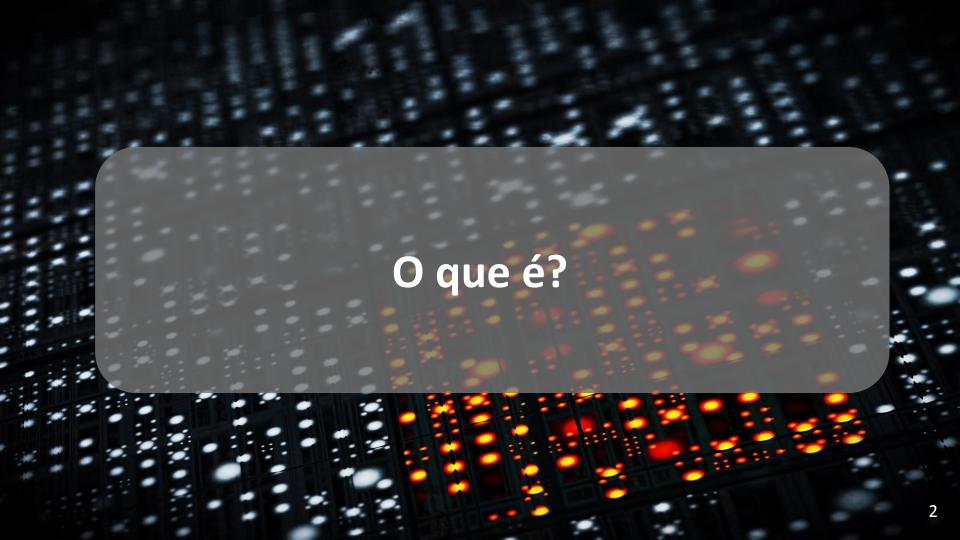


GANESH

Heap Overflow

Binary Exploitation



Heap Overflow



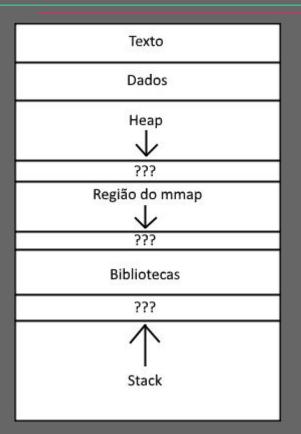
- Não é igual a estrutura de dados
- Depende da implementação
 - dlmalloc (Doug Lea malloc)
 - ptmalloc (pthreads malloc)
 - glibc malloc (GNU C library's malloc)
- Rapidez vs fragmentação

Implementação Padrão da Heap no glibc



Características:

- Chunks
- Arenas
- Bins



Chunks



Metadata + dados do usuário

32 bits: alinhamento em 8 bytes

o 64 bits: alinhamento em 16 bytes

Metadata

Ponteiro do malloc

Dados do usuário

Chunk alocado

Tamanho do chunk anterior (apenas se ele estiver free) [size_t]

Tamanho do chunk atual + Flags (A, M, P) [size_t]

> Dados do usuário + padding

Regras simplificadas de alocação



- Chunk free no meio grande o suficiente
- Espaço livre no topo da heap
- Pede pro kernel aumentar o tamanho da heap
- Devolve NULL pro malloc

Free'd chunks



Metadata

O que acontece quando eu dou free?

Dados do usuário (não mais)

Chunk desalocado

Tamanho do chunk anterior (apenas se ele estiver free) [size_t]

Tamanho do chunk atual + Flags (A, M, P) [size t]

Ponteiro fd ("Próximo" elemento free)

Ponteiro bk

(Elemento free "anterior")

fd_nextsize [só chunks grandes] (Tamanho do próximo)

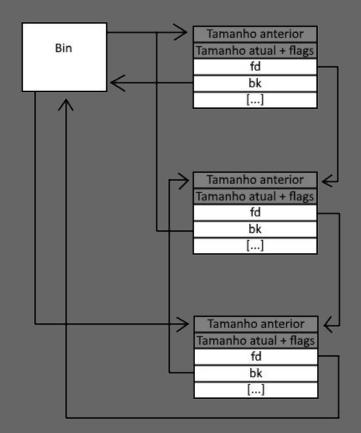
bk_nextsize [só chunks grandes] (Tamanho do anterior)

Realocação de memória e bins



- O que são bins?
 - Fast bins
 - Unsorted bin
 - Small bins
 - Large bins
 - Tcache bins

Como é a realocação?



Alocação de memória no fim da heap



- Se houver espaço
- Se não houver espaço
 - o sbrk e brk
 - o mmap
- Alocações gigantes
 - 32-bits: entre 128KB e 512KB
 - 64-bits: 32MB
 - Pode aumentar dinamicamente
 - Via mmap



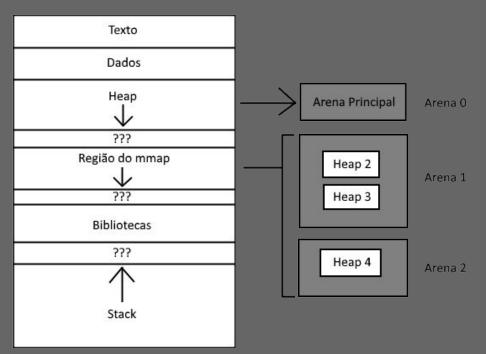
Arenas



- Processos multithread
 - Global mutex
 - Arenas

- Máximo de arenas
 - 32-bits: 2x nº de núcleos da CPU
 - 64-bits: 8x nº de núcleos da CPU

Arenas e múltiplas heaps



Heaps secundárias



- Heap primária
 - o sbrk
- Outras heaps
 - O mmap
 - 32-bits: 1MB
 - 64-bits: 64MB
 - PROT_NONE
 - mprotect
 - PROT_NOME -> PROT_READ | PROT_WRITE

Metadata dos chunks

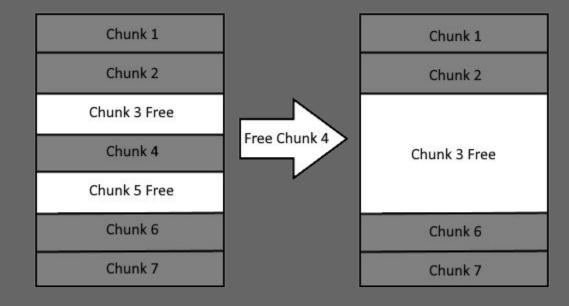


- Flags
 - A (Allocated arena)
 - M (Mmap'd chunk)
 - P (Previous chunk in use)
- Tamanho do chunks + flags?
 - o 00010001 (17)
 - 00100100 (36)
 - 01000010 (66)



Junção de chunks





A função free()



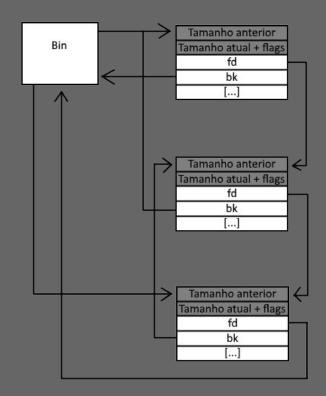
Sanity checks

- Não faz nada se for NULL
- Alocação não alinhada em 8/16 bytes
- Tamanho do chunk estranho
 - Muito grande ou pequeno
 - Tamanho não alinhado em 8/16 bytes
 - Tamanhos que quase dão overflow
- Alocação fora da arena
- Próximo chunk não tem a flag P

Os tipos de bins



- Tipos básicos:
 - Small bins
 - Large bins
 - Unsorted bins
- Tipos para otimização:
 - Fast bins
 - Tcache bins (glibc)



Índices dos bins básicos



- Bin[0] = Não usado
- Bin[1] = Unsorted bin
- Bin[2] até Bin[63] = Small bin
- Bin[64] até Bin[126] = Large bin

Small bins



- 62 bins
 - 32-bits: chunk < 512 bytes
 - 64-bits: chunk < 1024 bytes
- 1 bin para cada tamanho
 - o 32-bits: 16, 24, ..., 504
 - 64-bits: 32, 48, ..., 1008
- Acesso rápido
- Chunks pequenos = mais comum

Large bins



- 63 bins
 - O que não couber nas small bins
- Indexação por intervalos
 - 1 a 32 (32): Intervalos de 64B
 - O 33 a 48 (16): Intervalos de 512B
 - 49 a 56 (8): Intervalos de 4KB
 - 57 a 60 (4): Intervalos de 32KB
 - 61 a 62 (2): Intervalos de 256KB
 - 63 (1): O que sobrar (>1MB)

Unsorted bin



- Frees frequentemente são sucedidos por mallocs de tamanho igual
- Unsorted precede small e large
- Opera a partir do malloc

Fast Bins



- 10 bins
 - 32-bits: 16, 24, ..., 88 bytes
 - 64-bits: 32, 48, ..., 176 bytes
- Simplesmente encadeada
- Não dá free de verdade
- Frees "reais" acontecem quando:
 - Mallocs maiores que a small bin
 - Frees acima de 64KB
 - Funções especiais

Tcache (Per-thread cache) Bins



- Otimizar multithreading
- Reduzir o custo do "lock contention"
- Adicionado pelo glibc 2.26
- 64 bins simplesmente encadeadas
- Máximo de 7 chunks de tamanho igual
- Tamanho dos chunks:
 - 32-bits: 12 a 516 bytes
 - 64-bits: 24 a 1032 bytes

Funcionamento das tcache bins



Inserção

- O Não da free de verdade
- Se o bin tiver cheio, ignora o tcache

Alocação

- Apenas se forem de tamanhos "exatos"
- Se a bin procurada estiver vazia atravessa a "heap lock" e pega até 7 chunks daquele tamanho e retorna o último

Revisando malloc



- Tcache
- Muito grande = mmap
- Fast bin
- Small bin
- Faz os frees de verdade
- Unsorted bin
- Large bin
- Cria um novo
- Retorna NULL

Revisando free



- Nada se for NULL
- Converte o ponteiro para o começo do chunk
- Sanity checks
- Tcache
- Se tiver a flag M, munmap
- Arena heap lock
- Fast bin
- Frees e junções
- Unsorted bin



Heap Overflow (finalmente)



Sobrescrição de dados

Ponteiros

Auxílio para outros exploits na heap

Outros exploits de heap



Use-after-free

Double free

Exploit do comportamento das bins



GANESH Grupo de Seguranca da Informação GANESH

Grupo de Segurança da Informação ICMC / USP - São Carlos, SP http://ganesh.icmc.usp.br/ganesh@icmc.usp.br