

# **ANÁLISE DE ALGORITMOS**

Variações para solucionar o problema da mochila

Códigos no [GitHub](#)

## Índices

- Objetivos
- Testes de Corretude
- Gerando Entradas
- Tabela de Tempos
- Comentários sobre complexidade de tempo e memória
- Conclusão

## Objetivos

Estudar os seguintes algoritmos para solução do problema da mochila (Knapsack problem): recursão, recursão com memorização, programação dinâmica e aproximação, fazendo as comparações de tamanho de entrada vs tempo e analisando complexidade de tempo e memória para todos os algoritmos.

Obs. Quando eu copio o código do VS Code e colo aqui neste doc ele perde a indentação. O código também está no github.

## Testes de corretude

Foi usada a seguinte função para fazer teste de corretude quando possível:

```
def _verify(weights, values, capacity, n, memo, my_ans):  
    # run the 3 algorithms with the same input  
    # if they return the same ans as mine then it may be right...  
  
    ans1 = knapsack_recursive(weights, values, capacity, n)  
    ans2 = knapsack_memoization(weights, values, capacity, n, memo)  
    ans3 = knapsack_dynamic(weights, values, capacity, n)  
  
    return (ans1 == my_ans) and (ans2 == my_ans) and (ans3 == my_ans)
```

`weights, values, capacity, n` é uma entrada para o problema.  
`my_ans` é o retorno que obtive para a tal entrada.

Usa a mesma entrada para 3 algoritmos diferentes, se todos retornarem a mesma resposta que `my_ans` é provavel que esteja correto.

## Gerando as Entradas

As entradas para os testes foram geradas com o seguinte algoritmo:

```
def gen_input_size(n):  
    # given size 'n', generate 'weights' and 'values' arrays with 'n' items  
  
    # where  
    # 2 <= weight[i] <= 50  
    # 2 <= value[i] <= 50  
  
    weights = []  
    values = []  
  
    for i in range(n):  
        randomWeight = random.randint(2, 50)  
        weights.append(randomWeight)  
  
        randomValue = random.randint(2, 50)  
        values.append(randomValue)  
  
    with open('input.txt', 'w') as file:  
        print("weights = ", weights, file=file)  
        print("values = ", values, file=file)
```

- Foram geradas entradas de tamanho  $n = 25, 50$  e  $75$ .
- A capacidade da mochila sempre sera de  $100$ .

## Tabela de tempos

N (# itens)	Tempo p/ Recursivo Direto (ms)	Tempo p/ Recursivo com Memo (ms)	Tempo p/ Programaçã o Dinâmica (ms)	Tempo p/ Aproximação (ms)
25	29.46	1.27	1.30	0.03
50	38155	4.06	2.71	0.04
75	275078	10.69	5.36	0.09

## Comentários sobre complexidade de tempo e memória

- O **recursivo direto** pode gerar uma **call stack muito grande** aumentando o tempo de execução e o **gasto de memória**. Tem complexidade de **tempo  $O(2^n)$**  no pior caso, quando cada item pode ou não ser incluído (estrutura das chamadas recursivas forma uma árvore binária).
- O **recursivo com memorização** vai alocar uma tabela de dimensões  $N+1 \times C+1$ , onde  $N$  é a quantidade de itens e  $C$  é capacidade da mochila, isso **evita a recomputação** de alguns subproblemas, o que torna o algoritmo mais rápido que o Recursivo Direto, mas também pode **gastar muita memória**. Complexidade de **tempo e memória são  $O(N \times C)$** .
- A solução com **PD (Programação Dinâmica)** precisa **alocar uma matriz** de dimensões  $N+1 \times C+1$  e não usa recurção. Sua complexidade de **tempo e memória são  $O(N \times C)$** .
- A complexidade de **tempo** para o **algoritmo de aproximação** é  **$O(n \cdot \lg n)$**  pois ele ordena o vetor (**value-to-weight ratio**) e a de

**memória é  $O(n)$**  pois ele **aloca um vetor** de tamanho  $n$ . Ele não garante uma resposta “100% certa”.

## **Conclusão**

A solução **recursiva** sem nenhuma otimização **não é eficiente** pois pode **gastar muito tempo e memória**.

Utilizando **memorização** na solução recursiva **melhora o tempo** porém o **consumo de memória** ainda pode ser **muito alto**.

A solução com **programação dinâmica** tem **eficiência** similar a da recursão com memorização e **gasta menos memória** por não usar recursão, é **ideal para casos onde a entrada é grande e é preciso retornar o valor 100% correto para tal entrada**.

O algoritmo de **aproximação (greedy)** é o **mais eficiente** porém pode retornar uma **resposta aproximada**, pode ser **usado em casos onde uma aproximação para a solução é o suficiente**.

– / –

## **Agradecimentos**

Ao **Clube Atlético Mineiro**, por ser o maior clube de futebol do Estado de Minas Gerais.

Ao professor de AA (maníaco das crypto kk) por me ensinar essas parada doida.

À professora de C2 que é muito gente boa (passei :D).

Ao lanches baiano de Araxá que faz um sanduba mt bom q eu como toda sexta a noite qnd to lá.

A minha tia q paga meu aluguel aqui em Uberlandia (sim).

Atencao, humor acima... (??)