

# Programação III

## Lista de exercícios : Listas encadeadas parte 1

Aluno: Thiago Pedro Ferreira de Moraes

### 1 É possível implementar a operação de conjuntos dinâmicos Inserir em uma lista singularmente encadeada em tempo constante? E a operação Remove? (Obs: escrever os algoritmos)

A operação Inserir de conjuntos dinâmicos é possível de ser implementada em uma lista singularmente encadeada, em tempo constante. Para isso, é preciso "reapontar" a cabeça ao novo elemento da lista - o qual apontará, também, para o próximo elemento -, após desvinculá-la do antigo primeiro elemento. Como isso independe do tamanho da lista, a implementação é em tempo constante.

```
INSERIR(L,x)
    x.proximo = L.cabeca // t=c_2
    L.cabeca = x // t=c_1
```

$A=c_1+c_2$

Seja  $x$  o tamanho da lista e  $t$ , o tempo de execução:  
 $t(x) = A$

Concluindo que o código roda em tempo constante.

A operação remover ocorre da mesma forma. A cabeça da lista encadeada é reapontada para o próximo elemento da lista, verificando antes a existência deste. Esta operação também ocorre em tempo constante.

```
REMOVER(L,x)
    se x.proximo != NIL // c_1
        L.cabeca = x.proximo // c_2
    senão L.cabeca = NIL // c_3
```

```
A=c_1+c_2  
B= c_3
```

Seja  $x$  o tamanho da lista e  $t$ , o tempo de execução:  
 $t(x) = \max(A, B)$

Concluindo que o código roda em tempo constante.

## 2 Implemente uma pilha usando uma lista singularmente encadeada $L$ . As operações Push e Pop devem rodar em tempo constante.

```
PUSH(L,x)  
    x.proximo = L.cabeca  
    L.cabeca = x  
  
POP(L,x)  
    se x.proximo != NIL  
        L.cabeca = x.proximo  
    senão L.cabeca = NIL
```

## 3 Implemente uma fila usando uma lista singularmente encadeada $L$ . As operações Enfileirar e Desenfileirar devem rodar em tempo constante.

Para implementar uma fila usando uma lista encadeada, foi utilizado o endereço do último elemento da lista ( $L.ultimo$ ). Desta forma, todo novo elemento ocupa o final da fila. Ao desenfileirar, a cabeça da lista simplesmente aponta para o segundo elemento, tornando este o novo primeiro elemento. Seguem os códigos:

```
ENQUEUE(L,x)
  se L.cabeca != NIL
    L.ultimo.proximo = x
    L.ultimo = x
  senão
    L.cabeca = x
    L.ultimo = x
```

```
DEQUEUE(L,x)
  se x.proximo != NIL
    L.cabeca = x.proximo
  senão L.cabeca = NIL
```