

# Soluções para a Lista 2

## Processamento da Informação – 2020.1

Universidade Federal do ABC

Aritanan Gruber

aritanan.gruber@ufabc.edu.br

<http://professor.ufabc.edu.br/~aritanan.gruber>

Entregue todos os exercícios via Tidia-4 até às 01/06/2020 às 19h00.

1. *Mistério*. Sem usar o computador, diga qual o conteúdo da lista  $A$  após a execução do código abaixo.

```
1 A = [98 - i for i in range (99)]
2 for i in range (99):
3     A[i] = A[A[i]]
```

**Solução:**

Após o código, temos que:

$$A = [0, 1, 2, \dots, 48, 49, 48, \dots, 2, 1, 0].$$

2. *Soma positivos*. Escreva uma função que calcula a soma dos elementos positivos de uma lista  $A[0..n-1]$  de inteiros. O problema faz sentido quando  $n = 0$ ? Quanto deve valer a soma nesse caso?

**Solução:**

```
1 def sum_positivos (A: [int]) -> int:
2     s = 0
3     for a in A:
4         if a > 0: s += a
5     return s
```

No caso em que  $n = 0$ , o valor devolvido deve ser 0, o elemento neutro da operação de adição. Outra versão, mais sucinta:

```
1 def sum_positivos (A: [int]) -> int:
2     return sum (a for a in A if a > 0)
```

3. *Conjuntos em listas*. Podemos representar conjuntos de inteiros através de listas. Para um conjunto de elementos  $\{a_0, a_1, \dots, a_{n-1}\}$ , todos naturalmente distintos, a forma mais simples é via declaração de uma lista  $A$  tal que  $A[i] = a_i$ . Escreva funções que recebem listas (representando conjuntos)  $A$  e  $B$  com  $n \geq 0$  e  $m \geq 0$  elementos, respectivamente, e devolva:

- (a)  $A \cup B$ , a união de  $A$  com  $B$ ;
- (b)  $A \cap B$ , a intersecção de  $A$  com  $B$ ;
- (c)  $A \setminus B$ , a diferença de  $A$  com  $B$ ;
- (d)  $A \triangle B$ , a diferença simétrica de  $A$  com  $B$ , em que

$$A \triangle B := (A \cup B) \setminus (A \cap B) = (A \setminus B) \cup (B \setminus A).$$

**Solução:**

Como  $|A| + |B| = |A \cap B| + |A \cup B|$ , vamos resolver os itens (a) e (b) em uma mesma função (é o que faz sentido). Todos os códigos consomem  $O(mn)$  no pior caso (muito ruim na prática).

```

1 # Recebe dois conjuntos A[0..m-1] e B[0..n-1].
2 # Devolve (C = A interseção B, D = A união B).
3 def inter_union (A: [int], B: [int]) -> ([int], [int]):
4     C, D = [a for a in A], []
5     for b in B:
6         if b in A: D.append (b)
7         else     : C.append (b)
8     return (C, D)
9
10 # Recebe dois conjuntos A[0..m-1] e B[0..n-1].
11 # Devolve A diferença B.
12 def difference (A: [int], B: [int]) -> [int]:
13     return [a for a in A if a not in B]
14
15 # Recebe dois conjuntos A[0..m-1] e B[0..n-1].
16 # Devolve A diferença simétrica B.
17 def symmetric_difference (A: [int], B: [int]) -> [int]:
18     C, D = inter_union (A, B)
19     return difference (D, C)

```

4. *Distância  $\tau$  de Kendall.* Seja  $A$  um conjunto com  $n \geq 0$  valores inteiros e sejam  $x[0..n-1]$  e  $y[0..n-1]$  duas permutações para  $A$ . Definimos a distância de Kendall entre  $x$  e  $y$  como

$$\tau(x, y) := |\{(x[i], x[j]) : i < j\} \setminus \{(y[i], y[j]) : i < j\}|.$$

Em outras palavras,  $\tau(x, y)$  é igual ao número de pares de elementos em  $A$  que ocorrem em diferentes ordens relativas em  $x$  e  $y$ . Por exemplo, se  $A = \{1, 2, 3\}$ ,  $x = [3, 2, 1]$  e  $y = [1, 3, 2]$ , temos que

$$X := \{(x[i], x[j]) : i < j\} = \{(3, 2), (3, 1), (2, 1)\}$$

$$Y := \{(y[i], y[j]) : i < j\} = \{(1, 3), (1, 2), (3, 2)\}$$

e, portanto, que

$$\tau(x, y) = |X \setminus Y| = |\{(3, 1), (2, 1)\}| = 2.$$

- (a) Escreva uma função (eficiente) que recebe  $x$  e  $y$  e calcula  $\tau(x, y)$ .

**Solução:**

```

1 def kendall_distance (x, y):
2     n, pX, pY = len (x), [], []
3
4     for i in range (0, n-1):
5         for j in range (i, n):
6             pX.append ((x[i], x[j]))
7             pY.append ((y[i], y[j]))
8     pX.sort()
9     pY.sort()
10
11     i = j = tau = 0
12     while i < len (pX) and j < len (pY):
13         if pX[i] < pY[j]: i, tau = i+1, tau+1
14         elif pX[i] > pY[j]: j += 1
15         else:
16             i, j = i+1, j+1
17     return tau + len (pX) - i

```

(b) Mostre que a distância de Kendall é simétrica, mostrando que  $\tau(x, y) = \tau(y, x)$ .

**Solução:**

Temos que um elemento  $(a, b) \in X \cap Y$  se e somente se  $a$  e  $b$  tem a mesma ordem relativa em  $x$  e  $y$ , isto é,  $a$  ocorre antes de  $b$  tanto em  $x$  quanto em  $y$ . Como  $|X| = |Y|$ , claramente é o caso de que

$$\tau(x, y) = |X \setminus Y| = |X| - |X \cap Y| = |Y| - |X \cap Y| = |Y \setminus X| = \tau(y, x).$$

5. *Contando asteriscos.* Considere o seguinte algoritmo recursivo, cujo argumento  $n$  é um inteiro.

```

1 def Asterisco (n: int):
2   if n > 0:
3     Asterisco (n-1)
4     for i in range (n):
5       print ("*", end = " ")
6     Asterisco (n-1)

```

(a) Para um dado valor de  $n \geq 0$ , quantos asteriscos são impressos pela chamada `Asterisco (n)`? Tente especificar a sua resposta como uma fórmula fechada (em função de  $n$ ).

**Solução:**

Seja  $A(n)$  o número de asteriscos impressos por uma chamada a `Asterisco(n)`. Inspecionando o código acima, temos que

$$A(n) = \begin{cases} 0 & \text{se } n = 0, \\ 2A(n-1) + n & \text{em caso contrário.} \end{cases}$$

Supondo  $n > 0$  e grande o suficiente, e iterando a recorrência acima, obtemos

$$\begin{aligned} A(n) &= 2A(n-1) + n \\ &= 2(2A(n-2) + (n-1)) + n = 2^2A(n-2) + 2(n-1) + (n+0) \\ &= 2^2(2A(n-3) + (n-2)) + 2(n-1) + (n+0) = 2^3A(n-3) + 2^2(n-2) + 2^1(n-1) + 2^0(n-0) \\ &\vdots \\ &= 2^k A(n-k) + \sum_{j=0}^{k-1} 2^j (n-j). \end{aligned}$$

Quando  $n-k=0$ ,  $A(n-k) = A(0) = 0$ . Logo, temos que

$$A(n) = \sum_{j=0}^{n-1} 2^j (n-j).$$

Abrindo o somatório, vem

$$A(n) = n \sum_{j=0}^{n-1} 2^j - \sum_{j=0}^{n-1} j 2^j.$$

O primeiro somatório do lado direito é uma progressão geométrica finita de razão 2, portanto igual a  $2^n - 1$ . Já o segundo somatório, utilizando a variável  $x$  no lugar da constante 2 (lembre-se, generalização!), é dado por

$$\sum_{j=0}^{n-1} j x^j = x \frac{d}{dx} \left( \sum_{j=0}^{n-1} x^j \right) = x \frac{d}{dx} \left( \frac{x^n - 1}{x - 1} \right) = \frac{(n-1)x^n - nx^{n-1} + 1}{(x-1)^2}$$

Substituindo-se  $x = 2$  acima, obtemos

$$A(n) = n(2^n - 1) - (n - 1)2^{n+1} + n2^n - 2 = 2^{n+1} - n - 2.$$

- (b) Escreva uma função iterativa (utilizando laços) que realiza a mesma tarefa que **Asterisco** (n).

**Solução:**

```
1 def Estrelas (n: int):
2     print ("*" * (2**(n+1) - n - 2))
```

## 6. Exponenciação de matrizes.

- (a) Escreva uma função que recebe duas matrizes  $A, B \in \mathbb{R}^{n \times n}$  – isto é, duas matrizes reais com  $n$  linhas e  $n$  colunas – e devolva o produto  $C = A * B$ . Lembre-se que

$$C_{i,j} = \sum_{k=0}^{n-1} A_{i,k} * B_{k,j} \quad \text{para todos } 0 \leq i, j < n.$$

**Solução:**

```
1 def matrix_prod (A: [[float]], B: [[float]]) -> [[float]]:
2     n = len (A)
3     C = [[0 for j in range (n)] for i in range (n)]
4     for i in range (n):
5         for j in range (n):
6             for k in range (n):
7                 C[i][j] += A[i][k] * B[k][j]
8     return C
```

- (b) Utilizando a função do item anterior, escreva uma outra função que recebe uma matriz  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  e um inteiro  $m > 1$  e devolva uma aproximação da exponencial de  $A$ , denotada por  $e^A$ , e definida como

$$e^A = I + A + \frac{A^2}{2} + \frac{A^3}{3!} + \dots + \frac{A^k}{k!} + \dots$$

que inclua os  $m$  primeiros termos da série acima. Lembre-se que  $A^0 = I$ , em que  $I$  é a matriz identidade de dimensões  $n \times n$ .

**Solução:**

```
1 def matrix_sum (A: [[float]], B: [[float]]) -> [[float]]:
2     return [[A[i][j]+B[i][j] for j in range (len (A))] for i in range (len (A))]
3
4 def matrix_scale (A: [[float]], x: float):
5     return [[x*A[i][j] for j in range (len (A))] for i in range (len (A))]
6
7 def matrix_exp (A: [[float]], m: int) -> [[float]]:
8     n, d = len (A), 1
9     eA = Ai = [[(1 if i==j else 0) for j in range (n)] for i in range (n)]
10
11     for i in range (1, m+1):
12         d *= i
13         Ai = matrix_prod (Ai, A)
14         eA = matrix_sum (eA, matrix_scale (Ai, 1/d))
15     return eA
```

7. *Matrizes estocásticas.* Uma matriz  $M \in [0, 1]^{m \times n}$  é *estocástica* se a soma dos elementos de cada linha de  $M$  é igual a 1.  $M$  é *duplamente estocástica* se  $M$  e  $M^T$  (a transposta de  $M$ ) são estocásticas. Por exemplo, a matriz abaixo é estocástica, mas não é duplamente estocástica.

$$\begin{pmatrix} 0.386 & 0.147 & 0.202 & 0.062 & 0.140 & 0.047 & 0.016 \\ 0.107 & 0.267 & 0.227 & 0.120 & 0.207 & 0.052 & 0.020 \\ 0.035 & 0.101 & 0.188 & 0.191 & 0.357 & 0.067 & 0.061 \\ 0.021 & 0.039 & 0.112 & 0.212 & 0.431 & 0.124 & 0.061 \\ 0.009 & 0.024 & 0.075 & 0.123 & 0.473 & 0.171 & 0.125 \\ 0.000 & 0.103 & 0.041 & 0.088 & 0.391 & 0.312 & 0.155 \\ 0.000 & 0.008 & 0.036 & 0.083 & 0.364 & 0.235 & 0.274 \end{pmatrix}$$

- (a) Escreva uma função que recebe uma matriz  $M$  e decide se  $M$  é estocástica.  
(b) Escreva uma outra função que recebe uma matriz  $M$  e decide se  $M$  é duplamente estocástica.

**Solução:** Vamos fornecer uma só função, que devolve 2 se  $M$  é duplamente estocástica, 1 se é simplesmente estocástica, ou 0 em caso contrário.

```
1 def is_stochastic (M: [[float]]) -> int:
2     m, n = len (M), len (M[0])
3
4     for i in range (m):
5         s = 0
6         for j in range(n): s += M[i][j]
7         if s != 1: return 0
8
9     for j in range (n):
10        s = 0
11        for i in range(m): s += M[i][j]
12        if s != 1: return 1
13
14    return 2
```