Listas Lineares com Alocação Sequencial Estrutura de Dados — QXD0010



Prof. Atílio Gomes Luiz gomes.atilio@ufc.br

Universidade Federal do Ceará

 1° semestre/2021



Introdução

Introdução



- Uma estrutura de dados armazena dados na memória do computador a fim de permitir o acesso eficiente dos mesmos.
- A maioria das estruturas de dados usam como recurso principal a memória primária (a chamada RAM) como pilhas, filas, árvores binárias de busca, árvores AVL e árvores rubro-negras.
- Outras s\(\tilde{a}\) especialmente projetadas e adequadas para serem armazenadas em mem\(\tilde{o}\)rias secund\(\tilde{a}\)rias como o disco r\(\tilde{o}\)gido, como as \(\tilde{a}\)rvores B.
- Uma estrutura de dados bem projetada permite a manipulação eficiente, em tempo e em espaço, dos dados armazenados através de operações específicas.

Lista linear — Definição



- Uma lista linear L é um conjunto de $n \geq 0$ nós (ou células) $L[0], L[1], \ldots, L[n-1]$ tais que suas propriedades estruturais decorrem, unicamente, da posição relativa dos nós dentro da sequência linear:
 - \circ Se n > 0, L[0] é o primeiro nó,
 - \circ Para $0 < k \le n-1$, o nó L[k] é precedido por L[k-1].

Lista linear — Definição



- Uma lista linear L é um conjunto de $n \geq 0$ nós (ou células) $L[0], L[1], \ldots, L[n-1]$ tais que suas propriedades estruturais decorrem, unicamente, da posição relativa dos nós dentro da sequência linear:
 - \circ Se n > 0, L[0] é o primeiro nó,
 - \circ Para $0 < k \le n-1$, o nó L[k] é precedido por L[k-1].
- Os nós de uma lista linear armazenam informações referentes a um conjunto de elementos que se relacionam entre si.
 - o Informações sobre os funcionários de uma empresa.
 - Notas de alunos
 - o Itens de estoque, etc.



Algumas operações que podemos querer realizar sobre listas lineares:

• Ter acesso a L[k], $0 \le k \le n-1$ qualquer, a fim de examinar ou alterar o conteúdo de seus campos.



- Ter acesso a L[k], $0 \le k \le n-1$ qualquer, a fim de examinar ou alterar o conteúdo de seus campos.
 - Se fixamos k = n 1, temos uma ED chamada Pilha.



- Ter acesso a L[k], $0 \le k \le n-1$ qualquer, a fim de examinar ou alterar o conteúdo de seus campos.
 - Se fixamos k = n 1, temos uma ED chamada Pilha.
 - Se fixamos k = 0, temos uma ED chamada Fila.



- Ter acesso a L[k], $0 \le k \le n-1$ qualquer, a fim de examinar ou alterar o conteúdo de seus campos.
 - Se fixamos k = n 1, temos uma ED chamada Pilha.
 - Se fixamos k = 0, temos uma ED chamada Fila.
- Inserir um elemento novo antes ou depois de ${\cal L}[k].$



- Ter acesso a L[k], $0 \le k \le n-1$ qualquer, a fim de examinar ou alterar o conteúdo de seus campos.
 - Se fixamos k = n 1, temos uma ED chamada Pilha.
 - Se fixamos k = 0, temos uma ED chamada Fila.
- Inserir um elemento novo antes ou depois de L[k].
- Remover L[k].



- Ter acesso a L[k], $0 \le k \le n-1$ qualquer, a fim de examinar ou alterar o conteúdo de seus campos.
 - Se fixamos k = n 1, temos uma ED chamada Pilha.
 - Se fixamos k = 0, temos uma ED chamada Fila.
- Inserir um elemento novo antes ou depois de ${\cal L}[k].$
- Remover L[k].
- Colocar todos os elementos da lista em ordem.



- Ter acesso a L[k], $0 \le k \le n-1$ qualquer, a fim de examinar ou alterar o conteúdo de seus campos.
 - Se fixamos k = n 1, temos uma ED chamada Pilha.
 - Se fixamos k = 0, temos uma ED chamada Fila.
- Inserir um elemento novo antes ou depois de ${\cal L}[k].$
- Remover L[k].
- Colocar todos os elementos da lista em ordem.
 - Estudaremos algoritmos de ordenação no final do curso.



- Ter acesso a L[k], $0 \le k \le n-1$ qualquer, a fim de examinar ou alterar o conteúdo de seus campos.
 - Se fixamos k = n 1, temos uma ED chamada Pilha.
 - Se fixamos k = 0, temos uma ED chamada Fila.
- Inserir um elemento novo antes ou depois de ${\cal L}[k].$
- Remover L[k].
- Colocar todos os elementos da lista em ordem.
 - o Estudaremos algoritmos de ordenação no final do curso.
- Combinar duas ou mais listas lineares em uma só.



- Ter acesso a L[k], $0 \le k \le n-1$ qualquer, a fim de examinar ou alterar o conteúdo de seus campos.
 - Se fixamos k = n 1, temos uma ED chamada Pilha.
 - Se fixamos k = 0, temos uma ED chamada Fila.
- Inserir um elemento novo antes ou depois de ${\cal L}[k].$
- Remover L[k].
- Colocar todos os elementos da lista em ordem.
 - o Estudaremos algoritmos de ordenação no final do curso.
- Combinar duas ou mais listas lineares em uma só.
- Quebrar uma lista linear em duas ou mais.



- Ter acesso a L[k], $0 \le k \le n-1$ qualquer, a fim de examinar ou alterar o conteúdo de seus campos.
 - Se fixamos k = n 1, temos uma ED chamada Pilha.
 - Se fixamos k = 0, temos uma ED chamada Fila.
- Inserir um elemento novo antes ou depois de ${\cal L}[k].$
- Remover L[k].
- Colocar todos os elementos da lista em ordem.
 - o Estudaremos algoritmos de ordenação no final do curso.
- Combinar duas ou mais listas lineares em uma só.
- Quebrar uma lista linear em duas ou mais.
- Copiar uma lista linear em um outro espaço.



 O modo de implementar listas lineares depende da classe de operações mais frequentes. Não existe, em geral, uma única implementação para a qual todas as operações são eficientes.



- O modo de implementar listas lineares depende da classe de operações mais frequentes. Não existe, em geral, uma única implementação para a qual todas as operações são eficientes.
- Por exemplo, não existe uma implementação para atender às seguintes duas operações de maneira eficiente:
 - (1) ter acesso fácil ao elemento L[k], para k qualquer.
- (2) inserir ou remover elementos em qualquer posição da lista linear.



- O modo de implementar listas lineares depende da classe de operações mais frequentes. Não existe, em geral, uma única implementação para a qual todas as operações são eficientes.
- Por exemplo, não existe uma implementação para atender às seguintes duas operações de maneira eficiente:
 - (1) ter acesso fácil ao elemento L[k], para k qualquer.
 - (2) inserir ou remover elementos em qualquer posição da lista linear.

A operação (1) fica eficiente se a lista é implementada em um vetor (array) em alocação sequencial na memória.



- O modo de implementar listas lineares depende da classe de operações mais frequentes. Não existe, em geral, uma única implementação para a qual todas as operações são eficientes.
- Por exemplo, não existe uma implementação para atender às seguintes duas operações de maneira eficiente:
 - (1) ter acesso fácil ao elemento L[k], para k qualquer.
 - (2) inserir ou remover elementos em qualquer posição da lista linear.

A operação (1) fica eficiente se a lista é implementada em um vetor (array) em alocação sequencial na memória.

Para a operação (2) é mais adequada a alocação encadeada, com o uso de ponteiros.

Tipos de alocação



O tipo de armazenamento de uma lista linear pode ser classificado de acordo com a posição relativa na memória de dois nós consecutivos na lista.

- Alocação sequencial: dois nós consecutivos na lista estão em posições contíguas de memória.
- Alocação encadeada: dois nós consecutivos na lista podem estar em posições não contíguas da memória.



Listas Sequenciais

Listas sequenciais (Vetores)



• Nós em posições contíguas da memória.

Listas sequenciais (Vetores)



• Nós em posições contíguas da memória.

 $\bullet\,$ Neste caso, o endereço real do (j+1)-ésimo nó da lista se encontra c unidades adiante daquele correspondente ao j-ésimo. A constante c é o número de bytes que cada nó ocupa.

Listas sequenciais (Vetores)



• Nós em posições contíguas da memória.

- Neste caso, o endereço real do (j+1)-ésimo nó da lista se encontra c unidades adiante daquele correspondente ao j-ésimo. A constante c é o número de bytes que cada nó ocupa.
- A correspondência entre o índice da lista e o endereço real é feita automaticamente pela linguagem de programação quando da compilação do programa.

TAD Lista Sequencial



• Lista sequencial pode ser modelada como um Tipo Abstrato de Dados.

TAD Lista Sequencial



- Lista sequencial pode ser modelada como um Tipo Abstrato de Dados.
- O TAD Lista Sequencial tem os seguintes atributos:
 - o um vetor de inteiros.
 - o a capacidade total do vetor.
 - o a quantidade de elementos no vetor.
 - o a posição atual do índice.

TAD Lista Sequencial



- Lista sequencial pode ser modelada como um Tipo Abstrato de Dados.
- O TAD Lista Sequencial tem os seguintes atributos:
 - o um vetor de inteiros.
 - o a capacidade total do vetor.
 - $\circ\,$ a quantidade de elementos no vetor.
 - o a posição atual do índice.
- Operações possíveis são:
 - o Criar lista.
 - Liberar lista.
 - Consultar o tamanho atual da lista.
 - Saber se lista está cheia.
 - Adicionar um elemento ao final da lista.
 - o Remover um elemento da lista.

Arquivo AList.h



```
1 #ifndef ALIST H
2 #define ALIST H
3
4 class AList {
5 private:
  int maxSize; // capacidade da lista
6
  int listSize; // numero de elementos na lista
8 int pos; // posicao atual
   int* listArray; // ponteiro para array de inteiros
10
11 public:
     AList(int size): // Construtor
12
      ~AList(): // Destrutor
13
14
15
     // Limpa a lista deixando-a vazia, com 0 elementos.
     void clear():
16
17
     // Insere um elemento na posicao atual
18
      // item: o elemento a ser inserido
19
      void insert(const int& item):
20
```

Arquivo AList.h (continuação)



```
1
      // adiciona um elemento ao final da lista
      // item: o elemento a ser inserido
3
      void append(const int& item);
5
      // Remove e retorna o elemento atual
      int remove():
6
      // Configura a posicao atual para o inicio da lista
8
      void moveToStart():
10
      // Configura a posicao atual para o final da lista
11
      void moveToEnd():
12
13
      // Move a posicao atual uma poicao para tras.
14
      // Nada acontece se a posicao ja estiver no inicio da
15
      lista
      void prev();
16
17
      // Move a posicao atual uma poicao a frente.
18
19
      // Nada acontece se a posicao ja estiver no final da lista
      void next():
20
```

Arquivo AList.h (final)



```
// Devolve o numero de elementos da lista
      int lenght() const;
3
      // Devolve a posicao do elemento atual
      int posAtual() const;
6
7
      // Configura a posicao atual
      void moveToPos(int pos);
8
      // Devolve o elemento atual
10
      const int& getValue() const;
11
12
      // Devolve true se cheia e false caso contrario
13
      bool full() const;
14
15 };
16
17 #endif
```

Arquivo AList.cpp



Exercício: Implementar as funções-membro da classe AList.





```
1 #include <iostream>
2 #include "AList.h"
3 using namespace std;
4
5 int main()
6 €
    AList list(30):
8
g
    for(int i = 0; i < 15; ++i)
       list.append(i);
10
11
    list.moveToStart();
12
13
    while(list.posAtual() < list.lenght()) {</pre>
14
       int it = list.getValue();
15
      cout << it << " ";
16
      list.next();
17
18
    cout << endl;
19
20
    return 0;
21
22 }
```



FIM