

Estrutura de Dados

Estrutura de dados Linear: Lista

Alessandro Ferreira Leite

02/04/2012

Introdução

- Uma seqüência de nós ou elementos dispostos em uma ordem estritamente linear.
- Cada elemento da lista é acessível um após o outro, em ordem.
- Pode ser implementada de várias maneiras
 - 1 Em um vetor
 - 2 Em uma estrutura que tem um vetor de tamanho fixo e uma variável para armazenar o tamanho da lista.

Definição

Definição

Um conjunto de nós, $x_1, x_2, x_3, \dots, x_n$, organizados estruturalmente de forma a refletir as posições relativas dos mesmos. Se $n > 0$, então x_1 é o primeiro nó.

Seja L uma lista de n nós, e x_k um nó $\in L$ e k a posição do nó em L . Então, x_k é precedido pelo nó x_{k-1} e seguido pelo nó x_{k+1} . O último nó de L é x_{n-1} . Quando $n = 0$, dizemos que a lista está vazia.

Representação

- Os nós de uma lista são armazenados em endereços contínuos.
- A relação de ordem é representada pelo fato de que se o endereço do nó x_i é conhecido, então o endereço do nó x_{i+1} também pode ser determinado.
- A Figura 1 apresenta a representação de uma lista linear de n nós, com endereços representados por k

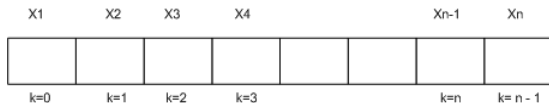


Figura: Exemplo de representação de lista.

Representação

- Para exemplificar a implementação em C, vamos considerar que o conteúdo armazenado na lista é do tipo inteiro.
- A estrutura da lista possui a seguinte representação:

```
struct lista{  
    int cursor;  
    int elemento[N];  
}  
typedef struct lista Lista;
```

- Trata-se de uma estrutura heterogênea constituída de membros distintos entre si. Os membros são as variáveis *cursor*, que serve para armazenar a quantidade de elementos da lista e o vetor *elemento* de inteiros que armazena os nós da lista.

Representação

- Para atribuímos um valor a algum membro da lista devemos utilizar a seguinte notação:

Lista \rightarrow elemento[0] = 1 – atribui o valor 1 ao primeiro

Lista \rightarrow elemento[n-1] = 4 – atribui o valor 4 ao último

Operações Primitivas

- As operações básicas que devem ser implementadas em uma estrutura do tipo Lista são:

Operação	Descrição
criar()	cria uma lista vazia.
inserir(l,e)	insere o elemento e no final da lista l.
remover(l,e)	remove o elemento e da lista l.
imprimir(l)	imprime os elementos da lista l.
pesquisar(l,e)	pesquisa o elemento e na lista l.

Tabela: Operações básicas da estrutura de dados lista.

Operações auxiliares

- Além das operações básicas, temos as operações “auxiliares”. São elas:

Operação	Descrição
empty(l)	determina se a lista <i>l</i> está ou não vazia.
destroy(l)	libera o espaço ocupado na memória pela lista <i>l</i> .

Tabela: Operações auxiliares da estrutura de dados lista.

Interface do Tipo Lista

```
/* Aloca dinamicamente a estrutura lista , inicializando seus  
 * campos e retorna seu ponteiro. A lista depois de criada  
 * terá tamanho igual a zero.*/
```

```
Lista* criar(void);
```

```
/* Insere o elemento e no final da lista l, desde que,  
 * a lista não esteja cheia.*/
```

```
void inserir(Lista* l, int e);
```

```
/* Remove o elemento e da lista l,  
 * desde que a lista não esteja vazia e o elemento  
 * e esteja na lista. A função retorna 0 se o elemento  
 * não for encontrado na lista ou 1 caso contrário. */
```

```
void remover(Lista* l, int e);
```

```
/* Pesquisa na lista l o elemento e. A função retorna  
 * o endereço(índice) do elemento se ele pertencer a lista  
 * ou -1 caso contrário.*/
```

```
int pesquisar(Lista* l, int e);
```

```
/* Apresenta os elementos da lista l. */
```

```
void imprimir(Lista* l);
```

Implementação da Lista

- A utilização de vetores para implementar a lista traz algumas vantagens como:
 - ① Os elementos são armazenados em posições contíguas da memória;
 - ② Economia de memória, pois os ponteiros para o próximo elemento da lista são explícitos.
- No entanto, as desvantagens são:
 - ① Custo de inserir/remover elementos da lista;
 - ② Limitação da quantidade de elementos da lista.

Função de Criação

- A função que cria uma lista, deve criar e retornar uma lista vazia;
- A função deve atribuir o valor zero ao tamanho da lista, ou seja, fazer $l \rightarrow \text{cursor} = 0$, como podemos ver no código abaixo.
- A complexidade de tempo para criar a lista é constante, ou seja, $O(1)$.

```
/*  
 * Aloca dinamicamente a estrutura lista, inicializando seus  
 * campos e retorna seu ponteiro. A lista depois de criada  
 * terá tamanho igual a zero.  
 */  
Lista* criar(void){  
    Lista* l = (Lista*) malloc(sizeof(Lista));  
    l->cursor = 0;  
    return l;  
}
```

Função de Inserção

- A inserção de qualquer elemento ocorre no final da lista, desde que a lista não esteja cheia.
- Com isso, para inserir um elemento basta atribuímos o valor ao elemento cujo índice é o valor referenciado pelo campo *cursor*, e incrementar o valor do cursor, ou seja fazer $l \rightarrow elemento[l \rightarrow cursor++] = valor$, como podemos verificar no código abaixo, a uma complexidade de tempo constante, $O(1)$.

```

/*
 * Insere o elemento e no final da lista l, desde que,
 * a lista não esteja cheia.
 */
void inserir(Lista* l, int e){
    if (l == NULL || l->cursor == N){
        printf(" Error. A lista esta cheia\n");
    }else{
        l->elemento[l->cursor++] = e;
    }
}

```

Função de Remoção

- Para remover um elemento da lista, primeiro precisamos verificar se ele está na lista, para assim removê-lo, e deslocar os seus sucessores, quando o elemento removido não for o último.
- A complexidade de tempo da função de remoção é $O(n)$, pois é necessário movimentar os n elementos para remover um elemento e ajustar a lista.

```
/* remove um elemento da lista */  
void remover(Lista* l, int e){  
    int i, d = pesquisar(l,e);  
    if (d != -1){  
        for(i = d; i < l->cursor; i++)  
        {  
            l->elemento[i] = l->elemento[i + 1];  
        }  
        l->cursor --;  
    }  
}
```

Função de Pesquisa

- Para pesquisar um elemento qualquer na lista é necessário compará-lo com os elementos existentes, utilizando alguns dos algoritmos de busca conhecidos;
- A complexidade de tempo dessa função depende do algoritmo de busca implementado. Se utilizarmos a busca seqüencial, a complexidade da função será $O(n)$. No entanto, é possível baixá-lo para $O(n \log n)$.

```
int pesquisar(Lista* l, int e){  
    if (l == NULL)  
        return;  
  
    int i = 0;  
    while (i <= l->cursor && l->elemento[i] != e)  
        i++;  
  
    return i > l->cursor ? -1 : i;  
}
```

Função de Impressão

- A impressão da lista ocorre através da apresentação de todos os elementos compreendidos entre o intervalo: $[0..l \rightarrow \text{cursor}]$.
- A complexidade de tempo da função de impressão é $O(n)$, pois no pior caso, quando lista estiver cheia, é necessário percorrer os n elementos da lista.

```
/* Apresenta os elementos da lista l. */  
void imprimir(Lista* l){  
    int i;  
    for(i = 0; i < l->cursor; i++)  
        printf("%d ", l->elemento[i]);  
    printf("\n");  
}
```

Exemplo de Uso da Lista

```
#include <stdio.h>
#include "list.h"

int main(void)
{
    Lista* l = criar();
    int i, j = 4;

    /* Inseri 5 elementos na lista */
    for (i = 0; i < 5; i++)
        inserir(l, j * i);

    /* Apresenta os elementos inseridos na lista */
    imprimir(l);
    /* Remove o segundo elemento da lista */
    remover(l, j);
    /* Apresenta os elementos da lista */
    imprimir(l);
}
```


Referências

- ① Tenenbaum, A. M., Langsam, Y., and Augestein, M. J. (1995). Estruturas de Dados Usando C. MAKRON Books, pp. 207-250.
- ② Wirth, N. (1989). Algoritmos e Estrutura de dados. LTC, pp. 151-165.