

Aula 01: Algoritmos - Funções e Passagem de Parâmetros

Prof. Vagner Cordeiro Sistemas de Informação Universidade - 2024

₀ Ωl

Objetivo: Dominar conceitos fundamentais de algoritmos, funções e análise matemática

a Agenda da Aula

1. Conceitos Fundamentais de Algoritmos

Definições matemáticas e propriedades essenciais

2. 📊 Análise de Complexidade e Big-O

Notações assintóticas e hierarquia de complexidade

3. Linguagens: C vs Python

Comparações práticas e escolhas técnicas

4. Improves e Modularização

Implementação, escopo e boas práticas

© Objetivos de Aprendizagem

Ao final desta aula, você será capaz de:

- Definir algoritmos de forma matemática rigorosa
- ✓ Implementar funções eficientes em C e Python
- Analisar complexidade usando notação Big-O
- Aplicar técnicas de passagem de parâmetros
- Otimizar código usando memoização e recursão
- Comparar performance entre diferentes abordagens

1. Conceitos Fundamentais

Definição Matemática de Algoritmo

Um **algoritmo** é uma função matemática:

\$\$A: D \rightarrow C\$\$

Onde:

- \$D\$ = Domínio (entradas válidas)
- \$C\$ = Contradomínio (saídas possíveis)
 - \$A\$ = Transformação algorítmica

Visualização Conceitual

ENTRADA \rightarrow [ALGORITMO] \rightarrow SAÍDA \$x \in D\$ \rightarrow [Processamento] \rightarrow \$A(x) \in C\$

Propriedades Fundamentais dos Algoritmos

★ 1. Finitude

\$\$\forall x \in D, \text{ o algoritmo } A(x) \text{ termina em tempo finito}\$\$

© 2. Determinismo

\$\$\forall x \in D, \text{} A(x) \text{ produz sempre o mesmo resultado}\$\$

3. Efetividade

\$\$\text{Cada instrução deve ser executável em tempo finito}\$\$

Importante: Algoritmos que não satisfazem essas propriedades não são considerados válidos!

Análise de Complexidade: Big-O

E Definição Formal

f(n) = O(g(n)) see a somente se \$\$\exists c > 0, n_0 \geq 0 \text{ tal que } 0 \leq f(n) \leq c \cdot g(n)\$\$ \$\$\forall n \geq n_0\$\$

Hierarquia de Complexidade (do melhor ao pior)

 $SO(1) < O(\log n) < O(\sqrt{n}) < O(n) < O(n \log n) < O(n^2) < O(n^3) < O(2^n) < O(n!)$

II Gráfico Visual de Crescimento

Crescimento das Funções de Complexidade

```
Para n = 1000:

• O(1): 1 operação 

• O(log n): ~10 operações 

• O(n): 1.000 operações 

• O(n²): 1.000.000 operações 

• O(2<sup>n</sup>): 10³00 operações 

(impossível!)
```

Regra de Ouro: Prefira sempre complexidades menores!

2. Linguagens de Programação

X Comparação: C vs Python

Aspecto	∜ C	A Python	
Paradigma	Procedural	Multi-paradigma	
★ Execução	Compilada (rápida)	Interpretada (flexível)	
\(\) Tipagem	Estática (segura)	Dinâmica (flexível)	
Memória	Manual (controle total)	Automática (GC)	
	Alta (10-100x)	Moderada	
© Desenvolvimento	Lento	Rápido	

Exemplo Prático: Função Factorial

→ Implementação em C:

```
#include <stdio.h>

// Versão recursiva limpa
long long factorial(int n) {
    if (n <= 1) return 1;
    return n * factorial(n - 1);
}

int main() {
    printf("5! = %lld\n", factorial(5));
    return 0
}</pre>
```

Performance: ~0.001ms para n=10

A Implementação em Python:

```
def factorial(n):
    """Calcula o fatorial de n recursivamente"""
    if n <= 1:
        return 1
    return n * factorial(n - 1)

def main():
    print(f"5! = {factorial(5)}")

if __name__ == "__main__":
    main()</pre>
```

Performance: \sim 0.01ms para n=10 (10x mais lenta)

© Conclusão: **C** é mais rápido, Python é mais legível!

A

3. Funções: Base Matemática

© Definição Formal de Função

Uma função \$f: A \rightarrow B\$ associa:

- Cada elemento \$a \in A\$ (domínio)
- A exatamente um elemento \$b \in B\$ (contradomínio)

$$$f(a) = b$$$

Q Propriedades Matemáticas Importantes

- **o** Injetividade: $f(x_1) = f(x_2) \cdot Rightarrow x_1 = x_2 \cdot (um-para-um)$
- **Sobrejetividade:** \$\forall b \in B, \exists a \in A: f(a) = b\$ (sobre)
- **®** Bijetividade: Injetiva E Sobrejetiva (correspondência perfeita)

4. Implementação de Funções em C

Estrutura Básica

```
tipo_retorno nome_funcao(lista_parametros) {
    // Documentação interna
    // Validação de entrada
    // Processamento
    return valor;
}
```

Exemplo: Função Potência Simples

```
double potencia(double base, int expoente) {
    double resultado = 1.0;

    for (int i = 0; i < expoente; i++) {
        resultado *= base;
    }

    return resultado;
}</pre>
```

Complexidade: T(n) = O(n) onde n é o expoente



10 Otimização: Exponenciação Rápida

🦞 Algoritmo Inteligente

 $a^n = \left(a^{n/2}\right)^2$ \text{se} n = 0 \\ (a^{n/2})^2 & \text{se} n \text{ \(\delta\) par} \\ a \\ cdot a^{n-1} & \text{se} n \text{ \(\'\) \\ \end{\(\) \cases}\$\$

```
double potencia rapida(double base, int exp
    if (exp == 0) return 1.0
    if (exp % 2 == 0
        double temp = potencia rapida(base, exp/2
        return temp * temp; // Reutiliza cálculo!
    return base * potencia rapida(base, exp-1
```

Melhoria: De O(n) para O(log n) - ganho exponencial!

III Comparação de Performance

Potência de $2^{10} = 1024$

Versão Simples: 10 multiplicações

Versão Rápida: 4 multiplicações

Para 2³⁰:

Simples: 30 operações

Rápida: 5 operações (6x mais rápido!)

5. Passagem de Parâmetros

i Tipos de Passagem

1. Por Valor (Call by Value)

Cópia segura, sem efeitos colaterais

2. Por Referência (Call by Reference)

Acesso direto, modificações persistem

3. Por Ponteiro (Call by Pointer)

Flexibilidade máxima, controle total



Passagem por Valor - Segura

Características

- Segura (não modifica original)
- X Custosa para dados grandes
- Sem efeitos colaterais

```
void incrementa_valor(int x) {
    x++; // Modifica apenas a cópia local
    printf("Dentro da função: %d\n", x);
}
int main() {
    int num = 5;
    incrementa_valor(num);
    printf("Fora da função: %d\n", num); // Ainda é 5!
    return 0;
}
```

Saída: Dentro: 6, Fora: 5

Passagem por Ponteiro - Poderosa

Características

- **I** Eficiente (apenas endereço)
- 1 Pode modificar original
- V Flexível para estruturas grandes

```
void incrementa_ponteiro(int *x) {
    (*x)++; // Modifica o valor original!
    printf("Dentro da função: %d\n", *x);
}
int main() {
    int num = 5;
    incrementa ponteiro(&num); // Passa endereço
    printf("Fora da função: %d\n", num); // Agora é 6!
    return 0;
}
```

Saída: Dentro: 6, Fora: 6

SANALISE DE CUSTO: Passagem de Parâmetros

II Custo Computacional

Por Valor: \$\text{Custo} = O(\text{sizeof}(\text{tipo}))\$

Por Ponteiro: \$\text{Custo} = O(1)\$ sempre

Exemplo Prático

Tipo de Dado		Por Valor	Por Ponteiro	Economia	
int			4 bytes	8 bytes	× Pior
struct (100 bytes)		100 bytes	8 bytes	✓ 92% menor	
arr	ay[1000]		4000 bytes	8 bytes	✓ 99.8% menor

Regra: Use ponteiros para estruturas grandes!

E 6. Funções com Arrays

© Comportamento Especial

Arrays em C são **sempre** passados por referência!

```
void processa_array(int arr[], int tamanho) {
    for (int i = 0; i < tamanho; i++)</pre>
       arr[i] *= 2; // Modifica array original!
int main() {
    printf("Antes: ")
    printf("Depois: ")
    return 0
```

E Função Matemática: Soma de Array

Definição Matemática

$$\frac{s}{m}(A) = \sum_{i=0}^{n-1} A[i]$$

Implementação Eficiente

```
int soma_array(int arr[], int n) {
   int soma = 0;

   // Loop otimizado
   for (int i = 0; i < n; i++) {
       soma += arr[i];
   }

   return soma;
}</pre>
```

Complexidade: \$T(n) = \Theta(n)\$ - Linear e ótima!

7. Recursão: Poder Matemático

Definição Formal

Uma função \$f\$ é recursiva se:

 $f(n) = \left(\frac{cases} \text{case} \& \text{se} \right) n \leq \int (h(n)) \& \text{se}$

Q Componentes Essenciais

- 1. Caso Base: Condição de parada
- 2. Caso Recursivo: Chamada a si mesmo
- 3. U Convergência: Aproximação do caso base

Exemplo Clássico: Fibonacci

Definição Matemática

```
F(n) = \left( x \right) + F(n-1) + F(n-2)  \text{se } n = 0 \setminus 1  \text{se } n = 1 \setminus F(n-1) + F(n-2)  \text{se } n > 1 \in \mathbb{S}
```

Implementação Recursiva Simples

```
long long fibonacci(int n) {
    // Casos base claros
    if (n <= 1) return n;

    // Caso recursivo
    return fibonacci(n-1) + fibonacci(n-2);
}</pre>
```

Problema: Complexidade exponencial \$O(\phi^n)\$!

Otimização: Fibonacci com Memoização

Técnica Inteligente

```
#define MAX N 100
long long memo[MAX N];
int inicializado = 0
long long fibonacci_memo(int n) {
    // Inicialização única
    if (!inicializado) {
        for (int i = 0; i < MAX N; i++) memo[i] = -1;</pre>
        inicializado = 1;
    // Casos base
    if (n <= 1) return n;</pre>
    // Verifica cache
    if (memo[n] != -1) return memo[n];
    // Calcula e armazena
    memo[n] = fibonacci memo(n-1) + fibonacci memo(n-2)
    return memo[n];
```

III Comparação de Performance: Fibonacci

Fibonacci(40):

- Recursivo Simples: ~1.5 segundos
- Com Memoização: ~0.001 segundos
 - ★ Iterativo: ~0.0001 segundos

Fibonacci(100):

- Recursivo: Impossível (anos)
- Memoização: Instantâneo
 - Iterativo: Instantâneo

1 8 B. Ponteiros para Funções

Conceito Avançado

Ponteiros podem apontar para funções!

```
// Declaração de ponteiro para função
int (*operacao)(int, int);

// Funções matemáticas
int soma(int a, int b) { return a + b; }
int mult(int a, int b) { return a * b; }
int potencia(int a, int b) {
   int resultado = 1,
   for (int i = 0, i < b; i++) resultado *= a;
   return resultado;
}

// Uso dinâmico
operacao = soma;
int resultado = operacao 5, 3; // 8</pre>
```

E Calculadora Inteligente

Vantagem: Código flexível e reutilizável!



9. Funções de Ordem Superior

Conceito Matemático

Função que opera sobre outras funções:

\$\$H: (A \rightarrow B) \times A \rightarrow B\$\$

🔯 Exemplo: Função Map

```
void map(int arr[], int n, int (*func)(int))
    for (int i = 0; i < n; i++) {</pre>
// Funções de transformação
int quadrado(int x) { return x * x;
int cubo(int x) { return
int dobro(int x) { return
```

Aplicação Prática

```
int main() {
   int nums[5] = {1, 2, 3, 4, 5};

   printf("Original: ");
   imprimir_array(nums, 5);  // 1 2 3 4 5

   map(nums, 5, quadrado);
   printf("Quadrados: ");
   imprimir_array(nums, 5);  // 1 4 9 16 25

   return 0;
}
```

© Benefício: **Código mais limpo e funcional!**

10. Medição de Performance

SET : Ferramentas de Análise

```
#include <time.h>
double medir tempo(void (*funcao)(), int repeticoes) {
    clock t inicio = clock();
    for (int i = 0; i < repeticoes; i++) {</pre>
   clock t fim = clock();
   return ((double)(fim - inicio)) / CLOCKS PER SEC;
void benchmark_algoritmos
    printf("Fibonacci(30):\n"
    printf("Recursivo: %.6f s\n", medir tempo fibonacci(30, fibonacci));
    printf("Memoização: %.6f s\n", medir tempo fibonacci(30 fibonacci memo));
```

ii Resultados de Benchmark

Comparação Real (Fibonacci 35):

Recursivo Puro: 1.234 segundos

Com Memoização: 0.001 segundos

→ Iterativo DP: 0.0003 segundos

Fórmula Binet: 0.00001 segundos

Ganho de Performance: 123.400x mais rápido!

11. Algoritmos de Busca

Busca Linear: Força Bruta

```
int busca_linear(int arr[], int n, int x) {
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        if (arr[i] == x) {
            return i; // Encontrado na posição i
        }
    }
    return -1; // Não encontrado
}</pre>
```

Complexidade:

- Melhor caso: \$O(1)\$ (primeiro elemento)
 - Caso médio: O(n/2) = O(n)
 - Pior caso: \$O(n)\$ (último elemento)

© Busca Binária: Estratégia Inteligente

Pré-requisito: Array deve estar ordenado!

```
int busca_binaria(int arr[], int 1, int r, int x) {
   while (1 <= r) {
      int m = 1 + (r - 1) / 2; // Evita overflow!
      if (arr[m] == x) return m; // Encontrado!
      if (arr[m] < x)
       l = m + 1; // Busca na metade direita
      else
       r = m - 1;
                  // Busca na metade esquerda
                                  // Não encontrado
   return -1
```

Complexidade: \$T(n) = O(\log n)\$ - Logarítmica!

✓ Comparação Visual: Busca Linear vs Binária

Para um array de 1.000.000 elementos:

- **Busca Linear:**
- Máximo: 1.000.000 comparações
 - Média: 500.000 comparações
 - **©** Busca Binária:
 - Máximo: 20 comparações
 - Sempre: ~20 comparações

Eficiência: 50.000x mais rápida!

12. Tratamento de Erros

Sistema de Códigos de Erro

```
typedef enum ⊰
   SUCCESS = 0
   ERROR NULL POINTER = -1,
   ERROR INVALID INPUT = -2.
   ERROR OUT OF BOUNDS = -3,
ErrorCode divisao segura(double a, double b, double *resultado) {
   // Validação de ponteiro
   if (resultado == NULL) return ERROR NULL POINTER;
   // Validação matemática
   if (b == 0.0) return ERROR DIVISION BY ZERO:
   // Operação segura
   return SUCCESS;
```

© Uso Prático do Sistema

```
int main
    double resultado;
    ErrorCode status = divisao segura(10.0, 3.0, &resultado);
    switch (status) {
        case SUCCESS:
            printf("Resultado: %.2f\n", resultado);
            break
        case ERROR DIVISION BY ZERO:
            printf("Erro: Divisão por zero!\n")
            break
        default
            printf("Erro inesperado: %d\n", status);
    return 0
```

Penefício: Código robusto e profissional!

13. Técnicas de Otimização

4 1. Memoização (Já vimos)

- Cache de resultados computados
- Troca espaço por tempo

🏃 2. Tail Recursion

```
// Recursão tradicional (pilha cresce)
int factorial_normal(int n) {
   if (n <= 1) return 1;
    return n * factorial_normal(n - 1); // Operação após recursão
}

// Tail recursion (otimizável)
int factorial_tail(int n, int acc) {
   if (n <= 1) return acc;
   return factorial_tail(n - 1, n * acc); // Recursão é última operação
}</pre>
```

3. Loop Unrolling

```
// Loop normal
int soma_normal(int arr[], int n) {
    int soma = 0;
   return soma;
// Loop desenrolado (mais rápido)
int soma_unrolled(int arr[], int n) {
    \frac{-}{\text{int soma}} = 0:
    int i
    // Processa 4 elementos por vez
    for (i = 0; i < n - 3; i += 4)
    // Processa elementos restantes
    for (; i < n; i++) {
    return soma;
```



14. Comparação Final: C vs Python

Exemplo Completo em C

```
#include <stdio.h>
#include <time.h>
void quicksort(int arr[], int low, int high) {
    if (low < high) {</pre>
        int pi = partition(arr, low, high);
       quicksort(arr, low, pi - 1)
       quicksort(arr, pi + 1, high);
int main(
    int arr[10000]
    // ... preencher array ...
    clock t inicio = clock();
    quicksort(arr, 0, 9999)
    clock t fim = clock();
    printf("Tempo C: %.6f s\n",
             (double)(fim - inicio)) / CLOCKS PER SEC);
    return 0
```

a Equivalente em Python

```
import time
def quicksort(arr):
    if len(arr) <= 1:
        return arr
    pivot = arr[len(arr) // 2]
    left = [x for x in arr if x < pivot]</pre>
    middle = [x for x in arr if x == pivot]
    right = [x for x in arr if x > pivot]
    return quicksort(left) + middle + quicksort(right)
# Teste de performance
     list(range(10000, 0, -1)) # Array reverso
print(f"Tempo Python: {fim - inicio:.6f} s"
```

III Resultado da Comparação

QuickSort - 10.000 elementos:

★ C (otimizado): 0.002 segundos

Q Python (puro): 0.150 segundos

Q Python (sorted): 0.001 segundos

Conclusão:

• C: Sempre rápido

• Python: Use bibliotecas otimizadas!

15. Boas Práticas Essenciais



1. Nomenclatura Clara

```
// X Ruim
int calc(int x, int y) { return x + y; }
int f(int n) { /* factorial */
// ✓ Bom
int calcular soma(int primeiro, int segundo) { return primeiro + segundo;
int calcular factorial(int numero) { /* implementação */
```

듣 2. Documentação Profissional

```
* Calcula o fatorial de um número usando recursão otimizada
 * @param n: número inteiro não negativo (0 <= n <= 20)
 * @return: fatorial de n, ou -1 se entrada inválida
 * @complexity: O(n) tempo, O(n) espaço (pilha de recursão)
 * @example: factorial(5) retorna 120
long long factorial(int
```



16. Debugging e Testes

Q Uso Estratégico de Assertions

```
#include <assert.h>
int divisao inteira(int dividendo, int divisor) {
    // Pré-condições
   assert(divisor != 0)
    assert(dividendo >= 0)
    int resultado = dividendo / divisor;
    // Pós-condições
    assert((resultado + 1) * divisor > dividendo)
    return resultado;
```

Suite de Testes Abrangente

assert(fibonacci(10)

```
void executar_todos_os_testes
   printf(" Executando testes...\n"
    // Testes de funções básicas
    assert(factorial(0) ==
    assert(factorial(5) == 120
```

17. Conclusões e Próximos Passos

© O que Dominamos Hoje:

- Fundamentos Matemáticos: Definições formais e rigorosas
- Análise de Complexidade: Big-O e otimizações
- Implementação Prática: Funções eficientes em C
- **Técnicas Avançadas:** Recursão, memoização, ponteiros
- Comparações: C vs Python em cenários reais
- Boas Práticas: Código profissional e robusto

Próxima Aula: Estruturas de Dados

- Arrays multidimensionais e matrizes
- Ponteiros avançados e aritmética
- Structs e Unions para dados complexos
- Alocação dinâmica e gerenciamento de memória

Exercícios Desafiadores

1. 🖋 Implementação Avançada:

Crie uma função genérica de exponenciação modular: \$a^b \bmod m\$

2. Otimização Inteligente:

Implemente memoização para função de Ackermann

3. Análise Empírica:

Compare performance: recursão vs iteração vs memoização

4. Sistema Robusto:

Desenvolva calculadora com tratamento completo de erros

5. **©** Projeto Integrador:

Crie biblioteca de funções matemáticas otimizadas

E Bibliografia Essencial

Livros Fundamentais

- Cormen, T. H. et al. *Introduction to Algorithms*, 4^a ed.
- Kernighan, B. W.; Ritchie, D. M. The C Programming Language, 2ª ed.
- Sedgewick, R. Algorithms in C, 3a ed.
- Knuth, D. E. The Art of Computer Programming, Vol. 1

Recursos Online

- MIT OpenCourseWare: Estruturas de Dados
- Coursera: Algoritmos Especializados
- LeetCode: Prática de Implementação

Contato e Suporte

Prof. Vagner Cordeiro

- Email: [email do professor]
- ② Atendimento: [horários de atendimento]
- Material Completo: github.com/cordeirotelecom/algoritimos_e_complexidade
- **©** Próxima Aula: **Estruturas de Dados Arrays, Ponteiros e Structs**





Algoritmos e Complexidade - Aula 01

Funções e Passagem de Parâmetros

© Objetivo Alcançado: Base sólida para estruturas de dados avançadas!

2. Linguagens de Programação

Comparação: C vs Python

Aspecto	С	Python
Paradigma	Procedural	Multi-paradigma
Compilação	Compilada	Interpretada
Tipagem	Estática	Dinâmica
Gerência Memória	Manual	Automática
Performance	Alta	Moderada

Exemplo Comparativo: Função Factorial

Em C:

```
#include <stdio.h>
long long factorial(int n) {
   if (n <= 1) return 1;
   return n * factorial(n - 1);
}
int main() {
   printf("%lld\n", factorial(5));
   return 0;
}</pre>
```

Em Python:

```
def factorial(n):
    if n <= 1:
        return 1
    return n * factorial(n - 1)

def main():
    print(factorial(5))

if __name__ == "__main__":
    main()</pre>
```

3. Funções: Conceitos Matemáticos

Definição Formal de Função

Uma função f:A o B é uma relação que associa:

- Cada elemento $a \in A$ (domínio)
- A exatamente um elemento $b \in B$ (contradomínio)

f(a) = b onde a é argumento e b é valor de retorno

Propriedades Matemáticas

1. Injetividade

$$f$$
 é injetiva se $f(x_1)=f(x_2)\Rightarrow x_1=x_2$

2. Sobrejetividade

$$f$$
 é sobrejetiva se $\forall b \in B, \exists a \in A: f(a) = b$

3. Bijetividade

f é bijetiva se é injetiva e sobrejetiva

4. Implementação de Funções em C

Estrutura Básica

```
tipo_retorno nome_funcao(lista_parametros) {
    // Corpo da função
    return valor;
}
```

Exemplo: Função Potência

```
double potencia(double base, int expoente) {
    double resultado = 1.0;
    for (int i = 0; i < expoente; i++) {
        resultado *= base;
    }
    return resultado;
}</pre>
```

Análise Matemática da Função Potência

Complexidade Temporal

$$T(n) = \Theta(n)$$
 onde $n \notin o$ expoente

Versão Otimizada (Exponenciação Rápida)

```
double potencia_rapida(double base, int exp) {
   if (exp == 0) return 1.0;
   if (exp % 2 == 0) {
      double temp = potencia_rapida(base, exp/2);
      return temp * temp;
   }
   return base * potencia_rapida(base, exp-1);
}
```

Complexidade: $T(n) = O(\log n)$

5. Passagem de Parâmetros

Tipos de Passagem

- 1. Por Valor (Call by Value)
- 2. Por Referência (Call by Reference)
- 3. Por Ponteiro (Call by Pointer)

Passagem por Valor

Conceito

- Cópia do valor é enviada para a função
- Modificações não afetam a variável original

```
void incrementa_valor(int x) {
    x++; // Não modifica a variável original
}
int main() {
    int num = 5;
    incrementa_valor(num);
    printf("%d\n", num); // Saída: 5
    return 0;
}
```

Passagem por Ponteiro

Conceito

- Endereço da variável é passado
- Permite modificação da variável original

```
void incrementa_ponteiro(int *x) {
    (*x)++; // Modifica a variável original
}
int main() {
    int num = 5;
    incrementa_ponteiro(&num);
    printf("%d\n", num); // Saída: 6
    return 0;
}
```

Análise Matemática: Custo de Passagem

Por Valor

$$Custo = O(tamanho_tipo)$$

Por Ponteiro

$$Custo = O(1)$$

Para estruturas grandes:

sizeof(struct) >> sizeof(ponteiro)

6. Funções com Arrays

Passagem de Arrays em C

```
// Array sempre passado por referência
void processa_array(int arr[], int tamanho) {
    for (int i = 0 i < tamanho; i++) {
        arr[i] *= 2; // Modifica array original
    }
}
int main() {
    int numeros[5] = {1, 2, 3, 4, 5};
    processa_array(numeros, 5);
    // Array foi modificado
    return 0;
}</pre>
```

Função para Soma de Array

Implementação Matemática

$$\operatorname{soma}(A) = \sum_{i=0}^{n-1} A[i]$$

```
int soma_array(int arr[], int n) {
    int soma = 0;
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        soma += arr[i];
    }
    return soma;
}</pre>
```

Complexidade: $T(n) = \Theta(n)$

7. Recursão: Definição Matemática

Função Recursiva

Uma função f é recursiva se:

$$f(n) = egin{cases} ext{caso base} & ext{se } n \leq k \ g(n, f(h(n))) & ext{se } n > k \end{cases}$$

Onde h(n) < n (convergência garantida)

Exemplo: Sequência de Fibonacci

Definição Matemática

$$F(n) = egin{cases} 0 & ext{se } n=0 \ 1 & ext{se } n=1 \ F(n-1)+F(n-2) & ext{se } n>1 \end{cases}$$

Implementação Recursiva

```
long long fibonacci(int n) {
   if (n <= 1) return n;
   return fibonacci(n-1) + fibonacci(n-2);
}</pre>
```

Análise de Complexidade do Fibonacci

Complexidade Recursiva Simples

$$T(n) = T(n-1) + T(n-2) + O(1)$$
 $T(n) = O(\phi^n) ext{ onde } \phi = rac{1+\sqrt{5}}{2}$

Versão Otimizada (Programação Dinâmica)

```
long long fibonacci_dp(int n) {
    if (n <= 1) return n;
    long long a = 0, b = 1, temp;
    for (int i = 2, i <= n; i++) {
        temp = a + b;
        a = b;
        b = temp;
    }
    return b;
}</pre>
```

Complexidade: T(n) = O(n)

8. Escopo de Variáveis

Tipos de Escopo em C

- 1. Global Visível em todo o programa
- 2. Local Visível apenas na função
- 3. **Bloco** Visível apenas no bloco {}
- 4. **Estático** Persiste entre chamadas

Exemplo de Escopo

9. Ponteiros para Funções

Conceito

Ponteiros podem apontar para funções, permitindo:

- Passagem de funções como parâmetros
- Arrays de funções
- Implementação de callbacks

```
// Declaração de ponteiro para função
int (*operacao)(int, int);

int soma(int a, int b) { return a + b; }
int mult(int a, int b) { return a * b; }

operacao = soma;
int resultado = operacao(5, 3); // 8
```

Exemplo: Calculadora com Ponteiros

```
typedef int (*Operacao)(int, int);
int soma int a, int b) { return a + b; }
int sub(int a, int b) { return a - b; }
int mult(int a, int b) { return a * b; }

void calculadora(int a, int b, Operacao op) {
    printf("Resultado: %d\n", op(a, b));
}

int main() {
    calculadora(10, 5, soma); // 15
    calculadora(10, 5, sub); // 5
    calculadora(10, 5, mult); // 50
    return 0
}
```

10. Funções de Ordem Superior

Conceito Matemático

Função que recebe outras funções como parâmetros:

Exemplo: Map Function

```
void map(int arr[], int n, int (*func)(int)) {
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        arr[i] = func(arr[i]);
    }
}
int quadrado(int x) { return x * x; }

int main() {
    int nums[5] = {1, 2, 3, 4, 5};
    map(nums, 5, quadrado);
    // nums agora é {1, 4, 9, 16, 25}
    return 0
}</pre>
```

11. Análise de Performance

Medição de Tempo em C

```
#include <time.h>

clock_t inicio = clock();
// Código a ser medido
clock_t fim = clock();

double tempo = ((double)(fim - inicio)) / CLOCKS_PER_SEC;
printf("Tempo: %f segundos\n", tempo);
```

Comparação de Algoritmos

Exemplo: Busca Linear vs Binária

```
// Busca Linear: O(n)
int busca_linear(int arr[], int n, int x) {
    for (int i = 0; i < n; i++) {
       if (arr[i] == x) return
   return -1
// Busca Binária: O(log n)
int busca_binaria(int arr[], int 1, int r, int x) {
   if (r >= 1) {
        \frac{1}{\text{int mid}} = 1 + (r - 1) / 2;
       if (arr[mid] == x) return mid;
        if (arr[mid] > x) return busca binaria(arr, 1, mid-1,
        return busca binaria(arr, mid+1, r, x);
    return -1
```

12. Tratamento de Erros

Códigos de Retorno

```
typedef enum {
    SUCCESS = 0,
    ERROR_NULL_POINTER = -1,
    ERROR_INVALID_INPUT = -2,
    ERROR_OUT_OF_BOUNDS = -3
} ErrorCode;

ErrorCode divisao_segura double a, double b, double *resultado) {
    if (resultado == NULL) return ERROR_NULL_POINTER;
    if (b == 0.0) return ERROR_INVALID_INPUT;

    *resultado = a / b;
    return SUCCESS;
}
```

13. Otimização de Funções

Técnicas de Otimização

- 1. **Memoização** Cache de resultados
- 2. Tail Recursion Recursão de cauda
- 3. Loop Unrolling Desenrolamento de loops
- 4. Inline Functions Funções inline

Exemplo: Memoização em Fibonacci

```
#define MAX_N 100
long long memo[MAX_N];
int inicializado = 0

long long fibonacci_memo(int n) {
    if (linicializado) {
        for (int i = 0; i < MAX_N; i++) memo[i] = -1;
        inicializado = 1.
    }

    if (n <= 1) return n;
    if (memo[n] != -1) return memo[n];

    memo[n] = fibonacci_memo(n-1) + fibonacci_memo(-2);
    return memo[n];
}</pre>
```

14. Comparação com Python

Vantagens do C:

- Performance: 10-100x mais rápido
- Controle de memória: Gestão manual
- Previsibilidade: Comportamento determinístico

Vantagens do Python:

- Produtividade: Desenvolvimento mais rápido
- Expressividade: Código mais conciso
- Bibliotecas: Ecossistema rico

Exemplo Comparativo: Quick Sort

Python (Simplicidade)

```
def quicksort(arr):
    if len(arr) <= 1:
        return arr
    pivot = arr[len(arr) // 2|
    left = [x for x in arr if x < pivot]
    middle = [x for x in arr if x == pivot]
    right = [x for x in arr if x > pivot]
    return quicksort(left) + middle + quicksort(right)
```

C (Performance)

```
void quicksort(int arr[], int low, int high) {
   if (low < high) {</pre>
        int pi = partition(arr, low, high);
int partition(int arr[], int low, int high) {
    int pivot = arr[high];
    int i = (low - 1)
    for (int j = low; j <= high - 1; j++) {</pre>
        if (arr[j] < pivot) {</pre>
    return (i + 1);
```

15. Boas Práticas

Nomenclatura de Funções

```
    Verbos para ações: calcular() , processar()
    Nomes descritivos: calcular_media() VS calc()
    Consistência: get_ e set_ para acessores
```

Documentação

```
/**

* Calcula o fatorial de um número

* @param n: número inteiro não negativo

* @return: fatorial de n, ou -1 se n < 0

* Complexidade: O(n)

*/
long long fatorial(int n);
```

16. Debugging e Testes

Uso de Assertions

```
#include <assert.h>
int divisao(int a, int b) {
   assert(b != 0); // Garante que b não é zero
   return a / b;
}
```

Função de Teste

```
void testar_funcoes() {
   assert(fatorial(5) == 120);
   assert(fibonacci(10) == 55);
   assert(potencia(2, 3) == 8);
   printf("Todos os testes passaram!\n");
}
```

17. Considerações de Memória

Stack vs Heap

Stack (Pilha):

- Variáveis locais
- Parâmetros de função
- Endereços de retorno
- Limitado em tamanho

Heap (Monte):

- Alocação dinâmica
- malloc() , free()
- Maior flexibilidade
- Gerenciamento manual

Exemplo: Função com Alocação Dinâmica

```
int * criar_array int tamanho) {
   int *arr = malloc(tamanho * sizeof(int));
   if (arr == NULL) {
        printf("Erro de alocação!\n");
        return NULL
   }

   for (int i = 0; i < tamanho; i++) {
        arr[i] = i * i; // Inicializa com quadrados
   }

   return arr;
}

void liberar_array(int *arr) {
   free(arr);
}</pre>
```

18. Preprocessador e Macros

Definindo Constantes

```
#define PI 3.14159265359
#define MAX_SIZE 1000
```

Macros Funcionais

```
#define MAX(a, b) ((a) > (b) ? (a) : (b))
#define MIN(a, b) ((a) < (b) ? (a) : (b))
#define SQUARE(x) ((x) * (x))

int maior = MAX(10, 20); // 20
int quadrado = SQUARE(5); // 25
```

19. Estruturas de Controle Avançadas

Switch com Funções

```
typedef enum { SOMA, SUB, MULT, DIV } Operador;

double calcular(double a, double b, Operador op) {
    switch (op) {
        case SOMA: return a + b;
        case SUB: return a - b;
        case MULT: return a * b;
        case DIV: return (b = 0) ? a / b : 0;
        default: return 0;
    }
}
```

20. Conclusões e Próximos Passos

O que Aprendemos:

- Conceitos matemáticos de algoritmos e funções
- Implementação de funções em C
- **Mecanismos** de passagem de parâmetros
- Análise de complexidade e performance
- Boas práticas de programação

Próxima Aula:

- Estruturas de Dados homogêneas e heterogêneas
- Arrays multidimensionais
- Ponteiros avançados
- Structs e Unions

Exercícios Propostos

- 1. Implemente uma função que calcule x^n em $O(\log n)$
- 2. Crie uma função genérica de ordenação usando ponteiros
- 3. Implemente memoização para a sequência de Fibonacci
- 4. Compare performance entre recursão e iteração
- 5. Desenvolva um sistema de tratamento de erros robusto

Bibliografia

- Cormen, T. H. et al. *Introduction to Algorithms*, 4^a ed.
- Kernighan, B. W.; Ritchie, D. M. The C Programming Language, 2a ed.
- Sedgewick, R. Algorithms in C, 3a ed.
- Knuth, D. E. The Art of Computer Programming, Vol. 1

Contato e Dúvidas

Prof. Vagner Cordeiro

Email: [email do professor]

(**) **Atendimento**: [horários de atendimento]

Material: github.com/cordeirotelecom/algoritimos_e_complexidade

Próxima aula: Estruturas de Dados - Arrays, Ponteiros e Structs

Obrigado!

Perguntas?

Algoritmos e Complexidade - Aula 01

Funções e Passagem de Parâmetros