

## 1. Busca Binária

**Problema:** Encontrar o índice de um valor em uma lista ordenada.

**Solução Lógica:**

1. **Inicialize:** Defina os ponteiros **esquerda** e **direita** para o início e fim da lista.
2. **Enquanto:** **esquerda** for menor ou igual a **direita**, faça o seguinte:
  - Calcule o índice **meio** como a média de **esquerda** e **direita**.
  - Compare o valor no índice **meio** com o valor alvo.
  - Se for igual, retorne **meio**.
  - Se o valor alvo for menor, ajuste **direita** para **meio - 1**.
  - Se o valor alvo for maior, ajuste **esquerda** para **meio + 1**.
3. **Se:** O valor não for encontrado, retorne **-1**.

EXEMPLO DE CÓDIGO:

---

```
def busca_binaria(lista, alvo):
    esquerda, direita = 0, len(lista) - 1 # Inicializa os ponteiros para o início e fim da lista
    while esquerda <= direita: # Enquanto a busca não terminar
        meio = (esquerda + direita) // 2 # Encontra o índice do meio
        if lista[meio] == alvo: # Se o valor no meio é o alvo
            return meio # Retorna o índice do alvo
        elif lista[meio] < alvo: # Se o valor no meio é menor que o alvo
            esquerda = meio + 1 # Ajusta o ponteiro da esquerda para o meio + 1
        else: # Se o valor no meio é maior que o alvo
            direita = meio - 1 # Ajusta o ponteiro da direita para o meio - 1
    return -1 # Se o valor não for encontrado, retorna -1

# Exemplo de uso
lista = [1, 3, 5, 7, 9, 11]
alvo = 7
print(busca_binaria(lista, alvo)) # Saída: 3
```

---

**Explicação:**

1. Inicialização: Define os ponteiros **esquerda** e **direita** para o início e fim da lista.
2. Loop de Busca: Enquanto **esquerda** é menor ou igual a **direita**, calcula o índice **meio** e compara o valor no índice **meio** com o valor alvo.
3. Ajuste dos Ponteiros: Ajusta os ponteiros dependendo se o valor no meio é menor ou maior que o alvo.
4. Retorno: Se o valor for encontrado, retorna o índice. Caso contrário, retorna **-1** se o alvo não estiver na lista.

## 2. Problema da Mochila (Knapsack)

**Problema:** Dada uma mochila com capacidade limitada e uma lista de itens com peso e valor, determine o valor máximo que você pode carregar.

**Solução Lógica:**

1. Inicialize: Crie uma tabela **dp** onde **dp[i][w]** representa o valor máximo com os primeiros **i** itens e capacidade **w**.
2. Preencha a Tabela:
  - Para cada item e cada capacidade, verifique se o item pode ser incluído.
  - Atualize o valor máximo com base na inclusão ou exclusão do item.
3. Resultado: O valor máximo para a capacidade total é **dp[n][capacidade]**.

---

```
def knapsack(pesos, valores, capacidade):
    n = len(pesos) # Número de itens
    dp = [[0] * (capacidade + 1) for _ in range(n + 1)] # Tabela de DP

    for i in range(1, n + 1): # Itera sobre todos os itens
        for w in range(capacidade + 1): # Itera sobre todas as capacidades
            if pesos[i - 1] <= w: # Se o item cabe na capacidade atual
                # Escolhe o máximo entre incluir ou não o item
                dp[i][w] = max(valores[i - 1] + dp[i - 1][w - pesos[i - 1]], dp[i - 1][w])
            else:
                dp[i][w] = dp[i - 1][w] # Não inclui o item

    return dp[n][capacidade] # Retorna o valor máximo que pode ser carregado

# Exemplo de uso
pesos = [1, 2, 3]
valores = [60, 100, 120]
capacidade = 5
print(knapsack(pesos, valores, capacidade)) # Saída: 220
```

---

### Explicação:

1. **Inicialização:** Cria uma tabela **dp** onde **dp[i][w]** representa o valor máximo possível com os primeiros **i** itens e capacidade **w**.
2. **Preenchimento da Tabela:** Para cada item e capacidade, decide se inclui o item na mochila ou não, baseado na maximização do valor.
3. **Resultado:** Retorna o valor máximo que pode ser carregado com a capacidade total dada.

### 3. Busca em Profundidade (DFS)

**Problema:** Dado um grafo não direcionado, percorra todos os nós a partir de um nó inicial.

#### Solução Lógica:

1. **Inicialize:** Crie um conjunto **visitado** para rastrear os nós visitados.
2. **Recursivamente:** Para cada nó, adicione ao **visitado** e percorra todos os vizinhos não visitados usando DFS.

---

```
def dfs(grafo, no, visitado=None):
    if visitado is None:
        visitado = set() # Inicializa o conjunto de nós visitados
        visitado.add(no) # Marca o nó atual como visitado
        print(no, end=' ') # Imprime o nó atual

    for vizinho in grafo[no]: # Itera sobre todos os vizinhos do nó atual
        if vizinho not in visitado: # Se o vizinho não foi visitado
            dfs(grafo, vizinho, visitado) # Faz uma chamada recursiva para o vizinho

# Exemplo de uso
grafo = {
    'A': {'B', 'C'},
    'B': {'A', 'D'},
    'C': {'A', 'E'},
    'D': {'B'},
    'E': {'C'}
}
dfs(grafo, 'A') # Saída: A B D C E
```

---

## **Método Steve Halim para Competição de Programação**

### **1. Entendimento do Problema**

- **Leia o Problema Cuidadosamente:** Compreenda os requisitos e as restrições do problema. Certifique-se de entender o que está sendo pedido antes de começar a implementar uma solução.
- **Identifique Exemplos e Testes:** Analise exemplos fornecidos no problema e crie seus próprios casos de teste para garantir que compreendeu corretamente a tarefa.

### **2. Desenvolvimento da Solução**

- **Escolha da Estratégia:** Identifique a abordagem ou algoritmo apropriado para resolver o problema. Isso pode incluir algoritmos clássicos como busca binária, programação dinâmica, grafos, etc.
- **Esboço da Solução:** Faça um esboço da solução e defina as etapas principais. Pode ser útil criar um diagrama ou pseudocódigo para visualizar a lógica.
- **Análise de Complexidade:** Avalie a complexidade temporal e espacial da solução para garantir que ela se encaixa nos limites impostos pelo problema.

### **3. Implementação**

- **Código Limpo e Testado:** Escreva o código de forma clara e eficiente. Use boas práticas de programação, como nomes de variáveis descritivos e modularidade.
- **Teste Extensivamente:** Teste o código com diversos casos, incluindo casos limite e casos especiais, para garantir que ele funciona corretamente em todas as situações possíveis.

### **4. Otimização e Ajustes**

- **Ajustes Finais:** Faça ajustes para melhorar a eficiência, se necessário. Isso pode incluir otimizações de algoritmos ou estrutura de dados.
- **Verificação de Soluções:** Compare a solução com a solução ideal e verifique se há alguma melhoria possível.

## **Exemplos e Aplicações**

Vamos ver como aplicar o método Steve Halim a alguns problemas típicos de maratonas de programação.

### **Exemplo 1: Busca Binária**

**Problema:** Dada uma lista ordenada de números inteiros, encontre a posição de um número alvo.

**Estratégia:**

- **Entendimento:** O problema pode ser resolvido de maneira eficiente usando a busca binária.
- **Desenvolvimento:** A busca binária divide a lista em metades para localizar o número.
- **Implementação:** Abaixo está a implementação em Python.

python

Copiar código

```
def busca_binaria(lista, alvo):
    esquerda, direita = 0, len(lista) - 1
    while esquerda <= direita:
        meio = (esquerda + direita) // 2
        if lista[meio] == alvo:
            return meio
        elif lista[meio] < alvo:
            esquerda = meio + 1
        else:
            direita = meio - 1
    return -1

# Exemplo de uso
lista = [1, 3, 5, 7, 9]
alvo = 7
print(busca_binaria(lista, alvo)) # Saída: 3
```

**Teste:** Teste com diferentes listas e valores para garantir que a busca binária funciona corretamente.

**Exemplo 2: Programação Dinâmica - Mochila**

**Problema:** Dada uma mochila com capacidade máxima e uma lista de itens com pesos e valores, determine o valor máximo que pode ser carregado na mochila.

**Estratégia:**

- **Entendimento:** Este é um problema clássico de programação dinâmica.

- **Desenvolvimento:** Crie uma tabela **dp** para armazenar o valor máximo para cada capacidade de mochila.
- **Implementação:** Abaixo está a implementação em Python.

python

Copiar código

```
def knapsack(pesos, valores, capacidade):
    n = len(pesos)
    dp = [[0] * (capacidade + 1) for _ in range(n + 1)]

    for i in range(1, n + 1):
        for w in range(capacidade + 1):
            if pesos[i - 1] <= w:
                dp[i][w] = max(valores[i - 1] + dp[i - 1][w - pesos[i - 1]], dp[i - 1][w])
            else:
                dp[i][w] = dp[i - 1][w]

    return dp[n][capacidade]

# Exemplo de uso
pesos = [1, 2, 3]
valores = [60, 100, 120]
capacidade = 5
print(knapsack(pesos, valores, capacidade)) # Saída: 220
```

**Teste:** Teste com diferentes capacidades e listas de pesos e valores.

### Aplicabilidade

- **Busca Binária:** Usada em problemas onde você precisa encontrar um item em uma lista ordenada, por exemplo, procurar um valor específico ou encontrar a posição onde um item deveria estar.
- **Programação Dinâmica:** Aplicável em problemas de otimização, como o problema da mochila, onde você precisa tomar decisões ótimas baseadas em subproblemas.

### Conclusão

**O método Steve Halim oferece uma abordagem estruturada para resolver problemas de programação, desde a compreensão do problema até a implementação e otimização da solução. Seguir esses passos ajuda a resolver problemas de forma eficiente e eficaz, o que é essencial para ter sucesso em competições de programação e desafios de codificação.**