

Listas estáticas

Profa.: ***Adriane Beatriz de Souza Serapião***

adriane@rc.unesp.br

Listas

- ⊕ Uma lista é uma estrutura que armazena elementos de forma alinhada, ou seja, com elementos dispostos um após o outro, como em uma lista de nomes, peças, valores, pessoas, compras, etc.
- ⊕ Uma lista, como um array, pode ser implementada como uma sequência de 'records' com elementos disponíveis de forma consecutiva – Lista Estática Sequencial – ou não consecutiva – Lista Estática Encadeada.
- ⊕ Pascal permite construir estruturas de dados avançadas – Listas Dinâmicas –, mais versáteis, utilizando *ponteiros e variáveis dinâmicas*.

Listas estáticas sequenciais

- ⊕ **Uma lista sequencial pode ser ordenada ou não-ordenada.**
- ⊕ **As operações referentes a elas dependem da organização, pois o tipo de manipulação de uma lista ordenada não é o mesmo de uma lista desordenada.**
- ⊕ **Um exemplo é a inserção de um novo elemento. Numa lista ordenada sob algum critério, a inserção só pode ocorrer num determinado lugar, enquanto que numa lista desordenada, ela pode ocorrer em qualquer lugar.**

3

Listas estáticas sequenciais

- ⊕ **Uma lista estática sequencial (ou linear) é um array de registros onde estão estabelecidos regras de precedência entre seus elementos ou é uma coleção ordenada de componentes do mesmo tipo.**
- ⊕ **O sucessor de um elemento ocupa posição física subsequente.**
 - ⊕ **Ex: lista telefônica, lista de alunos**

4

Listas estáticas sequenciais

- ⊕ **Características de Lista Estática Sequencial:**
 - ⊕ armazenados fisicamente em posições consecutivas;
 - ⊕ inserção de um elemento na posição $a(i)$ causa o deslocamento a direita do elemento de $a(i)$ ao último;
 - ⊕ eliminação do elemento $a(i)$ requer o deslocamento à esquerda do $a(i+1)$ ao último;
- ⊕ **Mas, absolutamente, uma lista estática sequencial ou é vazia ou pode ser escrita como $(a(1), a(2), a(3), \dots, a(n))$ onde $a(i)$ são átomos de um mesmo conjunto S .**
- ⊕ **Além disso, $a(1)$ é o primeiro elemento, $a(i)$ precede $a(i+1)$, e $a(n)$ é o último elemento.**

5

Listas estáticas sequenciais

- ⊕ **Uma das formas mais simples de interligar os elementos de um conjunto.**
- ⊕ **Estrutura em que as operações inserir, retirar e localizar são definidas.**
- ⊕ **Podem crescer ou diminuir de tamanho durante a execução de um programa, de acordo com a demanda.**
- ⊕ **Itens podem ser acessados, inseridos ou retirados de uma lista.**

6

Listas estáticas sequenciais

- ⊞ Assim as propriedades estruturadas da lista permitem responder a questões como:
 - ⊞ qual é o primeiro elemento da lista;
 - ⊞ qual é o último elemento da lista;
 - ⊞ quais elementos sucedem um determinado elemento;
 - ⊞ quantos elementos existem na lista;
 - ⊞ inserir um elemento na lista;
 - ⊞ eliminar um elemento da lista;
- ⊞ Consequência: As quatro primeiras operações são feitas em tempo constante. Mas, as operações de inserção e remoção requerem mais cuidados.

7

Listas estáticas sequenciais

- ⊞ O conjunto de operações a ser definido depende de cada aplicação.
- ⊞ Um conjunto de operações necessário a uma maioria de aplicações é:
 - ⊞ Criar uma lista linear vazia.
 - ⊞ Inserir um novo item imediatamente após o i -ésimo item.
 - ⊞ Retirar o i -ésimo item.
 - ⊞ Localizar o i -ésimo item para examinar e/ou alterar o conteúdo de seus componentes.
 - ⊞ Combinar duas ou mais listas lineares em uma lista única.
 - ⊞ Particionar uma lista linear em duas ou mais listas.
 - ⊞ Copiar lista linear.
 - ⊞ Ordenar os itens da lista em ordem ascendente ou descendente, de acordo com alguns de seus componentes.
 - ⊞ Pesquisar a ocorrência de um item com um valor particular em algum componente.

8

Operações sobre listas dinâmicas encadeadas

⊕ Inserção de itens:

⊕ No começo de uma lista

⊕ No final de uma lista

⊕ No meio de uma lista

Implementações de listas estáticas sequenciais

⊕ Exemplo de Conjunto de Operações:

1. **FLVazia(Lista)** = faz a lista ficar vazia.
2. **InserFim(x, Lista)** = insere x após o último item da lista.
3. **Retira(p, Lista, x)** = retorna o item x que está na posição p da lista, retirando-o da lista e deslocando os itens a partir da posição p+1 para as posições anteriores.
4. **Vazia(Lista)** = esta função retorna *true* se lista vazia; senão retorna *false*.
5. **Imprime(Lista)** = imprime os itens da lista na ordem de ocorrência.

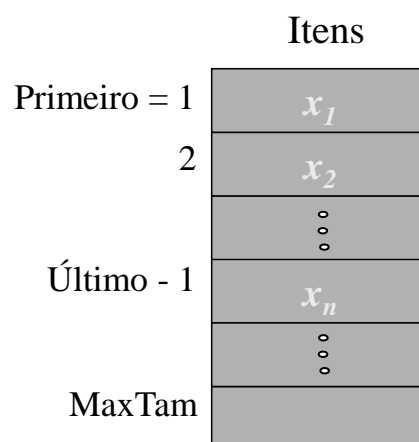
Implementação de listas estáticas sequenciais

- ✦ Os itens da lista são armazenados em posições contíguas de memória.
- ✦ A lista pode ser percorrida em qualquer direção.
- ✦ A inserção de um novo item pode ser realizada após o último item com custo constante.
- ✦ A inserção de um novo item no meio da lista requer um deslocamento de todos os itens localizados após o ponto de inserção.

11

Implementações de listas estáticas sequenciais

- ✦ Retirar um item do início da lista requer um deslocamento de itens para preencher o espaço deixado vazio.



12

Estrutura da lista estática sequencial

- ✦ Os itens são armazenados em um array de tamanho suficiente para armazenar a lista.
- ✦ O campo Último aponta para a posição seguinte a do último elemento da lista.
- ✦ O i -ésimo item da lista está armazenado na i -ésima posição do array, $1 \leq i < \text{Último}$.
- ✦ A constante MaxTam define o tamanho máximo permitido para a lista.

13

Estrutura da lista estática sequencial

```
#define InicioArranjo = 0;
#define MaxTam = 1000;
typedef int TipoChave;
typedef int Apontador;

typedef struct {
    TipoChave Chave;
    /* outros componentes */
} TipoItem;

typedef struct {
    TipoItem Item[MaxTam];
    Apontador Ultimo;
} TipoLista ;
```

14

Operações sobre listas estáticas sequenciais

```
void FLVazia (TipoLista *Lista);  
{  
    Lista->Ultimo = InicioArranjo;  
};
```

```
int Vazia (TipoLista Lista)  
{  
    return (Lista.Ultimo == InicioArranjo);  
};
```

15

Operações sobre listas estáticas sequenciais

```
InsereFim (TipoItem x, TipoLista *Lista)  
{  
    if (Lista->Ultimo > MaxTam)  
        printf( "Lista esta cheia\n" );  
    else  
    {  
        Lista->Item[Lista->Ultimo].Chave = x;  
        Lista->Ultimo++;  
    };  
};
```

16

Operações sobre listas estáticas sequenciais

```
void Retira (Apontador p, TipoLista *Lista,
            TipoItem *Item)
{
    int Aux;
    if Vazia (*Lista) || (p >= Lista->Ultimo)
    {
        printf ("Erro : Posicao nao existe\n");
        return;
    }
    *Item = Lista->Item[p-1];
    Lista->Ultimo--;
    for (Aux = p; Aux < Lista->Ultimo; Aux++)
        Lista->Item[Aux-1].Chave = Lista->Item[Aux].Chave;
};
```

17

Operações sobre listas estáticas sequenciais

```
void Imprime (TipoLista Lista)
{
    int Aux;
    for(Aux=InicioArranjo; Aux <= (Lista.Ultimo -
    1); Aux++)
        printf("%d12\n", Lista.Item[Aux].Chave);
};
```

18

Listas estáticas sequenciais

⊞ Vantagem:

- ⊕ acesso direto indexado a qualquer elemento da lista;
- ⊕ tempo constante para acessar o elemento i - dependerá somente do índice;
- ⊕ economia de memória (os apontadores são implícitos nesta estrutura).

⊞ Desvantagem:

- ⊕ custo de movimentação para inserir ou retirar itens da lista, o que pode causar um deslocamento de todos os itens, no pior caso;
- ⊕ tamanho máximo tem que ser estabelecido em tempo de compilação, isto é, tamanho limitado.

⊞ Quando usar:

- ⊕ listas pequenas;
- ⊕ inserção/remoção no fim da lista;
- ⊕ tamanho máximo bem definido.

19

Exercício

⊞ Dada um lista estática L cuja estrutura é:

```
typedef struct {  
    char nome [80];  
    int chave  
} tipo_lista;
```

A lista é declarada como segue:

```
tipo_lista L[50];
```

E assumindo que as chaves podem repetir, forneça as chaves que aparecem o menor (ou maior) número de vezes. A saída deve ser as chaves e o número de vezes que elas ocorrem.

20

Solução

```
void contaChaves(tipo_lista L[], int n) {
    int qtde[n];
    int chaves[n];
    int m = 0;
    for (int i=0; i<n; i++) {
        int achou = 0;
        for (int j=0; j<m; j++) {
            if (chaves[j] == L[i].chave) {
                qtde[j] = qtde[j] + 1;
                achou = 1;
            }
        }
        if (!achou) {
            chaves[m] = L[i].chave;
            qtde[m] = 1;
            m++;
        }
    }
}
```

21

Solução

```
// determinando menor (ou maior) ocorrência de chaves
int menor = n; // int maior = 0;
for (int j=0; j<m; j++) {
    if (qtde[j] < menor) // if (qtde[j] > maior)
        menor = qtde[j]; // maior = qtde[j];
}

// imprimindo as chaves com menor (ou maior) ocorrência
for (int j=0; j<m; j++) {
    if (qtde[j] == menor) { // if (qtde[j] == maior)
        printf("Chave: %sn", chaves[j]);
        printf("Quantidade: %d\n", qtde[j]);
    }
}
}
```

22

Bibliografia

- # ZIVIANI, N. *Projeto de Algoritmos com Implementações em Pascal e C*, (4a. ed.). Thomson, 2011.