

Estrutura de Dados

José Gildásio Freitas do Ó - 473901

Maio 2023

1. Apresente o pseudocódigo de uma função `Tamanho(v)` que recebe como entrada o nó cabeça `v` de uma lista encadeada e retorna o tamanho da lista (ou seja, a quantidade de nós na lista). Qual a complexidade dessa função?

- **Resposta:**

- Algoritmo: `Tamanho(V[])`
- Entrada: vetor
- Saida: tamanho do vetor
- Complexidade: $O(n)$
 - 1– contador $\leftarrow 0$
 - 2– $p \leftarrow v$
 - 3– **enquanto** ($p \rightarrow \text{prox} \neq \lambda$) **faça**
 - 4– | contador++
 - 5– | $p \leftarrow p \rightarrow \text{prox}$
 - 6– **return** contador

2. Apresente o pseudocódigo de uma função `Concatenar(v1 ,v2)` que recebe como entrada os nós cabeça `v1` e `v2` de duas listas encadeadas e concatena a primeira lista com a segunda, retornando a nova lista concatenada. Qual a complexidade dessa função?

- **Resposta:**

- Algoritmo: `Concatena(L1, L2)`
- Entrada: Lista 1 e Lista 2
- Saida: Lista 1 concatenada com lista 2
- Complexidade: $O(n1)$
 - 1– $p \leftarrow L1$
 - 2– **enquanto** ($p \rightarrow \text{prox} \neq \lambda$) **faça**
 - 3– | $p \leftarrow p \rightarrow \text{prox}$
 - 4– | $p \rightarrow \text{prox} \leftarrow L2 \rightarrow \text{prox}$
 - 5– `desaloca(L2)`
 - 6– **return** `L1`

3. Apresente o pseudocódigo de uma função `ListarInverso(v)` que recebe como entrada o nó cabeça `v` de uma lista encadeada e imprime as chaves de todos os nós da lista na ordem inversa à ordem de ocorrência destes nós. Qual a complexidade dessa função?

- **Resposta:**

- Algoritmo: ListarInverso(L)
- Entrada: Lista L
- Saída: Lista L invertida
- Complexidade: $O(n)$
 - 1– **se** $L = \lambda$ **então** return
 - 2– ListarInverso($L \rightarrow \text{prox}$)
 - 3– Imprime($L \rightarrow \text{chave}$)
 - 4– ListarInverso(L)
 - 5– ListarInverso($L \rightarrow \text{prox}$)

4.

5.

Q4-

Void RemoveTodos (int L[], int & tam, int x)

int tamAtual = 0

para int i = 0 até i < tam faça

se L[i] != x então

| L[tamAtual] = L[i]

tamAtual++

i++

tam = tamAtual

$O(n)$

Q5

Void RemoveTodos (No* inicial, int x)

No* atual = inicial

No* anterior = null

enquanto (atual != null) faça

se atual->chave == x então

se atual != null então

| atual->prox = atual->prox

senão

| inicial = atual->prox

No* temp = atual

atual = atual->prox

delete temp

senão

| anterior = atual

| atual = atual->prox

$O(n)$

Q6-

void incluirOrdenado (Nó & inicial, int x)

Nó novo = new Node(x)

se inicial == null ou $x < inicial \rightarrow$ chave então

| novo \rightarrow prox = inicial
| inicial = novo

senão

| Nó anterior = inicial

| enquanto (anterior \rightarrow prox \neq null && $x \geq anterior \rightarrow prox \rightarrow$
| chave)

| anterior = anterior \rightarrow prox

| novo \rightarrow prox = anterior \rightarrow prox

| anterior \rightarrow prox = novo

$O(n)$