

## Aula Prática 3

ASA 2023/2024

**Q1 (T2 08/09 II.2)** Considere o problema de determinar a colocação óptima de parêntesis, que permite reduzir o número de operações na multiplicação de matrizes. Como sabe, o número de operações mínimo para efectuar a multiplicação  $A_i A_{i+1} \dots A_j$  é dado por:

$$m[i, j] = \begin{cases} 0 & \text{if } i = j \\ \min_{i \leq k < j} \{m[i, k] + m[k + 1, j] + p_{i-1}p_kp_j\} & \text{if } i < j \end{cases}$$

Considerando as matrizes  $A$ ,  $B$ ,  $C$  e  $D$  com as seguintes dimensões:

Matriz	Dimensão
$A$	$2 \times 5$
$B$	$5 \times 3$
$C$	$3 \times 1$
$D$	$1 \times 2$

Indique qual a colocação óptima de parêntesis para o produto  $ABCD$ . Para o efeito deverá escrever a expressão do produto  $ABCD$ , colocando os parêntesis na posição correcta. Adicionalmente, indique os valores de  $m[1, 2]$ ,  $m[1, 4]$ ,  $m[1, 3]$  e  $m[2, 4]$ .

**Q2 (R2 08/09 II.2)** Considere o problema da identificação da maior subsequência comum (LCS) entre duas sequências,  $S$  e  $T$ . Admita que, numa formulação do problema em termos de programação dinâmica, o comprimento da maior subsequência comum entre os prefixos  $S_i = \langle s_1, s_2, \dots, s_i \rangle$  e  $T_j = \langle t_1, t_2, \dots, t_j \rangle$  é definido por:

$$c[i, j] = \begin{cases} 0 & \text{se } i = 0 \vee j = 0 \\ c[i - 1, j - 1] + 1 & \text{se } i, j > 0 \wedge s_i = t_j \\ \max(c[i - 1, j], c[i, j - 1]) & \text{se } i, j > 0 \wedge s_i \neq t_j \end{cases}$$

Dadas as sequências  $S = ABCBCDBBDCABCDB$  e  $T = ABBACBDCCDBACD$ , indique qual a LCS, bem como os seguintes valores:  $c[0, 10]$ ,  $c[4, 6]$ ,  $c[5, 12]$ ,  $c[9, 13]$ ,  $c[10, 10]$ ,  $c[14, 14]$  e  $c[15, 14]$ .

**Q3 (R2 13/14 II.a)** Suponha que gere uma empresa de produção de azeite e que existe um conjunto de  $n$  encomendas. Cada encomenda  $i$  ( $1 \leq i \leq n$ ) permite uma receita de  $v_i$  euros na compra de  $a_i$  quilolitros de azeite, onde  $a_i \geq 1$  e  $a_i \in \mathbb{N}$ .

Este ano a produção foi mais reduzida do que em anos anteriores, tendo sido produzidos apenas  $K$  quilolitros. Como consequência, não será possível satisfazer todas as  $n$  encomendas porque  $\sum_{i=1}^n a_i > K$ .

Considerando que as encomendas não podem ser parcialmente satisfeitas, indique um modelo de programação dinâmica que permite decidir quais as encomendas a satisfazer por forma a maximizar a receita total. Indique a complexidade da solução proposta.

**Q4 (R2 16/17 II.b)** Nesta questão iremos considerar o problema de distribuir palavras por linhas, por forma a que o resultado final seja o mais equilibrado possível. Consequentemente o resultado final deverá ser apelativo.

Consideremos a sequência de palavras `aaa bb cc ddddd`, que podem, por exemplo, ser distribuídas em 3 linhas da seguintes maneiras:

```
aaa bb
cc
dddd
```

```
aaa
bb cc
dddd
```

Considere que para identificar esta diferença, é dado um vetor  $L[i, j]$  que representa o custo de guardar as palavras da  $i$  à  $j$  numa linha. Quanto menor for este custo melhor. Caso as palavras excedam o tamanho limite da linha o valor  $L[i, j]$  será  $+\infty$ . No exemplo acima  $L[1, 2] + L[3, 3]$  é maior do que  $L[1, 1] + L[2, 3]$ , indicando assim que a segunda distribuição é considerada melhor. Note que as palavras começam a ser numeradas em 1.

Considerando que o vetor  $L[i, j]$  já foi previamente calculado, complete a fórmula da recursão para a resolução deste problema em termos de programação dinâmica. Assumindo que  $C[j]$  representa o custo da melhor distribuição das primeiras  $j$  palavras em frases, tantas quantas as que forem necessárias.

$$C[j] = \begin{cases} 0 & , \text{ se } j = 0 \\ \min_{1 \leq i \leq j} \left\{ \begin{array}{l} L[i, j] + C[i-1] \\ L[i, j] + C[j-i+1] \end{array} \right\} & , \text{ caso contrario.} \end{cases}$$

**Q5 (R2 08/09 II.1)** Considere que dispõe de um conjunto infinito de moedas com valores inteiros:

$$v_1 = 1 < v_2 < \dots < v_n$$

com o qual pretende fazer o troco de uma determinada quantia inteira, utilizando o menor número de moedas possível (problema dos trocos). Assuma uma formulação para o problema em termos de programação dinâmica. Considerando que  $m[i, j]$  é o número mínimo de moedas necessário para efectuar o troco da quantia  $j$ , quando são utilizadas moedas com valores  $v_1, v_2, \dots, v_i$ , indique as expressões que devem ser colocadas nos campos  $A$  e  $B$  abaixo:

$$m[i, j] = \begin{cases} \infty & \text{se } j < 0 \\ 0 & \text{se } j = 0 \\ \min(A, B) & \text{se } j \geq 1 \end{cases}$$