UNIVERSIDADE PRESBITERIANA MACKENZIE

Faculdade de Computação e Informática

Laboratório: Ferramentas de Depuração e Análise de Vazamento de Memória

Material de Estudo e Exercícios

Disciplina: Sistemas Operacionais

Prof. Lucas Cerqueira Figueiredo

 2° Semestre de 2025

Sumário

1	Intr	rodução	3		
2	Fundamentos da Depuração de Memória				
	2.1	Problemas Comuns de Memória	3		
3	3 Valgrind: Ferramenta de Análise Dinâmica				
	3.1	Como o Valgrind Funciona	4		
	3.2	Uso Básico do Valgrind	4		
	3.3	Interpretando a Saída do Valgrind	5		
4 Exercícios Práticos					
	4.1	Exercício 1: Identificação de Vazamento de Memória	5		

Sis	stema	as Operacionais - Prof. Lucas Figueiredo — I	Depuração e Análise de	Vazamento de	Memória	
	4.2	Exercício 2: Uso de Memória Não Inicializada	à		6	
	4.3	Exercício 3: Acesso Fora dos Limites (Buffer	Overflow)		7	
	4.4	Exercício 4: Liberação Dupla (Double Free)			8	
	4.5	Exercício 5: Uso Após Liberação (Use-After-l	Free)		8	
	4.6	Exercício 6: Implementação de Lista Ligada o	com Gerenciamento de	Memória	9	
5	Dic	cas e Melhores Práticas			10	
6	6 Entrega via GitHub					
	6.1	Usando o GitHub Codespaces			11	

7 Bibliografia Recomendada

1 Introdução

A depuração de problemas de memória é uma habilidade bem relevante para programadores, especialmente em linguagens como C, onde o gerenciamento de memória é realizado manualmente. Nesse laboratório vocês vão explorar o uso do Valgrind, uma ferramenta para detecção de problemas de memória em programas C/C++.

No contexto de Sistemas Operacionais, o gerenciar memória corretamente é crítico, pois o próprio kernel do sistema deve implementar mecanismos de alocação, rastreamento e liberação de recursos de memória para os processos. Um vazamento de memória no kernel pode comprometer todo o sistema, enquanto acessos inválidos podem causar falhas de segmentação (segmentation fault) e comprometer a estabilidade do sistema.

2 Fundamentos da Depuração de Memória

2.1 Problemas Comuns de Memória

1. Vazamento de Memória (Memory Leak):

- Ocorre quando alocamos memória dinamicamente, mas esquecemos de liberá-la
- Causa esgotamento gradual da memória disponível
- Em sistemas operacionais, pode levar a falhas por falta de recursos

2. Acesso Inválido (Invalid Access):

- Ler/escrever em posições de memória fora dos limites alocados
- Acessar memória já liberada (use-after-free)
- No contexto de SOs, pode levar a corrupção de dados críticos do sistema

3. Liberação Dupla (Double Free):

- Tentar liberar a mesma região de memória mais de uma vez
- Pode corromper as estruturas internas do gerenciador de memória

4. Uso de Variáveis Não Inicializadas:

- Utilizar o valor de variáveis sem inicialização prévia
- Pode levar a comportamentos imprevisíveis e difíceis de rastrear

🦞 Relação com Sistemas Operacionais

Os problemas de memória são particularmente relevantes para o contexto de SO:

- O kernel precisa gerenciar a memória para todos os processos
- Vazamentos de memória no espaço do kernel não são automaticamente corrigidos quando um processo termina
- A memória do kernel é limitada e compartilhada por todo o sistema
- Falhas de memória no kernel podem comprometer a estabilidade de todo o sistema

Valgrind: Ferramenta de Análise Dinâmica

O Valgrind é um framework para ferramentas de análise dinâmica de código, sendo Memcheck seu componente mais utilizado para detecção de problemas de memória. Essa ferramenta foi criada para ajudar desenvolvedores a encontrar e corrigir problemas relacionados à memória que são difíceis de detectar com métodos tradicionais de depuração.

3.1 Como o Valgrind Funciona

- 1. Executa o programa em um ambiente controlado
- 2. Monitora todas as operações de memória (alocações, liberações, acessos)
- 3. Detecta problemas em tempo de execução
- 4. Gera relatórios detalhados sobre os problemas encontrados

Uso Básico do Valgrind

Para utilizar o Valgrind, você precisa:

1. Compilar o programa com flags de depuração:

```
gcc -g programa.c -o programa
```

2. Executar com Valgrind:

```
valgrind --leak-check=full --show-leak-kinds=all --track-origins=yes ./programa
```

Principais opções:

- --leak-check=full: Detalhamento completo dos vazamentos
- --show-leak-kinds=all: Mostra todos os tipos de vazamento
- --track-origins=yes: Rastreia a origem de valores não inicializados

3.3 Interpretando a Saída do Valgrind

O relatório do Valgrind possui seções importantes:

- 1. Erros de memória Operações inválidas durante a execução
- 2. Resumo de heap Estatísticas sobre alocação/liberação
- 3. Vazamentos de memória Detalhes sobre memória não liberada

Tipos de vazamento reportados:

- Definitivamente perdido: Memória não liberada e sem referência
- Indiretamente perdido: Perdido devido a outro vazamento
- Possivelmente perdido: Valgrind não tem certeza se há referência
- Ainda acessível: Memória não liberada, mas ainda referenciada

```
Exemplo de Saída do Valgrind

==12345== HEAP SUMMARY:
==12345== in use at exit: 40 bytes in 1 blocks
==12345== total heap usage: 1 allocs, 0 frees, 40 bytes allocated
==12345==
==12345== 40 bytes in 1 blocks are definitely lost in loss record 1 of 1
==12345== at 0x4C2DB8F: malloc (in /usr/lib/valgrind/...)
==12345== by 0x400584: funcao_com_vazamento (leak.c:5)
==12345== by 0x4005A5: main (leak.c:14)
```

4 Exercícios Práticos

4.1 Exercício 1: Identificação de Vazamento de Memória

Código com problema:

```
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>

void funcao_com_vazamento() {
    int *array = (int*) malloc(10 * sizeof(int));

    for (int i = 0; i < 10; i++) {
        array[i] = i * 10;
    }

    // Esqueceu de liberar a memória!
}

int main() {
    for (int i = 0; i < 5; i++) {
        funcao_com_vazamento();
    }
    printf("Programa executado com sucesso!\n");
    return 0;
}</pre>
```

- 1. Compile o programa com flags de depuração
- 2. Execute-o com Valgrind e analise o relatório
- 3. Identifique quantos bytes foram vazados e em quantos blocos
- 4. Corrija o problema de vazamento

Contexto de SO: Este tipo de vazamento é similar ao que pode ocorrer em um sistema operacional quando um driver de dispositivo aloca memória para operações de E/S mas não a libera corretamente, levando a degradação gradual do desempenho do sistema.

4.2 Exercício 2: Uso de Memória Não Inicializada

Código com problema:

```
#include <stdlib.h>
#include <stdlib.h>

int main() {
    int *array = (int*) malloc(10 * sizeof(int));
    int soma = 0;

    // Não inicializamos o array!

    // Tentamos usar os valores não inicializados
    for (int i = 0; i < 10; i++) {
        soma += array[i];
    }

    printf("A soma dos elementos é: %d\n", soma);</pre>
```

```
free(array);
return 0;
}
```

- 1. Compile e execute com Valgrind
- 2. Identifique o problema reportado
- 3. Corrija o código para eliminar o erro

Contexto de SO: Em sistemas operacionais, usar memória não inicializada pode revelar dados de outros processos (violação de segurança) ou levar a comportamentos imprevisíveis. É por isso que sistemas modernos como Linux, ao alocar memória para um novo processo, geralmente a preenche com zeros ou valores aleatórios por questões de segurança.

4.3 Exercício 3: Acesso Fora dos Limites (Buffer Overflow)

Código com problema:

```
#include <stdlib.h>
#include <stdlib.h>

int main() {
    int *array = (int*) malloc(5 * sizeof(int));

    for (int i = 0; i < 5; i++) {
        array[i] = i;
    }

    // Acesso fora dos limites!
    for (int i = 0; i <= 5; i++) {
            printf("array[%d] = %d\n", i, array[i]);
    }

    free(array);
    return 0;
}</pre>
```

Tarefas:

- 1. Execute com Valgrind e analise o relatório
- 2. Identifique o problema de acesso à memória
- 3. Corrija o código

Contexto de SO: Os buffer overflows são uma das vulnerabilidades mais comuns em sistemas operacionais e aplicações. Eles podem levar a corrupção de dados, crashes do sistema e até exploração por software malicioso. Muitos ataques históricos a sistemas operacionais exploraram esse tipo de vulnerabilidade.

4.4 Exercício 4: Liberação Dupla (Double Free)

Código com problema:

```
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>

int main() {
    int *ptr = (int*) malloc(sizeof(int));
    *ptr = 42;

    printf("Valor: %d\n", *ptr);

    free(ptr);
    printf("Memória liberada uma vez\n");

    // Tentativa de liberar novamente!
    free(ptr);
    printf("Tentativa de liberar memória novamente\n");

    return 0;
}
```

Tarefas:

- 1. Execute com Valgrind
- 2. Identifique o erro de liberação dupla
- 3. Corrija o código para evitar o problema

Contexto de SO: Liberações duplas podem corromper as estruturas de dados internas do gerenciador de memória do sistema operacional. Se isso ocorrer no kernel, pode levar a falhas catastróficas no sistema. Muitos gerenciadores de memória modernos implementam proteções contra liberações duplas.

4.5 Exercício 5: Uso Após Liberação (Use-After-Free)

Código com problema:

```
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>

int main() {
    int *ptr = (int*) malloc(sizeof(int));
    *ptr = 42;

    printf("Valor inicial: %d\n", *ptr);

    free(ptr);

    // Uso após liberação!
    *ptr = 100;
    printf("Valor após liberação: %d\n", *ptr);
```

```
return 0;
}
```

- 1. Execute com Valgrind
- 2. Identifique o problema de uso após liberação
- 3. Corrija o código

Contexto de SO: Vulnerabilidades do tipo use-after-free são comuns em drivers de dispositivos e no próprio kernel dos sistemas operacionais. Quando a memória é liberada, ela pode ser realocada para outro propósito, mas se o código original continuar a usá-la, pode interferir com o novo uso, causando comportamentos imprevisíveis.

4.6 Exercício 6: Implementação de Lista Ligada com Gerenciamento de Memória

Implemente uma função de gerenciamento simplificado de memória para uma lista ligada:

```
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
typedef struct Node {
    int value;
    struct Node* next;
} Node;
// Função para criar um novo nó
Node* createNode(int value) {
   Node* newNode = (Node*)malloc(sizeof(Node));
    if (newNode == NULL) {
        printf("Erro: falha na alocação de memória\n");
        exit(1);
    newNode->value = value;
    newNode->next = NULL;
    return newNode;
// Função para adicionar um nó no final da lista
void appendNode(Node** head, int value) {
    Node* newNode = createNode(value);
    if (*head == NULL) {
        *head = newNode;
        return;
    }
    Node* current = *head;
    while (current->next != NULL) {
        current = current->next;
    }
```

```
current->next = newNode;
}
// Função para imprimir a lista
void printList(Node* head) {
    Node* current = head;
    while (current != NULL) {
        printf("%d -> ", current->value);
        current = current->next;
    printf("NULL\n");
// TODO: Implemente a função para liberar toda a lista
void freeList(Node* head) {
    // Sua implementação aqui
int main() {
    Node* list = NULL;
    // Adiciona 10 nós
    for (int i = 0; i < 10; i++) {</pre>
        appendNode(&list, i * 10);
    printList(list);
    // TODO: Libere a memória da lista
    return 0;
```

- 1. Implemente a função freeList para liberar corretamente toda a memória da lista
- 2. Utilizando Valgrind, verifique se sua implementação está livre de vazamentos
- 3. Teste sua solução com diferentes tamanhos de lista

Contexto de SO: Listas ligadas são estruturas de dados fundamentais em sistemas operacionais, usadas para implementar tabelas de processos, gerenciamento de memória e filas de E/S. O gerenciamento correto destas estruturas é crucial para a estabilidade do sistema.

5 Dicas e Melhores Práticas

- 1. Sempre inicialize variáveis antes de usá-las
- 2. Para cada malloc(), deve haver um free() correspondente
- 3. Verifique o retorno de malloc() para garantir que a alocação foi bem-sucedida
- 4. Use NULL após liberar um ponteiro para evitar uso acidental após liberação:

```
free(ptr);
ptr = NULL;
```

- 5. Verifique os limites de arrays antes de acessá-los
- 6. Compile com flags de depuração (-g) para obter relatórios mais detalhados

6 Entrega via GitHub

IMPORTANTE: A entrega deste laboratório é feita exclusivamente via GitHub. Utilize o GitHub Codespaces para realizar os exercícios, eliminando a necessidade de configuração local do ambiente.

Para cada exercício, você deve incluir no repositório:

- 1. original.c Código fornecido com o problema
- 2. corrigido.c Sua solução corrigida
- 3. valgrind_original.txt Saída completa do Valgrind para o código original
- 4. valgrind_corrigido.txt Saída completa do Valgrind para o código corrigido

💡 Estrutura do Repositório

Os exercícios estão organizados na seguinte estrutura:

```
lab6-depuracao/
  exercicios/
    ex1_memory_leak/
       original.c
       corrigido.c
       valgrind_original.txt
       valgrind_corrigido.txt
    ex2_uninitialized/
       ...
    ex6_linked_list/
```

Complete os exercícios, faça commits incrementais e push para o GitHub. Consulte o RE-ADME.md para instruções detalhadas do workflow.

6.1 Usando o GitHub Codespaces

O GitHub Codespaces fornece um ambiente de desenvolvimento completo na nuvem, com todas as ferramentas necessárias (gcc, Valgrind) já instaladas:

- 1. Acesse seu repositório no GitHub
- 2. Clique em Code > Codespaces > Create codespace on main
- 3. Aguarde a inicialização do ambiente
- 4. Use o terminal integrado para compilar e executar os programas
- 5. Faça commits e push diretamente do Codespaces

Não é necessário instalar nada localmente!

7 Bibliografia Recomendada

- Documentação oficial do Valgrind: http://valgrind.org/
- TANENBAUM, A. S. Sistemas Operacionais Modernos. 3ª ed. São Paulo: Pearson, 2010.
- SILBERSCHATZ, A., GALVIN, P.B, GAGNE, G. Fundamentos de Sistemas Operacionais. 8ª. ed. São Paulo: LTC, 2010.
- ARPACI-DUSSEAU, R. H.; ARPACI-DUSSEAU, A. C. Operating Systems: Three Easy Pieces. Arpaci-Dusseau Books, versão 1.10, novembro de 2023.