

ESTRUTURA DE DADOS II

22/08/2023

Alocação Dinâmica de Memória

Durante a declaração das variáveis é feita a reserva de memória para cada uma das variáveis declaradas, sendo em quantidade de bytes, de acordo com o tipo de cada variável.

LINGUAGEM C:

- int = 2 bytes p/ número inteiro
- float = 4 bytes p/ número real
- char = 1 byte p/ cada palavra alocada

Essa alocação de memória é **ESTÁTICA**, ou seja, não se altera em tempo de execução.

Algumas aplicações precisam alocar memória em tempo de execução. A Linguagem C oferece a função “*Malloc*” para que se faça alocação de memória durante a execução do programa, ou seja, **ALOCAÇÃO DINÂMICA DE MEMÓRIA**.

Da mesma forma que é necessário alocar memória para armazenar informação é necessário **LIBERÁ-LA** em tempo de execução, quando alocada dinamicamente.

A função “*Free*” libera a memória apontada pelo ponteiro. O tamanho de memória liberado é o mesmo que foi alocado pela função “*Malloc*”.

As funções *Malloc()* e *Free()* pertencem a biblioteca *stdlib.h*.

Exemplo utilizando as duas funções:

```
int *p, *q;
```

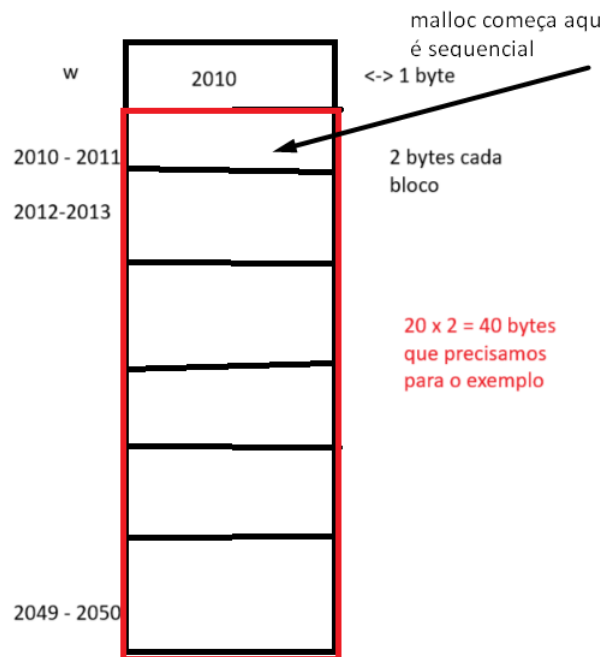
```
p = (int *) malloc (sizeof(int));
```

```
q = (int *) malloc (sizeof(int));
```

```

*p = 5;
*q = 10;
Free(p);
P=q;

```



“função malloc explicada com desenho de memória”

Malloc () = significa que a função irá alocar "size" bytes de memória e retornará um ponteiro para o início da memória alocada.

EXEMPLO:

```
Int * w;
```

```
W = (int *) malloc (20 * sizeof(int));
```

“Durante a execução do programa você vai alocar 20x o valor de um inteiro”

Ponteiro = é uma variável tipada que armazena o endereço de memória de outra variável. O “” indica a declaração do ponteiro.*

Free() = função que libera a memória apontada pelo ponteiro deixando o programa mais leve.

EXEMPLO:

```
int *p;
```

```
float *q;
```

```
p = (int *) malloc(25*sizeof(int));
```

```
q = (float *) malloc(sizeof(float));
```

```
free(p); => Liberou os 50 bytes que 'p' aponta.
```

```
free(q); => Liberou os 4 bytes que 'q' aponta.
```

29/08/2023

Listas Lineares

Fundamentos:

Uma lista linear é uma correlação $L: [L1, L2, L3, \dots, Ln]$, $n \geq 0$, cuja **propriedade estrutural baseia-se na posição relativa dos elementos**, que são dispostos linearmente. Portanto, uma lista linear agrupa informações referentes a um conjunto de elementos. Esses elementos são relacionados tais como:

Se $n > 0$ $L1$ é o primeiro elemento

Ln é o último elemento

Para $0 < K < n$ o elemento Lk é precedido por $Lk-1$ e sucedido por $Lk+1$ cada elemento de uma lista é chamado de NÓ (NODO)

Operação com Listas:

É possível fazer:

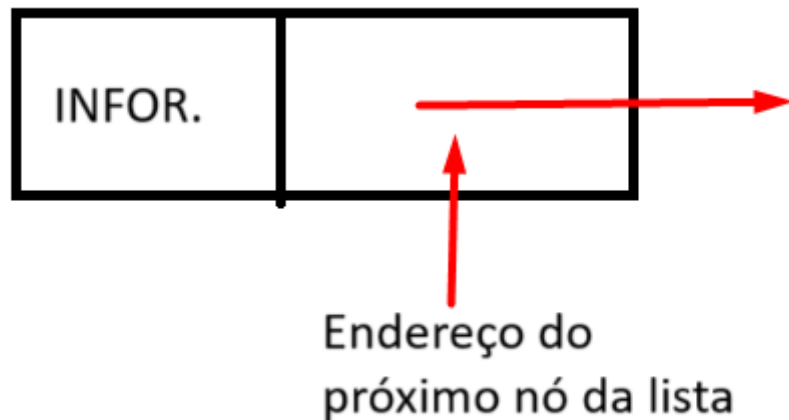
- Buscar um elemento
- Inserir/remover um elemento
- Alterar elementos
- Localizar o primeiro / último elemento
- Ordenar a lista
- Combinar duas ou mais listas

Listas Encadeadas Dinâmicas

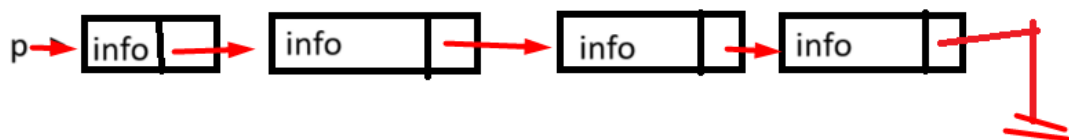
Uma lista encadeada dinâmica tem que cada elemento é chamado de nó. Cada nó é composto por, pelo menos dois campos:

- Um campo para informação
- Um campo com o endereço do próximo nó da lista

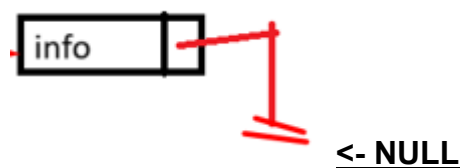
Representação do Nó:



Os nós estão ligados entre si pelo campo endereço e mostram o encadeamento



O campo endereço é chamado ponteiro para o próximo nó. A lista é acessada a partir do ponteiro P que aponta para o primeiro elemento da lista. O campo endereço do último nó da lista armazena NULL que indica o fim da lista.



Uma lista vazia é uma lista sem elementos e seu ponteiro **P** aponta para NULL.

Estrutura do Nó da Lista

Cada nó da lista vai ser do tipo de uma estrutura (struct) criada pelo programador, para atender a necessidade da aplicação em desenvolvimento.

Construindo a Estrutura do Nó

```
struct No{  
    <tipo> info;  
    struct No * prox;  
}
```

<tipo> pode ser int, float, char, vetor, etc..

Struct No *p; => define o ponteiro para o início da lista

ou

```
typedef struct No lista;
```

Lista *p; => declaração de um nó da lista

Alocação de Memória

```
P = (Lista *) malloc (sizeof(Lista));
```



P é um ponteiro para o nó da lista, portanto

p-> info permite acessar a info

p -> prox permite acessar o próximo elemento da lista

Lembre-se que o endereço de uma lista é o endereço do primeiro da lista.

Lista Vazia

```
Lista *p;
```

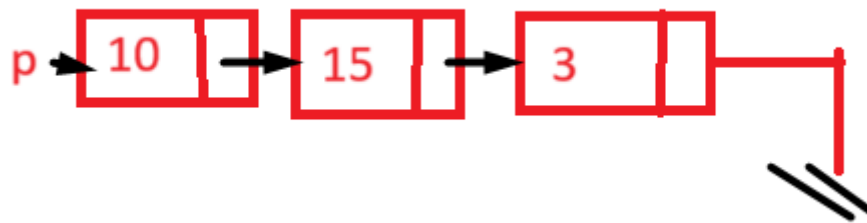
```
P = null;
```

Representação:

Lista sem Cabeça

É uma lista cujo o primeiro nó é tão importante quanto os demais nós.

Exemplo:



Lista com Cabeça

É uma lista, cujo conteúdo do primeiro nó é irrelevante, pois só serve para marcar o início da lista.



Lista com Cabeça Vazia

Lista *p;

P = (Lista*) malloc (sizeof(Lista));

p->prox = null;

Representação:



12/09/2023

Operações em Listas Encadeada

Pode-se realizar as seguintes operações em uma **LISTA ENCADEADA**

- Localizar um elemento
- Inserir/remover um elemento
- Criar uma lista vazia
- Alterar o conteúdo um nó
- Ordenar uma lista
- Inserir no Início/Meio/Fim da lista
- Remover do Início/Meio da lista

Operação 2: Inserir no final da lista, para inserir um elemento no final da lista deve-se **VERIFICAR** se a lista está vazia. Neste caso o novo elemento será o primeiro nó da lista. Caso contrário deve-se localizar o final da lista usando um **PONTEIRO AUXILIAR** para depois inserir o **NOVO** elemento.

Operação 3: Localizar um elemento da lista, essa operação consiste em percorrer a lista até encontrar a informação X, sendo x o valor que se deseja localizar na lista. Se o elemento pertencer a lista retornar o **ENDEREÇO DO NÓ** que o armazena. Caso contrário retornar **NULL**.

EXEMPLOS:

1) Lista Vazia:



2) Elemento Pertence a Lista:

X = 3



3) Elemento não pertence a lista

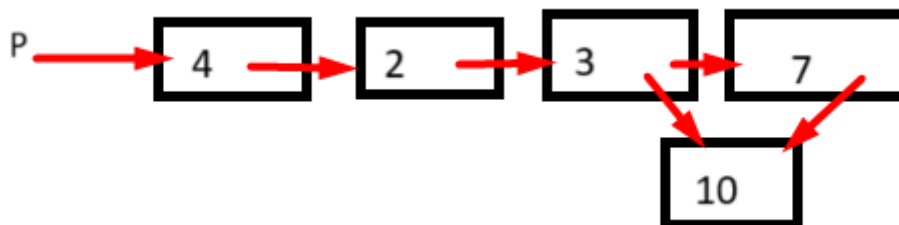
X = 3



Operação 4: Inserir um novo elemento na lista **APÓS** o **NÓ** que armazena a informação x . Essa operação consiste em localizar o nó que armazena a informação x e inserir o novo nó após a posição de x . Se a lista estiver **VAZIA** ou x não pertencer a lista, **NÃO INSERIR**.

EXEMPLO: X pertence a lista

$X = 3$, $Y = 10$;



26/09/2023

Busca e Inserção:

Operações: Inserir um novo nó na lista, em uma determinada posição por exemplo, ANTES do nó com conteúdo X . Se o nó não existir, inserir no final da lista.

EXEMPLO:

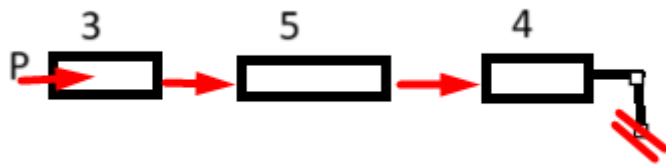
Caso 1: Lista Vazia

$X = 2$.



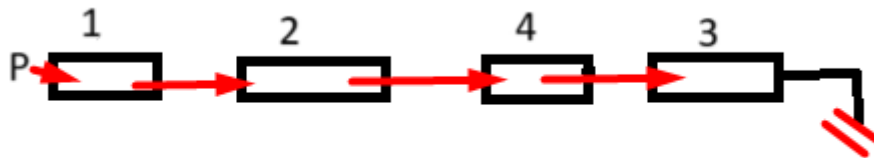
Caso 2: Elemento não pertence a lista.

$X = 2$.



Caso 3: Elemento pertence a lista.

$X = 2$



Remoção de Elementos:

A operação de remoção consiste em remover um nó da lista considerando:

- Lista Vazia
- Elemento no início da lista
- Elemento no meio da lista
- Elemento no final da list
- Elemento não pertence a lista

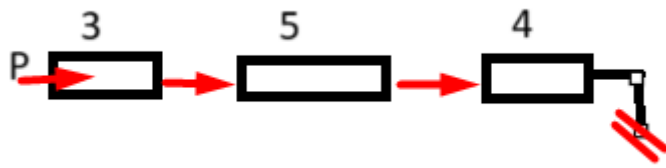
Operação 1: Remover o primeiro elemento da lista. Nesta remoção, deve-se verificar se a lista está vazia, pois neste caso não se faz nada.

EXEMPLO:

Caso 1: Lista Vazia



Caso 2: Lista com elemento



Operação 2: Remover o nó do fim da lista.

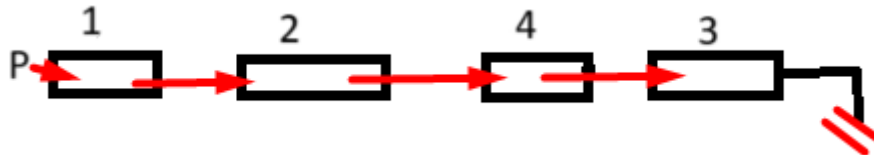
Caso 1: Lista Vazia



Caso 2: Lista com apenas um elemento



Caso 3: Lista com vários elementos



Operação 3: Remover o nó que armazena a informação X.

Dificuldade: Como determinar o nó que será removido?

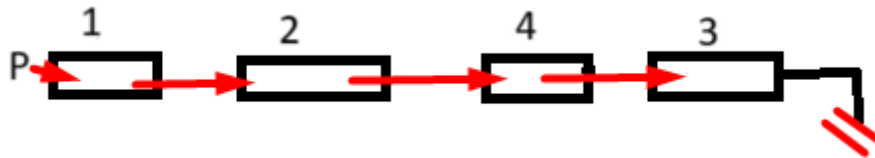
Problema: Localizar o nó anterior a X, pois só percorremos pelo próximo. Não tem como “voltar” na lista.

Solução: Implementar um algoritmo de busca que retorna o nó anterior ao nó com a informação X.

Caso 1: Lista Vazia



Caso 2: Lista com Elementos onde E X não pertence a lista



Caso 3: Lista com Elementos onde E X pertence a lista

