

# DCA0214.1 - LABORATÓRIO DE ESTRUTURAS DE DADOS

## Aula 6: Listas sequenciais, encadeadas e suas generalizações

Prof. Felipe Fernandes

06 Setembro de 2019

1. Suponha que temos um conjunto  $S = \{s_1, \dots, s_n\}$  com  $n < MAX1$  chaves numéricas distintas, onde  $MAX1$  é algum limite superior suficientemente grande. Implemente as seguintes estruturas de dados: lista sequencial ordenada, lista simplesmente encadeada ordenada, lista duplamente encadeada ordenada. Você deve implementar os seguintes procedimentos para manipulação dessas estruturas:
  - (a) Busca
  - (b) Inserção
  - (c) Remoção
2. Dada uma lista encadeada de caracteres formada por uma sequência alternada de letras e dígitos, construa um método que retorne uma lista na qual as letras são mantidas na sequência original e os dígitos são colocados na ordem inversa. Exemplos: *A1E5T7W8G* deve retornar *AETWG8751*.
3. Imagine que  $n > 1$  crianças se organizam em um grande círculo e são numeradas de 1 até  $n$  no sentido horário. Seja  $m$  um inteiro tal que  $1 \leq m < n$ . As crianças brincam o seguinte jogo: começando com a criança 1, percorre-se o círculo no sentido horário e retira-se do círculo a  $m$ -ésima criança. O procedimento é repetido enquanto o círculo tiver duas ou mais crianças. Ao fim, a criança que sobra é a vencedora da brincadeira. Utilizando uma lista duplamente encadeada circular com cabeça a fim de representar a disposição das crianças, implemente um algoritmo eficiente que recebe o círculo inicial de  $n$  crianças e um inteiro positivo  $m$  e simula tal brincadeira, retornando, por fim, a criança vencedora.
4. Um palíndromo é uma sequência de caracteres cuja forma é a mesma, quer seja lida da esquerda para a direita ou da direita para a esquerda (exemplo: “arara”, “esse”). Faça um algoritmo, utilizando pilhas, que reconheça se uma sequência de caracteres é um palíndromo.

5. Suponha uma estrutura de dados arbitrária chamada **sacola**. Esta estrutura é capaz de se comportar hora como pilha, hora como fila, hora como lista ordenada (crescente ou decrescente). A **sacola** foi implementada numa função, capaz de receber um conjunto de valores numa determinada ordem e retorná-los dispostos em alguma outra ordem. Observando tais ordens de entrada e saída, talvez sejamos capazes de determinar qual o comportamento característico da nossa **sacola**. Por exemplo, se a entrada for 3 10 2 e a saída for 3 10 2, é certo tratar-se de um comportamento do tipo fila. Por outro lado, se a entrada for 2 3 10 e a saída for 2 3 10, dizemos que nossa análise é **indefinida**, pois o comportamento pode ser de uma lista ordenada ou de uma fila. Se a entrada for 20 3 48 e a saída for 3 48 20, então o comportamento não corresponde a nenhum daqueles supracitados, logo dizemos que é **indeterminado**. Escreva um programa que recebe um inteiro  $n$ , em seguida recebe duas permutações de  $n$  valores. Seu programa deve indicar se o comportamento observado é de pilha, fila, lista ordenada em ordem crescente ou decrescente, indefinido ou indeterminado.
6. O Problema da Torre de Hanoi apresenta três pinos ( $P1, P2, P3$ ) e  $n$  discos. Inicialmente, todos os discos estão empilhados em  $P1$ , em ordem decrescente de diâmetro, de baixo para cima. Deve-se mover os discos de  $P1$  para  $P2$ , utilizando  $P3$  como auxiliar, de tal modo a respeitar as seguintes regras: (1) apenas um disco é movido por vez; (2) pode-se mover apenas o disco do topo da pilha de discos; (3) jamais um disco de maior diâmetro é empilhado sobre um menor. Considere o algoritmo recursivo que soluciona a Torre de Hanoi.

---

**Algoritmo 1:** Torre de Hanoi

---

```

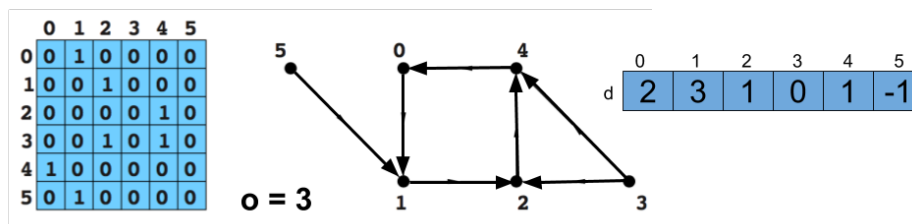
1 Procedimento hanoi( $n, P1, P2, P3$ )
2   se  $n == 1$  então
3     | mover o disco do topo do pino  $P1$  para  $P2$ 
4   senão
5     | hanoi( $n - 1, P1, P3, P2$ )
6     | mover o disco do topo do pino  $P1$  para  $P2$ 
7     | hanoi( $n - 1, P3, P2, P1$ )
8   fim
```

---


Sua tarefa neste exercício consiste em implementar o algoritmo da Torre de Hanoi de modo **iterativo**, utilizando apenas **uma** pilha. Seu algoritmo iterativo deve simular a pilha de recursão que é mantida na versão recursiva. Note que você deve implementar pelo menos três procedimentos: *empilhar* (que insere um elemento na pilha), *desempilhar* (que remove um elemento do topo da pilha) e o *hanoi* (que soluciona a torre de Hanoi de modo iterativo).

7. Suponha que temos  $n$  cidades numeradas de 0 a  $n - 1$  e interligadas por estradas de mão única. As ligações entre as cidades são representadas por

uma matriz  $A$  definida da seguinte forma:  $A[x][y]$  vale 1 se existe estrada da cidade  $x$  para a cidade  $y$  e vale 0 em caso contrário. A figura abaixo ilustra um exemplo. Observe que, pela definição acima, **não** há garantias que  $A[x][y] = A[y][x]$ , para todo  $x, y$ . O problema que queremos resolver é o seguinte: determinar a menor distância de uma dada cidade  $o$  a cada uma das outras cidades da rede. As distâncias são armazenadas em um vetor  $d$  de tal modo que  $d[x]$  seja a menor distância de  $o$  a  $x$ . Se for impossível chegar de  $o$  a  $x$ , podemos dizer que  $d[x]$  vale  $-1$ . Implemente um algoritmo eficiente que, dado a matriz  $A$  e uma cidade  $0 \leq o < n$ , retorne o vetor  $d$  de menores distâncias. Dica: use uma fila.



8. Seja um tabuleiro com  $n$ -por- $n$  posições, modelado por uma matriz  $A[n][n]$ . As posições “livres” são marcadas com 0 e as posições “bloqueadas” são marcadas com  $-1$ . As posições  $(0, 0)$  e  $(n-1, n-1)$  estão livres. Escreva um algoritmo eficiente que ajude uma formiguinha, que está inicialmente na posição  $(0, 0)$ , a chegar à posição  $(n-1, n-1)$ . Em cada posição, a formiguinha só pode se deslocar para uma posição livre que esteja à direita, à esquerda, acima ou abaixo da posição corrente. Seu algoritmo deve imprimir o caminho a ser percorrido pela formiguinha até o destino. Dica: utilize uma fila para achar o caminho de saída e utilize uma pilha para construir (ou recuperar) tal caminho.

	0	1	2	3	4	5
0	 0	-1	0	0	0	-1
1	0	0	-1	0	-1	0
2	0	0	0	0	0	-1
3	0	-1	-1	0	0	0
4	-1	0	0	0	-1	-1
5	0	0	-1	0	0	0

9. A notação polonesa reversa é uma maneira de denotar expressões aritméticas. Nesta notação, os operadores aparecem depois dos operandos correspondentes. Por exemplo, a expressão  $((A * B) - (C/D))$  tradicional totalmente parentizada pode ser representada pela expressão polonesa reversa  $AB * CD / -$ . Utilizando uma estrutura de dados do tipo pilha, implemente:
- Um algoritmo eficiente que transforme uma expressão da notação totalmente parentizada para notação polonesa reversa (posfixa).
  - Um algoritmo eficiente que transforme uma expressão na notação polonesa reversa numa notação totalmente parentizada.
10. Seja um polinômio da forma  $P(x) = a_0x^n + a_1x^{n-1} + \dots + a_n$ . Representar  $P(x)$  através de uma lista encadeada conveniente e escrever algoritmos eficientes para efetuar as seguintes operações, onde  $Q(x)$  é um outro polinômio.
- Dado um valor  $x$ , calcular  $P(x)$
  - $P(x) + Q(x)$
  - $P(x) * Q(x)$
11. Seja  $A$  uma matriz esparsa  $n \times m$ , isto é, boa parte dos seus elementos são nulos ou irrelevantes. A expressão (1) fornece um exemplo de matriz esparsa. Faça o que se pede:

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 2 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 3 \\ 4 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \quad (1)$$

- (a) Implementar uma estrutura de dados que represente a matriz  $A$  e cujo espaço de armazenamento seja da ordem de  $O(n + m + k)$ , em vez de  $O(nm)$ , onde  $k$  é o total de elementos não nulos de  $A$ .
  - (b) Implementar um algoritmo eficiente para acessar o elemento  $A[i][j]$  da matriz  $A$  representada pela estrutura do item (a).
  - (c) Dadas duas matrizes  $A$  e  $B$ , representadas pela estrutura do item (a), implementar um algoritmo eficiente que calcule a soma  $A + B$ .
12. Um deque é uma lista linear que permite a inserção e a remoção de elementos em ambos os seus extremos. Implemente quatro funções para manipular um deque: uma que realiza a inserção de um novo elemento no início do deque, uma que realiza a inserção de um novo elemento no fim do deque, uma que realiza a remoção de um elemento no início do deque e uma que realiza a remoção de um elemento no fim do deque. Utilize uma lista duplamente encadeada.