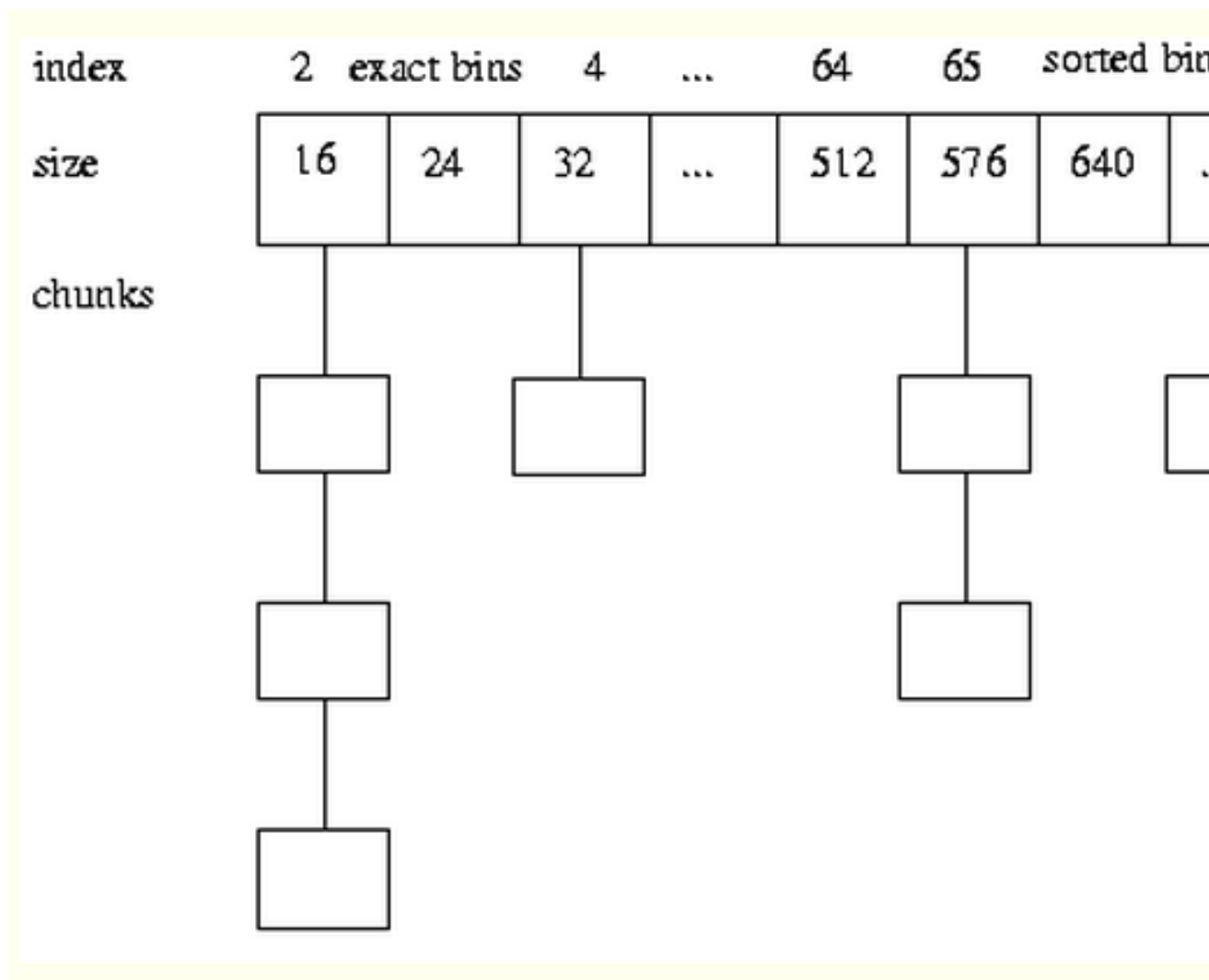
Chunks of memory carry around with them size information fields both before and after the chunk. This allows for two important capabilities:

- Two bordering unused chunks can be coalesced into one larger chunk. This minimizes the number of unusable small chunks.
- All chunks can be traversed starting from any known chunk in either a forward or backward direction. Los pedazos de memoria llevan consigo el size tanto al principio como al final del mismo, lo que permite la implementación de dos capabilities muy importantes.
- Dos pedazos de memoria contiguos y sin utilizar pueden juntarse en un pedazo más grande, esto minimiza la fragmentación y el número de pedazos pequeños inutilizables.
- Se puede viajar a través del pedazo de memoria en cualquier dirección.



Binning

Los pedazos de memoria disponibles se agrupan en contenedores, los mismos agrupados por tamaño. La búsqueda de pedazos disponibles se realiza buscando el pedazo más pequeño que mejor le quede al requerimiento del proceso. (smallest-first, best-fit order).



En las versiones más recientes los pedazos se ordenan dentro de los contenedores, se ordenan por tamaño y por edad.

Entonces en general los pedazos libres se juntan con sus vecinos libres y se meten en un contenedor que los ordena y los dispone según se requiera. Thus, the general categorization of this algorithm is best-first with coalescing: Freed chunks are coalesced with neighboring ones, and held in bins that are searched in size order. En sistemas operativos de 32 bits el pedazo de memoria más pequeño que se puede ofrecer a la memoria virtual es de 16 bytes, en los de 64 bits el más pequeño es de 24 bytes.

La implementación uso de este algoritmo es bastante rápida. Aunque lo mostrado arriba son las características básicas, muchas otras pequeñas y grandes adiciones al dlmalloc se han hecho a través de los años para mejorar aún más la implementación.

CONFIABILIDAD
DLmalloc es un memory allocator muy confiable. Se empezó a usar en 1987 y se ha ido mejorando a través de los años. Es el estándar en muchos ambientes DEBUGGING

El debugging no es recomendable a no ser que el programador lo requiera en alguna aplicación específica.

2.3. Metodo 3

explicar metodo 3 aqui

3. Ventajas y desventajas

Antes de entrar en detalle acerca de las ventajas y desventajas de implementar un algoritmo de recolección de basura en C, es necesario entender que no todo programa en C se comporta de igual manera. Muchas de las ventajas y desventajas detalladas a continuación pueden o no cumplirse para cierto programa. Hay varios factores que influyen en esto: la técnica de gestión manual de memoria (malloc/free), la estructura de datos, la complejidad del programa, entre otros. Para los siguientes puntos, se tomara en cuenta el uso de la librería más común para recolección de basura en C, la librería Boehm-Demers-Weiser Garbage Collector o Boehm GC.

3.1. Performance

Los efectos de un garbage collector, como el Boehm GC, en un programa en C pueden traer efectos variados en cuanto a la performance. Para programas pequeños que utilizan poca memoria, la implementación de un GC es probablemente innecesaria, ya que el GC requiere de un cierto espacio libre en el heap para no tener que recoger basura después de cada asignación en memoria. Ya que algunos garbage collectors expanden el heap en espacios relativamente grandes, es probable que para estos programas, parte de esa memoria nunca sea utilizada. Esto no es del todo cierto para programas con estructuras más grandes y complejas; ya que se requiere de más memoria en el heap para las asignaciones, la memoria separada por el garbage collector será utilizada más frecuente y eficientemente.

3.2. Desarrollo

Es clara la ventaja que brinda la implementación de un garbage collector en un programa en C en términos de tiempo y esfuerzo de desarrollo. Ya que C no incorpora un recolector por default, es necesario manejar la memoria manualmente. Esto significa que el tiempo que tome gestionar la memoria manualmente será proporcional al tamaño y complejidad del programa. Se estima que un 30 % hasta 40 % del esfuerzo en el desarrollo de un programa extenso se enfoca solo en la gestión de memoria. Al utilizar un garbage collector, se reduce drásticamente el tiempo de desarrollo.

3.3. Confiabilidad

3.4. Debugging

4. Conclusiones

conclusiones aqui