

Lista de exercícios 3 (Programação Dinâmica)  
Cana - 2023.1

**Questão 1.** Seja  $P : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  uma função definida da seguinte forma:  $P(0) = P(1) = P(2) = P(3) = P(4) = 0$  e, para  $n \geq 5$ ,

$$P(n) = P\left(\left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor\right) + P\left(\left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor + 1\right) + P\left(\left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor + 2\right) + n.$$

Escreva um algoritmo recursivo puro que recebe um número  $n$  como entrada e retorna o valor exato de  $P(n)$ . Calcule a complexidade do seu algoritmo. Escreva agora um algoritmo de programação dinâmica para o mesmo problema e calcule a complexidade. Escreva também um algoritmo de memoização e calcule a complexidade. Qual dos três algoritmos é o mais rápido?

**Questão 2.** No problema da subsequência crescente mais longa, a entrada é uma sequência de números  $a_1, \dots, a_n$ . Uma subsequência é qualquer subconjunto desses números tomados em ordem, da forma,  $a_{i_1}, a_{i_2}, \dots, a_{i_k}$  onde  $1 \leq i_1 < i_2 < \dots, i_k \leq n$ , e uma subsequência crescente é aquela na qual os números vão ficando estritamente maiores. Elabore um algoritmo de programação dinâmica para encontrar a subsequência crescente de maior comprimento.

**Questão 3.** Você recebe uma palavra com  $n$  caracteres  $S[1 \dots n]$ , que você pensa ser um texto corrompido no qual não há pontuação (por exemplo, “*euadoroprogramaçãodinâmica*”). Você deseja reconstruir o seu texto usando um dicionário que disponibiliza uma função booleana  $dict(w)$  que retorna verdadeiro, se  $w$  é uma palavra do dicionário, e falso, caso contrário. Escreva um algoritmo que determina se seu texto pode ser reconstruído como uma sequência de palavras válidas. A complexidade deve ser no máximo  $O(n^2)$ , assumindo que a função  $dict$  leva tempo constante. Caso seu texto seja válido, faça seu algoritmo escrever a sequência correta de palavras.

**Questão 4.** Dado um vetor  $A[1 \dots n]$ , dizemos que uma subsequência  $S = [a_{i_1}, a_{i_2}, \dots, a_{i_k}]$  de  $A$  é densa se para todo  $j \in 1, \dots, n$  ( $j$  representa uma posição do vetor  $A$ ) temos que, ou  $a_j \in S$ , ou  $a_{j-1} \in S$ , ou  $a_{j+1} \in S$ . Escreva um algoritmo que recebe uma sequência  $A$  e encontra a subsequência densa de  $A$  cuja soma dos elementos é a menor possível.

**Questão 5.** Uma subsequência é palíndroma se ela é igual lendo da direita para esquerda ou lendo da esquerda para direita. Por exemplo, a sequência (ACGTGTCAAAATCG) possui muitas subsequências palíndromas, como (ACGCA) e (AGTGA). Mas a subsequência (ACT) não é palíndroma. Escreva um algoritmo em  $O(n^2)$  que recebe uma sequência  $S[1 \dots n]$  e retorna a subsequência palíndroma de tamanho máximo.

**Questão 6.** É dado um tabuleiro quadriculado com 4 linhas e  $n$  colunas e um número inteiro escrito em cada quadrado do tabuleiro. Também é dado um conjunto de  $2n$  pedras e queremos colocar algumas delas ou todas elas no tabuleiro (cada pedra pode ser colocada em exatamente um quadrado) para maximizar a soma dos inteiros nos quadrados que são cobertos pelas pedras. Há uma restrição: para que disposição das pedras seja legal, nenhum par delas pode estar em quadrados adjacentes horizontal ou verticalmente (adjacência diagonal é permitida).

- (a) Determine o número de padrões legais que podem ocorrer em alguma coluna (isoladamente, ignorando as pedras nas colunas adjacentes) e descreva estes padrões.

Chame dois padrões de compatíveis se eles podem ser colocados em colunas adjacentes em uma disposição legal. Vamos considerar subproblemas consistindo nas primeiras  $k$  colunas  $1 \leq k \leq n$ . A cada subproblema pode ser atribuído um tipo, que é o padrão ocorrendo na última coluna.

- (b) Usando as noções de compatibilidade e tipo, forneça um algoritmo de programação dinâmica de tempo  $O(n)$  para computar uma disposição ótima.