

Trabalho prático 2 Problema da Mochila

UFV – Campus Florestal

Professor:	Thais Regina de Moura Braga Silva
Disciplina:	Algoritmos e Estrutura de Dados I – CCF 211
Aluno:	Luis Viana Mudança -
Aluno:	Marcos Túlio Rodrigues Almeida - 3504

ÍNDICE

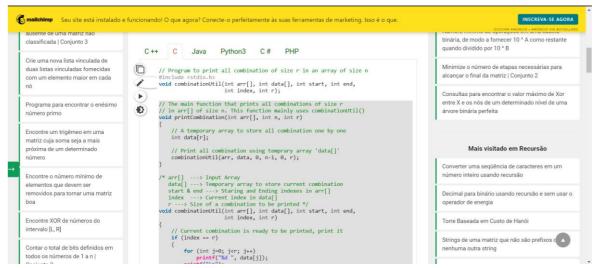
- 1. INTRODUÇÃO
- 2. DESENVOLVIMENTO
- 3. CONSIDERAÇÕES FINAIS
- 4. BIBLIOGRAFIA

1. INTRODUÇÃO

O "problema da mochila" consiste em encontrar a melhor forma de organiza-la fazendo todas as combinações sem repetições, neste trabalho poderemos perceber o quão demorado e desgastante pode ser executar essa tarefa, partindo de tamanhos maiores que 14 já podemos perceber uma pequena demora para excecução do algoritmo, para valores maiores que 45 o tempo e consideravelmente alto, e para entradas de 50, 80 e 100 itens já não conseguiriamos calcular em tempo hábil.

2. DESENVOLVIMENTO

Primeiramente retiramos o algoritmo de ordenação simpres do site GeekforGeeks que nos ajudou a montar a lógica para realizar a combinação de x elemntos.



Site de referencia para o algoritmo de combinação

Criamos um struct para armazenar os itens da mochila, como, peso e valor.

```
typedef struct
{
int peso, valor;
} mochila;
```

Fizemos um um for para que fosse possivel fazer as combinações de 1 até N.

```
for (size_t i = 0; i < n; i++)
{
    printCombination(itensMochila, n, (i + 1));</pre>
```

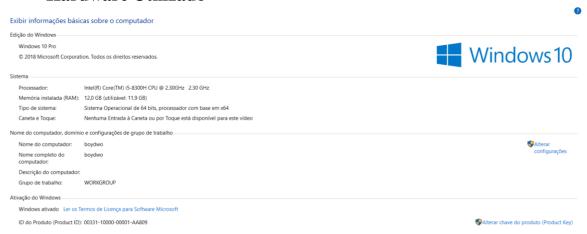
A função a seguir é responsável por realizar as diversas combinações de tamanho 1 até N de forma recursiva e além disso ela escolhe a melhor combinação de itens com maior valor agregado sem ultrapassar a capacidade máxima da mochila.

void combinationUtil(mochila arr[], mochila data[], int start, int en

```
d,
                     int index, int r)
  int somaPeso = 0, somaValor = 0, j;
  mochila combinacaoTemoraria[r];
  if (index == r)
    somaPeso = 0, somaValor = 0;
    for (j = 0; j < r; j++)
      printf("{%d %d} | ", data[j].peso, data[j].valor);
      somaPeso += data[j].peso;
      somaValor += data[j].valor;
      if (somaPeso <= CAPACIDADE && somaValor >= somaValorFinal)
        somaValorFinal = somaValor;
        somaPesoFinal = somaPeso;
        if (somaValorFinal > somaValorFF)
          somaValorFF = somaValorFinal;
          somaPesoFF = somaPesoFinal;
    printf("\n");
    return;
  for (int i = start; i \leftarrow end \&\& end - i + 1 >= r - index; i++)
```

```
{
   data[index] = arr[i];
   combinationUtil(arr, data, i + 1, end, index + 1, r);
}
```

• Hardware Utilizado



Resultado do tempo de execução

Teste com 5 elementos

```
melhor de todos : soma PESO: 32 | soma VALOR: 87
Tempo gasto: 0 ms.
```

Teste com 20 elementos

```
{12 3}
         {27 12}
                    {10 22}
                               {24 19}
                                          {1 19}
{12 3}
         {27 12}
                    {10 22}
                               {24 19}
                                          {1 19}
                                                    {38 2}
         {27 12}
{12 3}
                    {10 22}
                               {24 19}
                                          {1 19}
                                                    {38 2}
                               {24 19}
{12 3}
         {27 12}
                    {10 22}
                                          \{1\ 19\}
                                                    {38 2}
[12 3]
         {27 12}
                    {10 22}
                               {24 19}
                                          {1 19}
                                                    {38 2}
{12 3}
         {27 12}
                    {10 22}
                               {24 19}
                                          {1 19}
                                                    {38 2}
                                                    {38 2}
{12 3}
         {27 12}
                    {10 22}
                               {24 19}
                                          {1 19}
{12 3}
         {27 12}
                    {10 22}
                               {24 19}
                                          \{1\ 19\}
                                                    {38 2}
{12 3}
         {27 12}
                    {10 22}
                               {24 19}
                                          {1 19}
                                                    {37
{12 3}
         {27 12}
                    {10 22}
                               {24 19}
                                          {38 2}
                                                    {37 3}
         {27 12}
{12 3}
                    {10 22}
                               {1 19} | {38 2}
                                       Seta 8 2}
{12 3}
                    {24 19}
         {27 12}
                               {1 19}
{12 3} | {10 22} | {24 19} | {1 19} | {38 2}
                                                  {37 3}
{27 12} | {10 22} | {24 19} | {1 19} | {38 2} | {37 3}
melhor de todos : soma PESO: 39
                                    soma VALOR: 146
{12 3} | {27 12} | {10 22} | {24 19} | {1 19} | {38 2} |
melhor de todos : soma PESO: 39
                                    soma VALOR: 146
Геmpo gasto: 41828.1 ms.'_
```

Bom para executar os outros testes foi demandado um tempo muito grande tendo em vista que deixamos execultando mais de 2 horas pois o algoritmo possui comportamento assitotico O(n!) e como sabemos a função fatorial é de ordem exponencia e possui um crescimento cada vez mais elevado sendo impossivel esperar a solução desse problema concluindo assim que este algoritmo é dito intratável.

3. CONCLUSÃO

Aprendemos que alguns tipos de problemas são inviáveis computacionalmente dependendo do seu objetivo e o tamanho de suas entradas como é o caso do problema da mochila, que aumenta exponencialmente a cada entrada ficando maior e inviavél alcançar o objetivo otimo, com uma entrada de 200 números por exemplo o tempo calculado é indefinido, o programa iria rodar eternamente é nunca iria chegar em uma solução ótima.

BIBLIOGRAFIA

GeeksforGeeks. Disponível em: < https://www.geeksforgeeks.org/print-all-possible-combinations-of-r-elements-in-a-given-array-of-size-n/ >. Acesso em 01 de novembro de 2019.