

Relatório 1º projeto ASA 2023/2024

Grupo: AL052

Aluno(s): André Bento (106930) e Pedro Loureiro (107059)

Descrição do Problema e da Solução

Este projeto aborda a otimização do processo de corte de uma chapa mármore numa fábrica. O objetivo é maximizar o valor obtido ao cortar a chapa de mármore em peças que correspondam às dimensões solicitadas pelos clientes. O processo de corte envolve o uso de uma máquina com dois discos que podem cortar a chapa de mármore verticalmente ou horizontalmente.

A nossa solução teve como base cortar sucessivamente a chapa verticalmente e horizontalmente, tendo sempre em conta qual opção traria mais valor à chapa. Caso haja uma peça com as mesmas dimensões do corte que estamos a analisar, teríamos de perceber se faria sentido continuar a cortar ou se era mais rentável ficar com essa peça. A solução é cumulativa, sendo registada a solução de pequenos subproblemas, chegando assim ao valor máximo associado ao tamanho total da chapa.

Análise Teórica

Função Recursiva:

$$\text{maxValue} = \begin{cases} 0 & , \quad x = 0 \text{ ou } y = 0 \\ \max(\text{currPiece}, \max(\text{dp}[x'] [y] + \text{dp}[x - x'] [y], \text{dp}[x] [y'] + \text{dp}[y - y'] [y])) & , \quad c. c. \end{cases}$$

Pseudo-Código:

Assumindo uma matriz de x linhas e y colunas ainda vazia (dp), eis o que ocorre quando iteramos cada espaço a preencher da matriz:

```
verticalValue = 0
horizontalValue = 0
if(dp[x][y] != 0) then continue
endif
for x' = 1 to x do
    verticalValue = max(verticalValue, dp[x'] [y] + dp[x-x'] [y]);
endfor
for y' = 1 to y do
    horizontalValue = max(horizontalValue, dp[x] [y'] + dp[x] [y-y']);
endfor
dp[x][y] = max(types[x][y] , max(horizontalValue, verticalValue)
return dp[pLength][pWidth]
```

Relatório 1º projeto ASA 2023/2024

Grupo: AL052

Aluno(s): André Bento (106930) e Pedro Loureiro (107059)

Notas:

1. 'types' – matriz auxiliar com os valores de cada peça na respetiva entrada;
2. 'pLength' ; 'pWidth' – comprimento e largura da placa original;

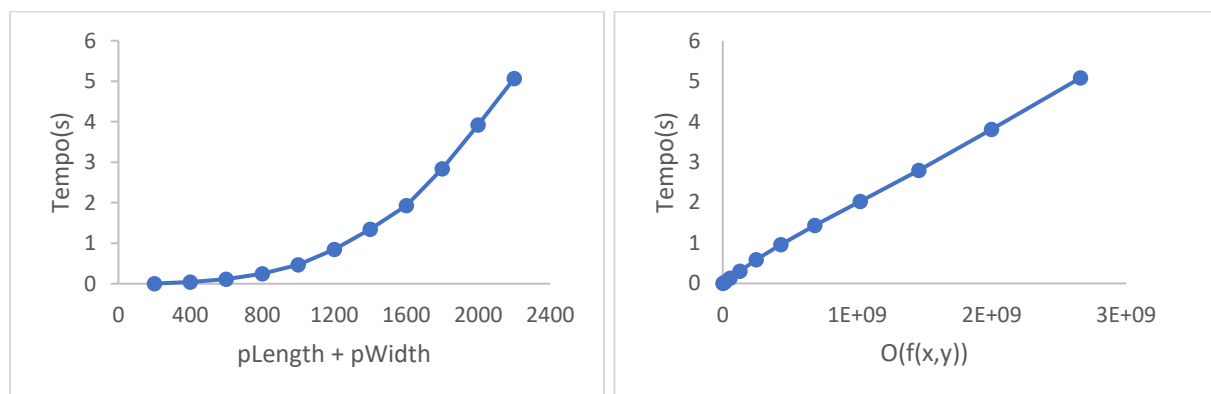
Complexidades:

1. Leitura dos dados de entrada: $O(n)$
2. Acesso ao valor de cada peça: $O(1)$
3. Aplicação do algoritmo indicado para cálculo da função recursiva: $O(xy(x+y))$
4. Apresentação dos dados: $O(1)$

Complexidade global da solução: $O(xy(x+y))$

Avaliação experimental dos resultados

De seguida, encontram-se dois gráficos. O primeiro explora a relação entre o tempo e o tamanho da chapa, enquanto que o segundo averigua a relação entre o tempo e a função de complexidade global da solução.



Ao analisarmos o primeiro gráfico, chegamos à conclusão de que o tempo de execução não é linear em relação às dimensões da chapa, não comprometendo assim a nossa análise teórica.

Assim sendo, colocando o eixo dos XX a variar de acordo com o que declaramos ser a complexidade global da solução na nossa análise teórica ($X*Y(X+Y)$), obtemos os resultados esperados, isto é, uma relação linear entre o tempo e a complexidade global calculada.