

Listas Lineares

Livro “Projeto de Algoritmos” – Nívio Ziviani

Capítulo 3 – Seção 3.1

<http://www2.dcc.ufmg.br/livros/algoritmos/>

(adaptado)

Agenda

- Listas lineares
- TAD para listas lineares
- Alocação sequencial
- Alocação encadeada

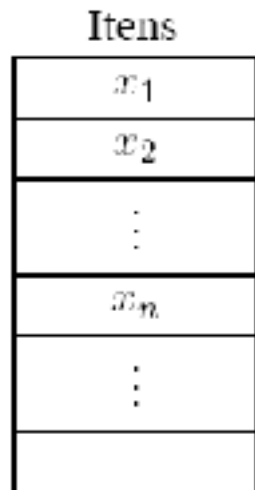
Listas Lineares

- Maneira de representar elementos de um conjunto.
- Itens podem ser acessados, inseridos ou retirados de uma lista.
- Podem crescer ou diminuir de tamanho durante a execução.
- Adequadas quando não é possível prever a demanda por memória

Definição de Listas Lineares

- **Sequência de zero ou mais itens**
 - x_1, x_2, \dots, x_n , na qual x_i é de um determinado tipo e n representa o tamanho da lista linear.
- **Sua principal propriedade estrutural envolve as posições relativas dos itens em uma dimensão.**
 - Assumindo $n \geq 1$, x_1 é o primeiro item da lista e x_n é o último item da lista.
 - x_i precede x_{i+1} para $i = 1, 2, \dots, n - 1$
 - x_i sucede x_{i-1} para $i = 2, 3, \dots, n$
 - o elemento x_i é dito estar na i -ésima posição da lista.

Listas Lineares

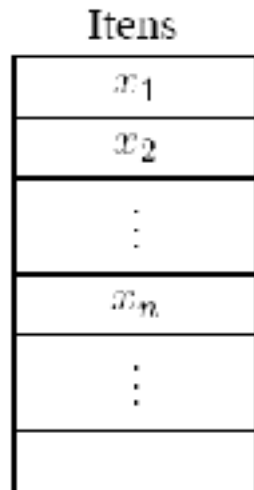


```
struct Aluno {  
    string nome;  
    int matricula;  
    char conceito;  
};
```

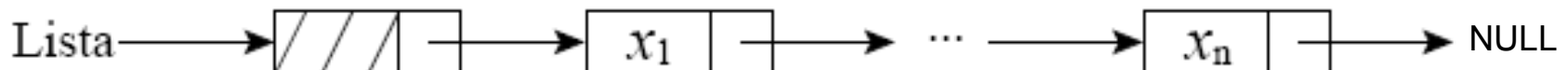


TAD Listas Lineares

- TAD: Agrupa a **estrutura de dados** juntamente com as **operações** que podem ser feitas sobre esses dados.
- Operações para listas lineares.



```
struct Aluno {  
    string nome;  
    int matricula;  
    char conceito;  
};
```



TAD Listas Lineares

- **O conjunto de operações a ser definido depende de cada aplicação.**
- **Um conjunto de operações necessário a uma maioria de aplicações é:**
 - 1) Criar uma lista linear vazia.
 - 2) Inserir um novo item imediatamente após o i-ésimo item.
 - 3) Retirar o i-ésimo item.
 - 4) Localizar o i-ésimo item para examinar e/ou alterar o conteúdo de seus componentes.
 - 5) Combinar duas ou mais listas lineares em uma lista única.
 - 6) Partir uma lista linear em duas ou mais listas.
 - 7) Fazer uma cópia da lista linear.
 - 8) Ordenar os itens da lista em ordem ascendente ou descendente, de acordo com alguns de seus componentes.
 - 9) Pesquisar a ocorrência de um item com um valor particular em algum componente.

Implementações de Listas Lineares

- **As duas representações mais utilizadas são as implementações**
 - **Alocação sequencial (arranjo) e encadeada.**
- **Exemplo de Conjunto de Operações:**
 - 1) **FLVazia(Lista).** Faz a lista ficar vazia.
 - 2) **Insere(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.

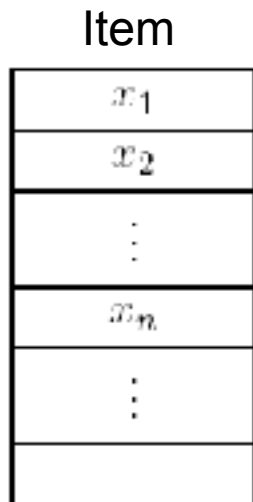
Alocação Sequencial

- Localização na memória:
 - Posições contíguas.
- Visita:
 - Pode ser percorrida em qualquer direção.
 - Permite acesso aleatório.
- Inserção:
 - Realizada após o último item com custo constante.
 - Um novo item no meio da lista custo não constante.
- Remoção:
 - Final da lista: custo constante
 - Meio ou início: requer deslocamento de itens

| Itens |
|----------|
| x_1 |
| x_2 |
| \vdots |
| x_n |
| \vdots |
| |

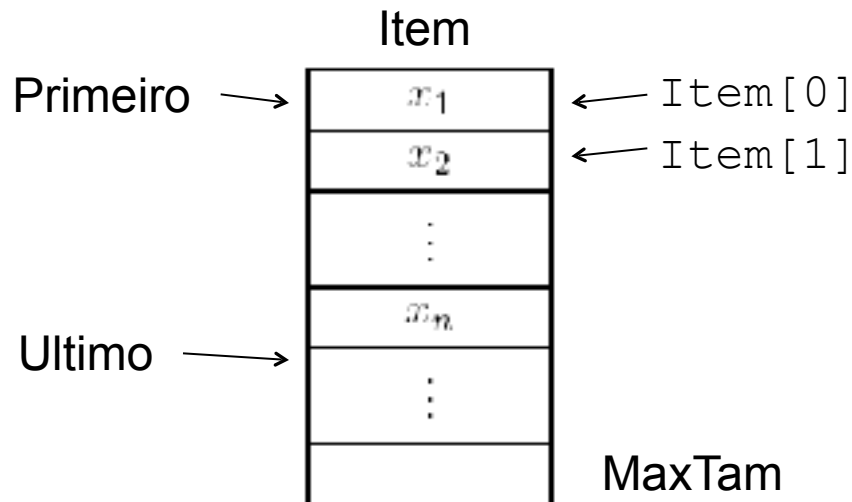
Alocação Sequencial (estrutura)

- Os itens armazenados em um array.
- MaxTam define o tamanho máximo permitido para a lista.
- O campo Último aponta para a posição seguinte a do último elemento da lista. (primeira posição vazia)
- O *i*-ésimo item da lista está armazenado na *i*-ésima-1 posição do array, $0 \leq i < \text{Último}$. (`Item[i]`)



Alocação Sequencial (estrutura)

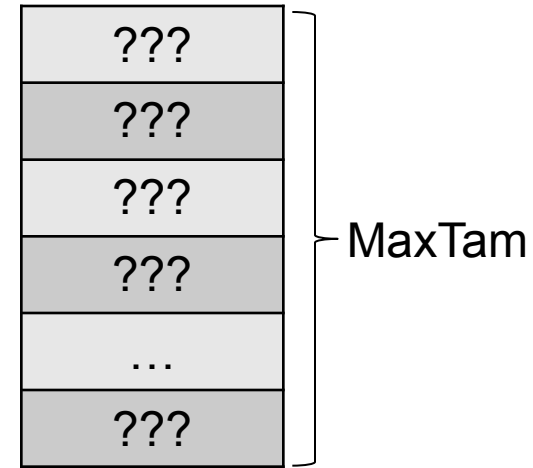
- Os itens armazenados em um array.
- MaxTam define o tamanho máximo permitido para a lista.
- O campo Último aponta para a posição seguinte a do último elemento da lista. (primeira posição vazia)
- O *i*-ésimo item da lista está armazenado na *i*-ésima-1 posição do array, $0 \leq i < \text{Último}$. (`Item[i]`)



Código!!

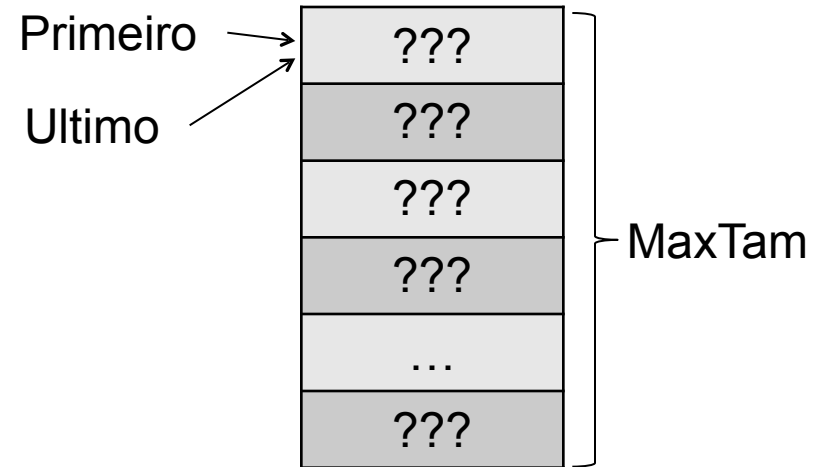
Alocação Sequencial (operações)

```
/* faz lista ficar vazia */  
void FLVazia(TipoLista *Lista)  
{  
    Lista->Primeiro = InicioArranjo;  
    Lista->Ultimo = Lista->Primeiro;  
} /* FLVazia */
```



Alocação Sequencial (operações)

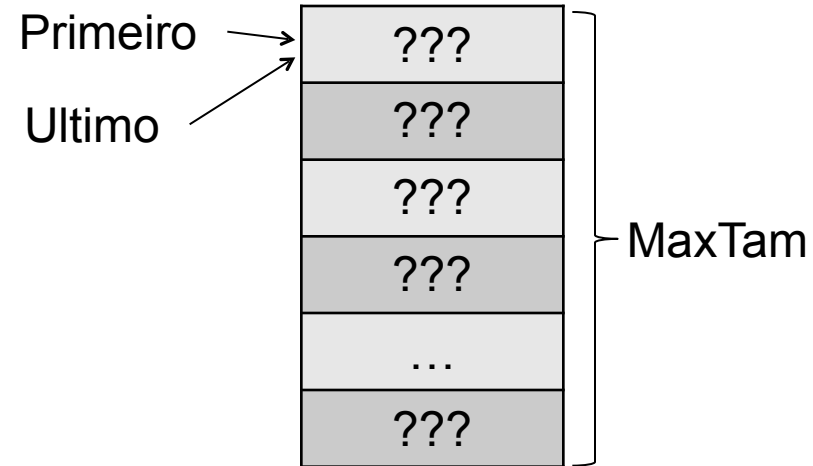
```
/* faz lista ficar vazia */  
void FLVazia(TipoLista *Lista)  
{  
    Lista->Primeiro = InicioArranjo;  
    Lista->Ultimo = Lista->Primeiro;  
} /* FLVazia */
```



Alocação Sequencial (operações)

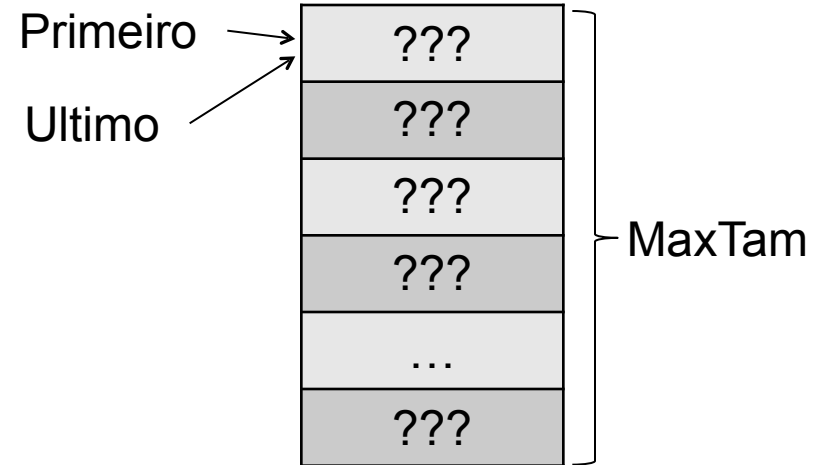
```
/* faz lista ficar vazia */  
void FLVazia(TipoLista *Lista)  
{  
    Lista->Primeiro = InicioArranjo;  
    Lista->Ultimo = Lista->Primeiro;  
} /* FLVazia */
```

```
/* testa se a lista está vazia */  
int Vazia(TipoLista *Lista)  
{  
    return (Lista->Primeiro == Lista->Ultimo);  
} /* Vazia */
```



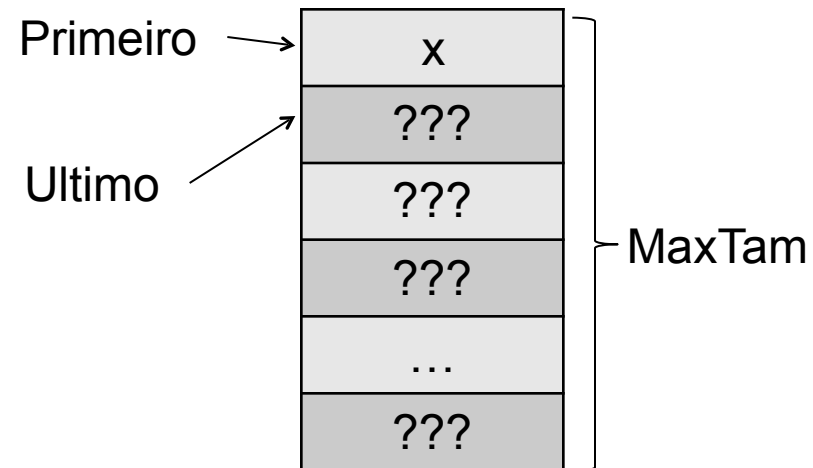
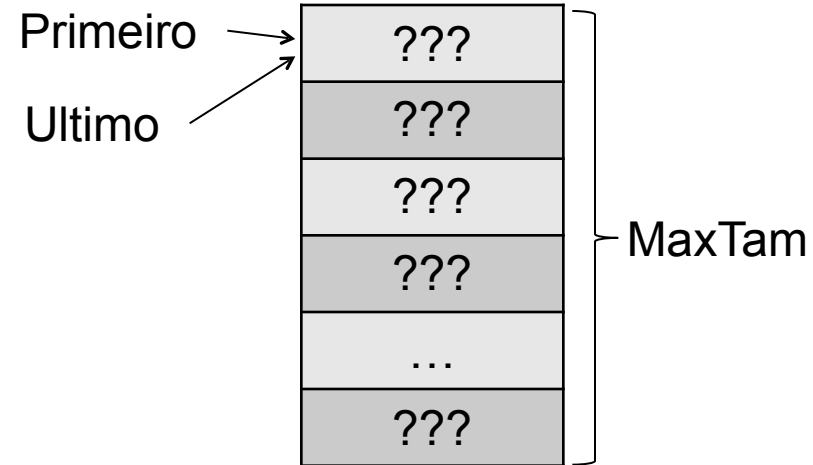
Alocação Sequencial (operações)

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



Alocação Sequencial (operações)

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



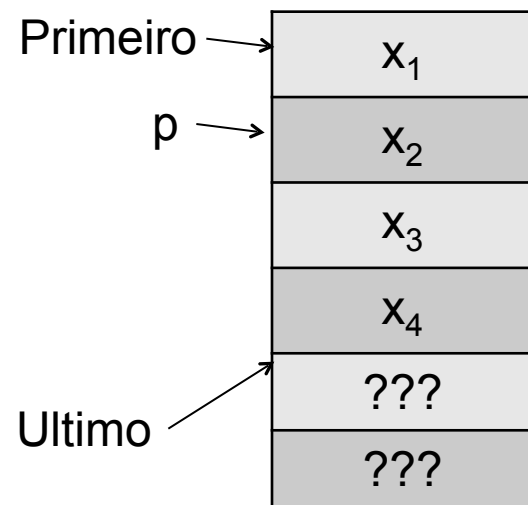
Alocação Sequencial (operações)

```
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];
    Lista->Ultimo--;
    for (Aux = p+1; Aux <= Lista->Ultimo; Aux++)
        Lista->Item[Aux - 1] = Lista->Item[Aux];
}
```

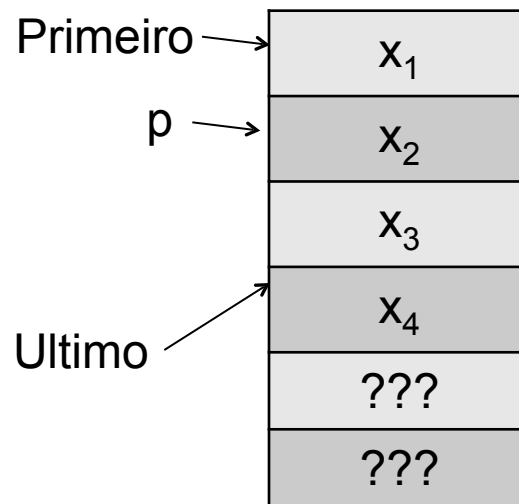
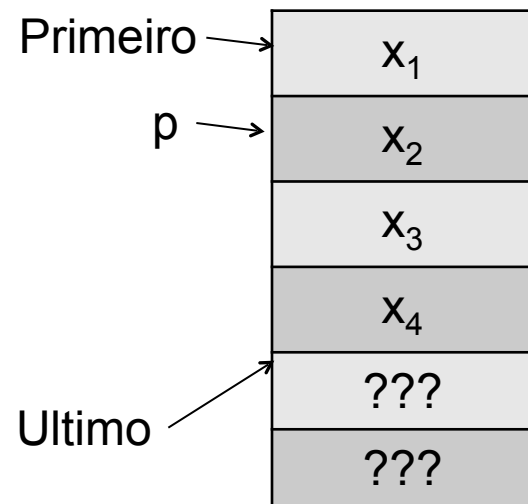
Alocação Sequencial (operações)

```
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];  
    Lista->Ultimo--;  
    for (Aux = p+1; Aux <= Lista->Ultimo; Aux++)  
        Lista->Item[Aux - 1] = Lista->Item[Aux];  
}
```



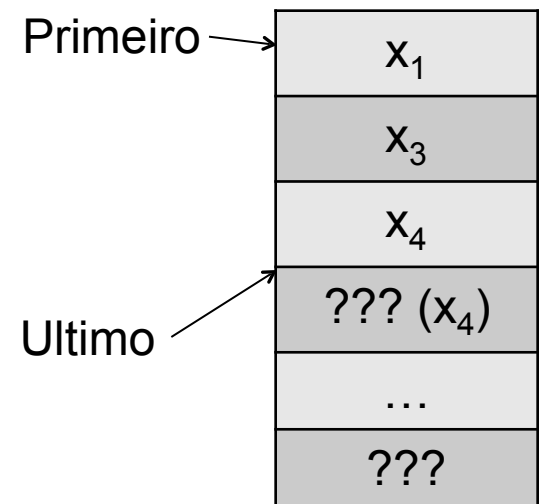
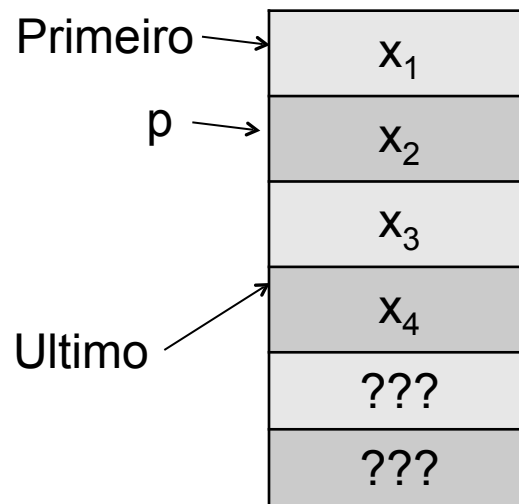
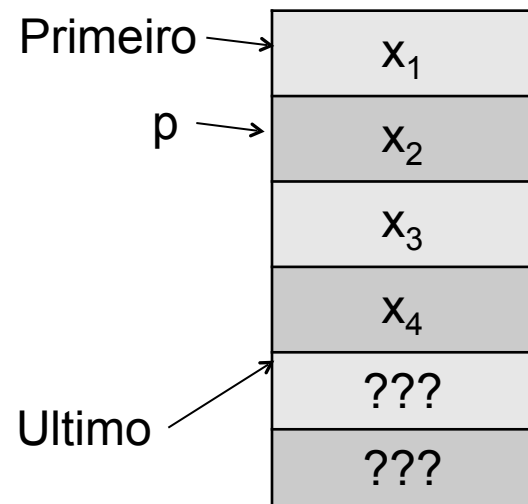
Alocação Sequencial (operações)

```
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];  
    Lista->Ultimo--;  
    for (Aux = p+1; Aux <= Lista->Ultimo; Aux++)  
        Lista->Item[Aux - 1] = Lista->Item[Aux];  
}
```



Alocação Sequencial (operações)

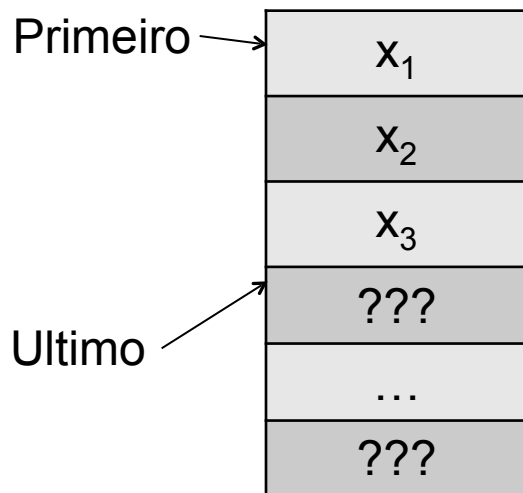
```
void Retira(Apontador p, TipoLista *Lista, TipoItem *Item) {  
    int Aux;  
  
    if (Vazia(Lista) || p >= Lista->Ultimo) {  
        printf("Erro: Posicao nao existe\n");  
        return;  
    }  
    *Item = Lista->Item[p];  
    Lista->Ultimo--;  
    for (Aux = p+1; Aux <= Lista->Ultimo;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



Alocação Sequencial (operações)

```
void Imprime(TipoLista *Lista)
{
    Apontador i;

    for (i = Lista->Primeiro; i < Lista->Ultimo; i++)
        printf("%d\n", Lista->Item[i].Chave);
}
```



Alocação Sequencial (vantagens e desvantagens)

- Vantagens:

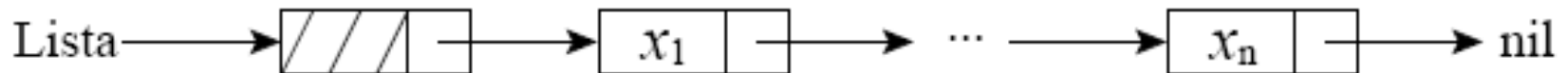
- economia de memória (os apontadores são implícitos nesta estrutura).
- Acesso a um item qualquer é $O(1)$.

- Desvantagens:

- custo para inserir ou retirar itens da lista, que **pode causar um deslocamento de todos os itens**, no pior caso; $O(n)$
- em aplicações em que não existe previsão sobre o crescimento da lista, a utilização de arranjos em linguagens como o Pascal pode ser problemática porque neste caso o **tamanho máximo** da lista tem de ser definido em **tempo de compilação**.

Alocação Encadeada

- Cada item é encadeado com o seguinte mediante uma variável do tipo Apontador.
- Permite utilizar posições não contíguas de memória.
- É possível inserir e retirar elementos sem necessidade de deslocar os itens seguintes da lista.
- Há uma **célula cabeça** para simplificar as operações sobre a lista.



Alocação Encadeada

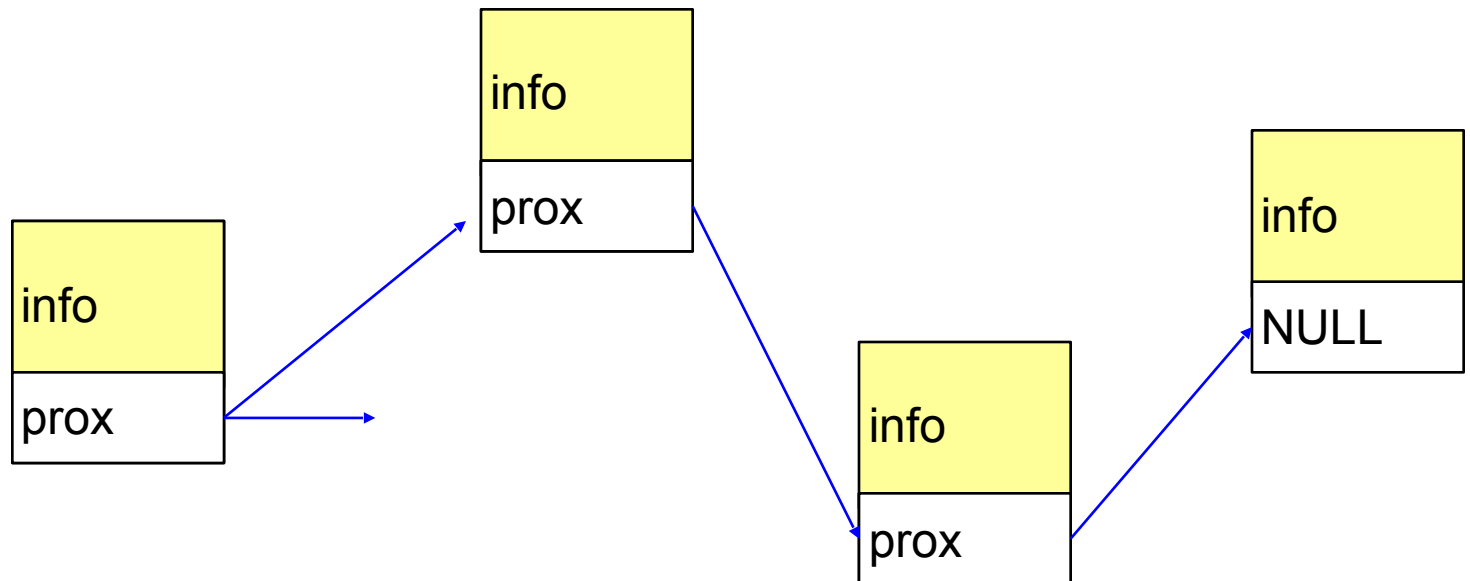
- A lista é constituída de células.
- Cada célula contém um item da lista e um apontador para a célula seguinte.
- O registro TipoLista contém um apontador para a célula cabeça e um apontador para a última célula da lista.

Alocação Encadeada

- Localização na memória:
 - Posições não sequenciais.
- Visita:
 - Apenas na direção x_i para x_{i+1} .
 - Permite apenas acesso sequencial.
- Inserção:
 - Realizada em qualquer posição com custo constante.
- Remoção:
 - Custo constante em qualquer posição.

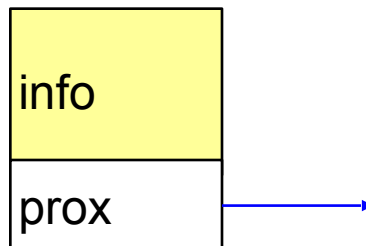
Alocação Encadeada

- Características:
 - ❑ Tamanho da lista não é pré-definido
 - ❑ Cada elemento guarda quem é o próximo
 - ❑ Elementos não estão contíguos na memória



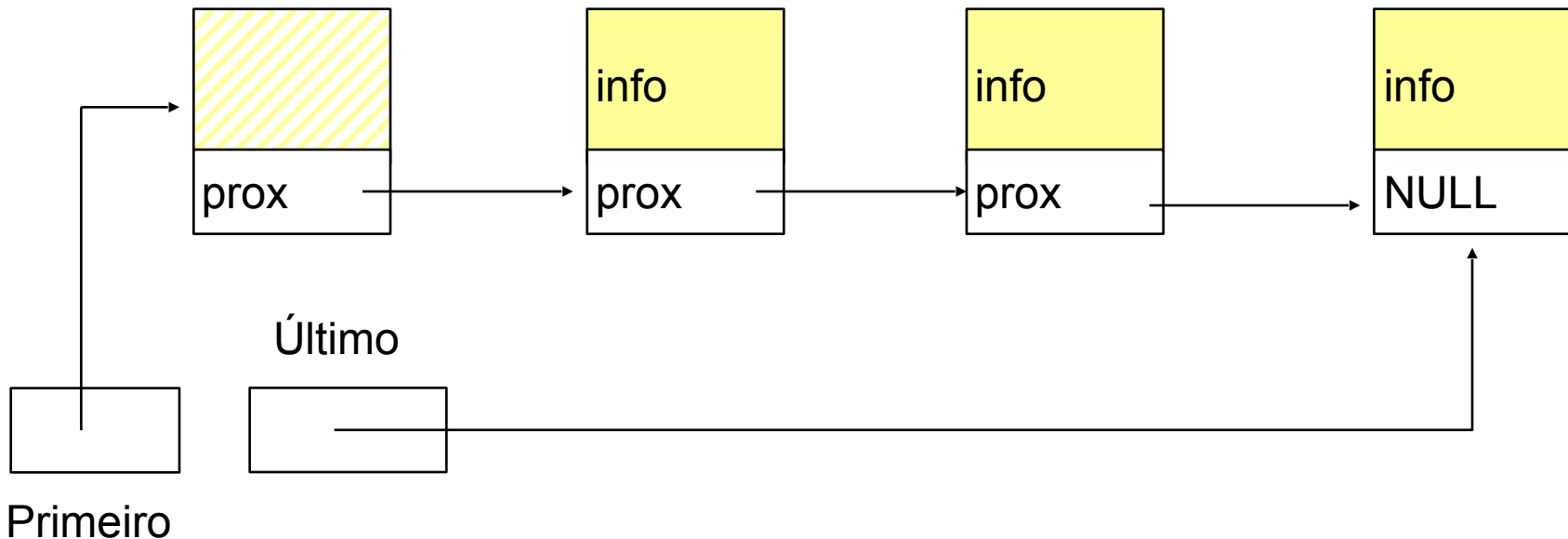
Sobre os Elementos da Lista

- Elemento: guarda as informações sobre cada elemento.
- Para isso define-se cada elemento como uma estrutura que possui:
 - campos de informações
 - ponteiro para o próximo elemento



Sobre a Lista

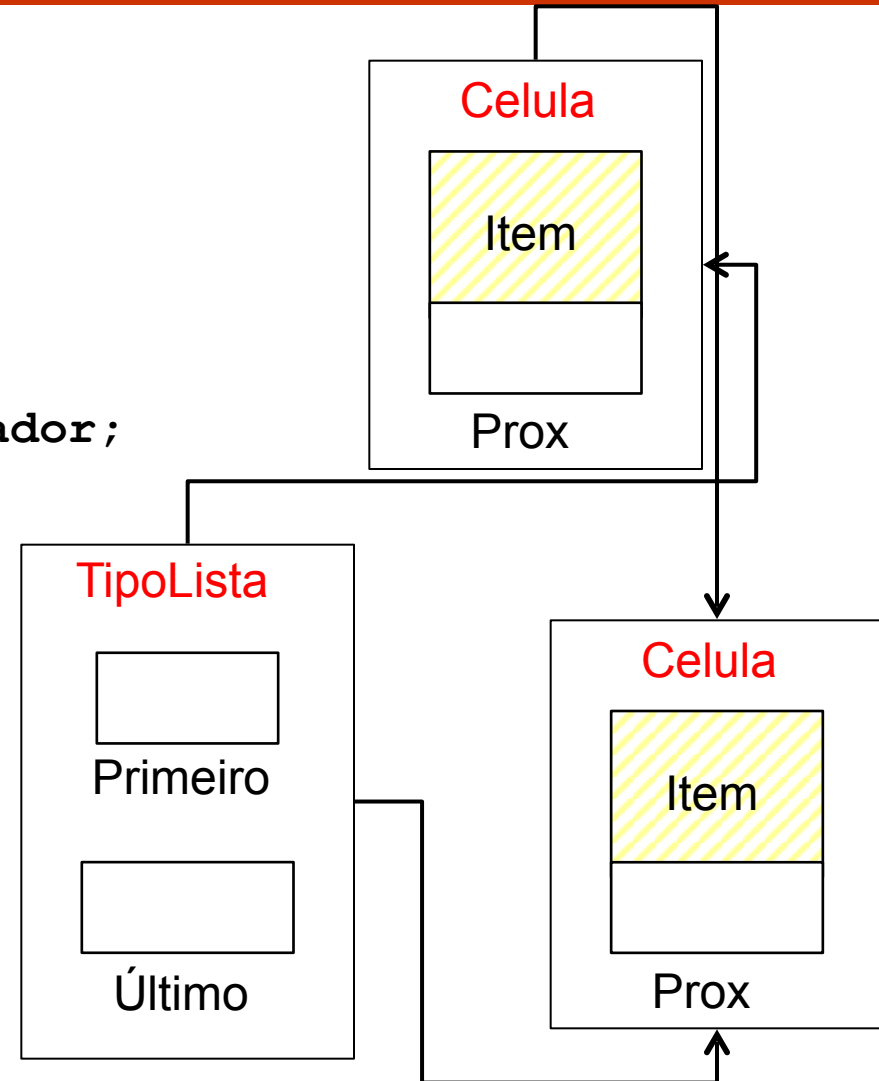
- Uma lista é definida como um apontador para a primeira célula.
- Uma lista pode ter uma célula cabeça.



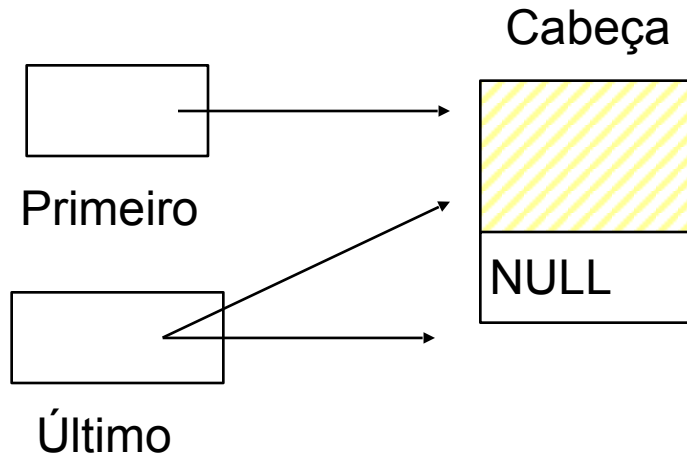
- Uma lista pode ter um apontador para o último elemento

Implementação em C

```
typedef int TipoChave;  
  
typedef struct {  
    TipoChave Chave;  
    /* outros componentes */  
} TipoItem;  
  
typedef struct Celula_str *Apontador;  
  
typedef struct Celula_str {  
    TipoItem Item;  
    Apontador Prox;  
} Celula;  
  
typedef struct {  
    Apontador Primeiro, Ultimo;  
} TipoLista;
```



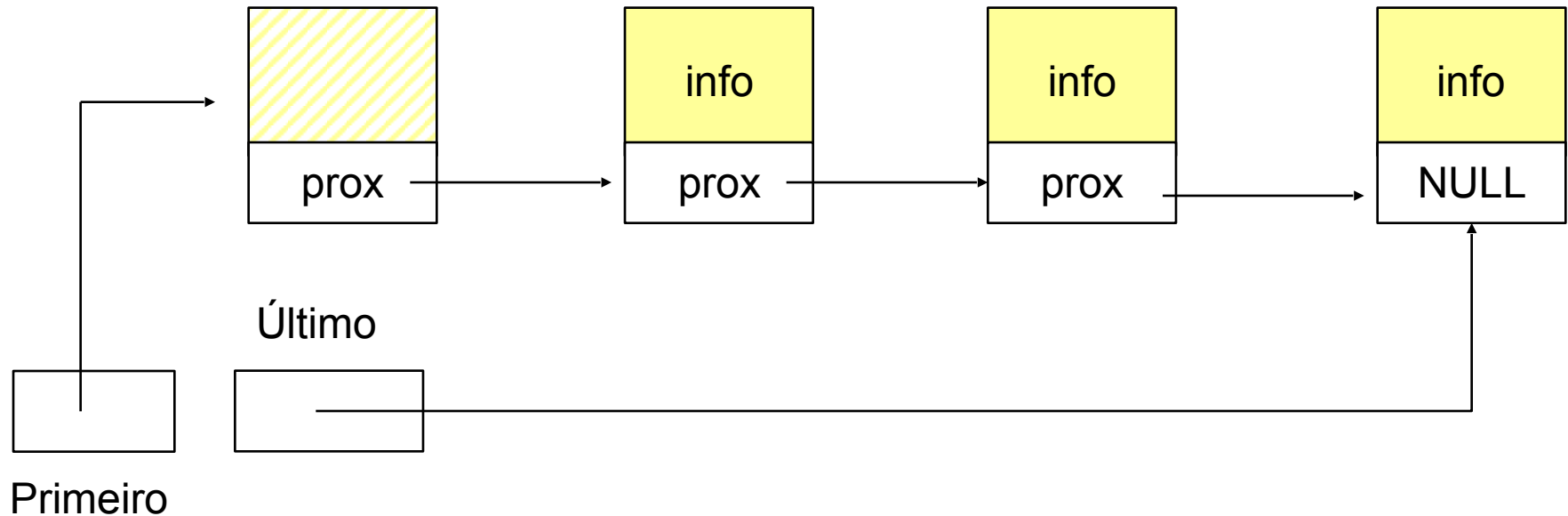
Cria Lista Vazia



```
void FLVazia(TipoLista *Lista)
{
    Lista->Primeiro = (Apontador) malloc(sizeof(Celula));
    Lista->Ultimo = Lista->Primeiro;
    Lista->Primeiro->Prox = NULL;
}

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

Inserção de Elementos na Lista



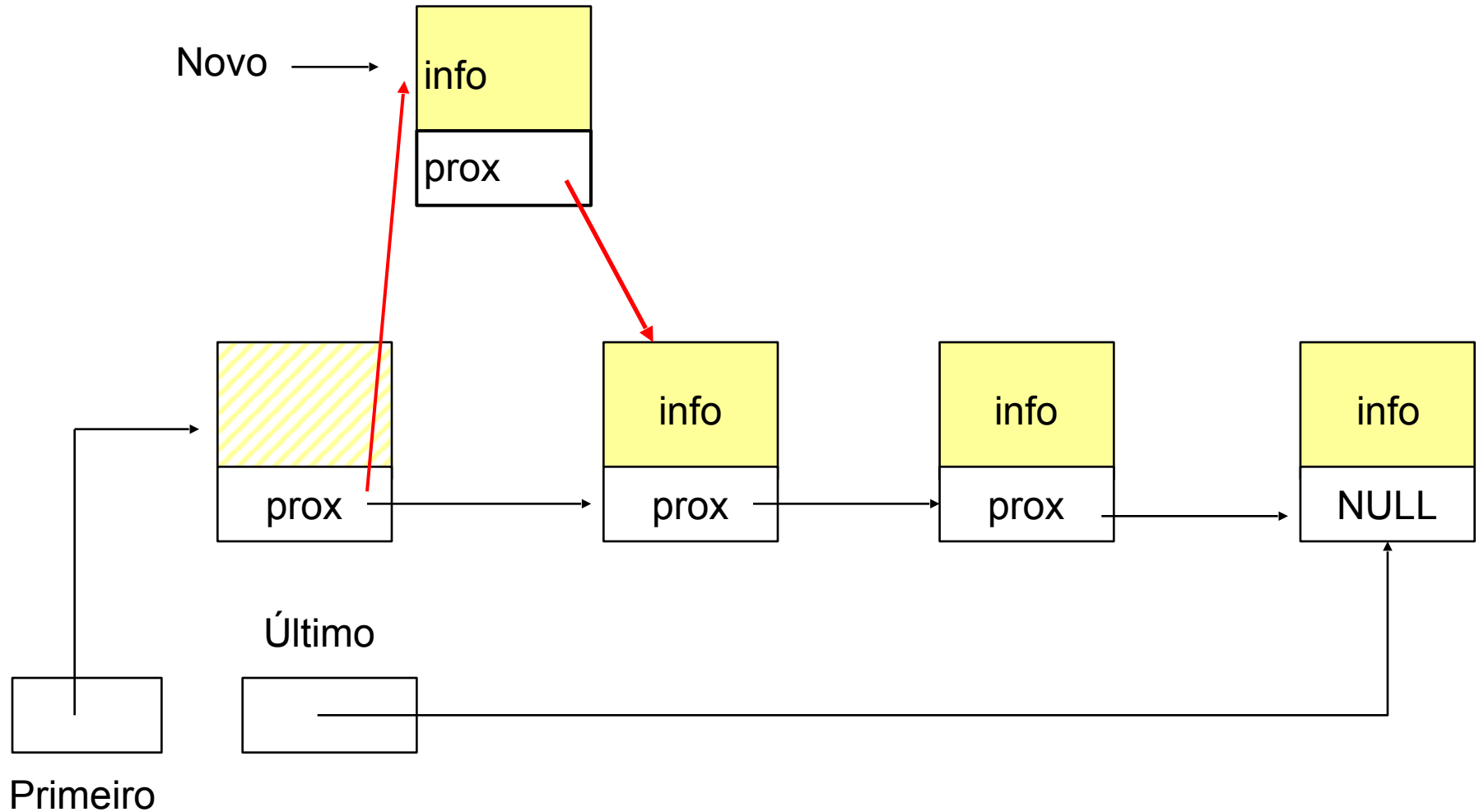
n 3 opções de posição onde pode inserir:

q 1ª. posição

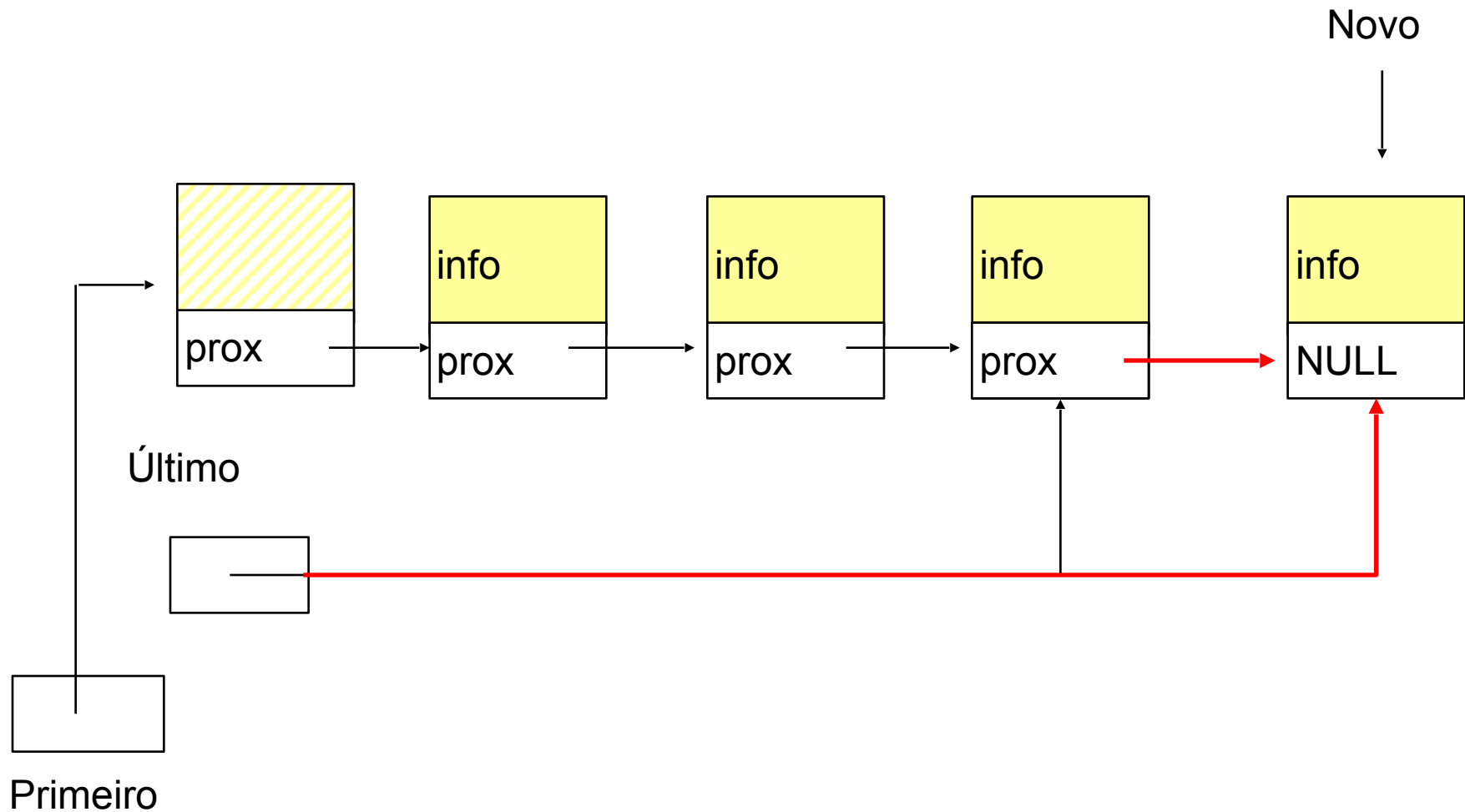
q última posição

q Após um elemento qualquer E

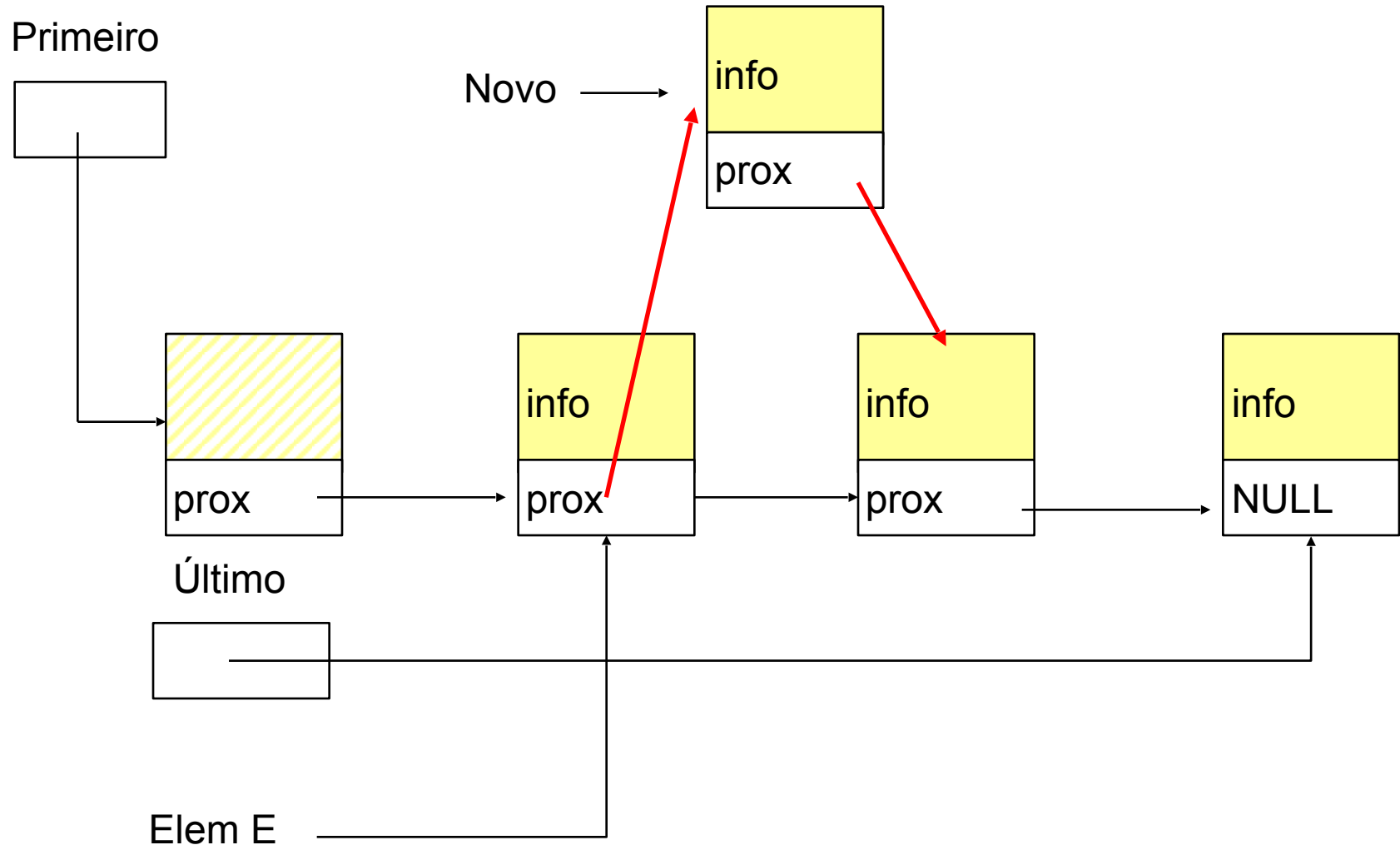
Inserção na Primeira Posição



Inserção na Última Posição



Inserção na Após o Elemento E



Inserção de Elementos na Lista

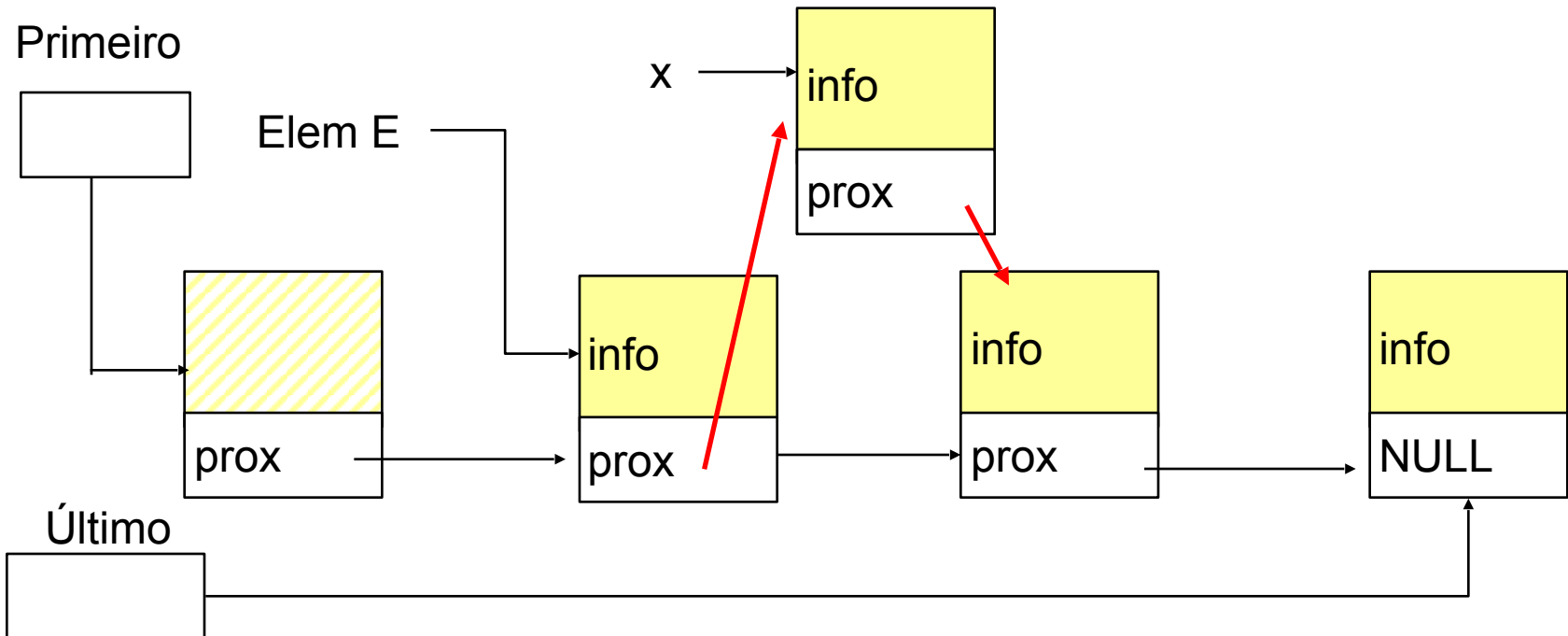
n Na verdade, as 3 opções de inserção são equivalentes a inserir após uma célula apontada por **p**

q 1ª. posição (p é a célula cabeça)

q Última posição (p é o último)

q Após um elemento qualquer E (p aponta para E)

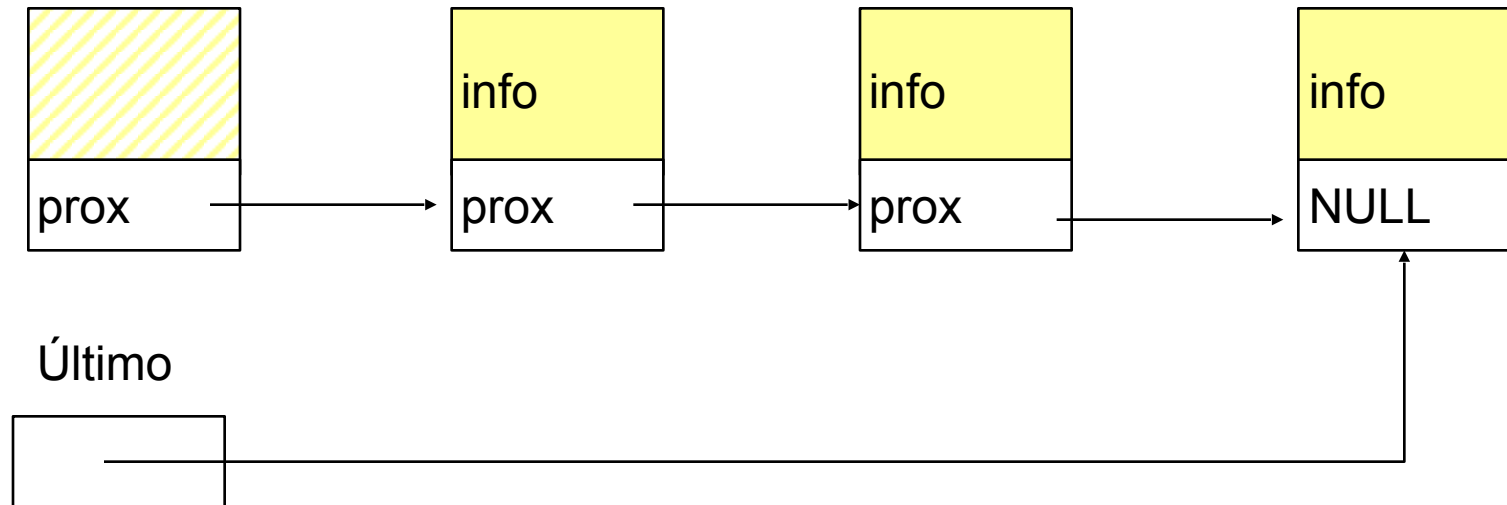
Inserção na Após o Elemento E



```
void Insere(TipoItem x, TipoLista *lista, Apontador E){  
    Apontador novo;
```

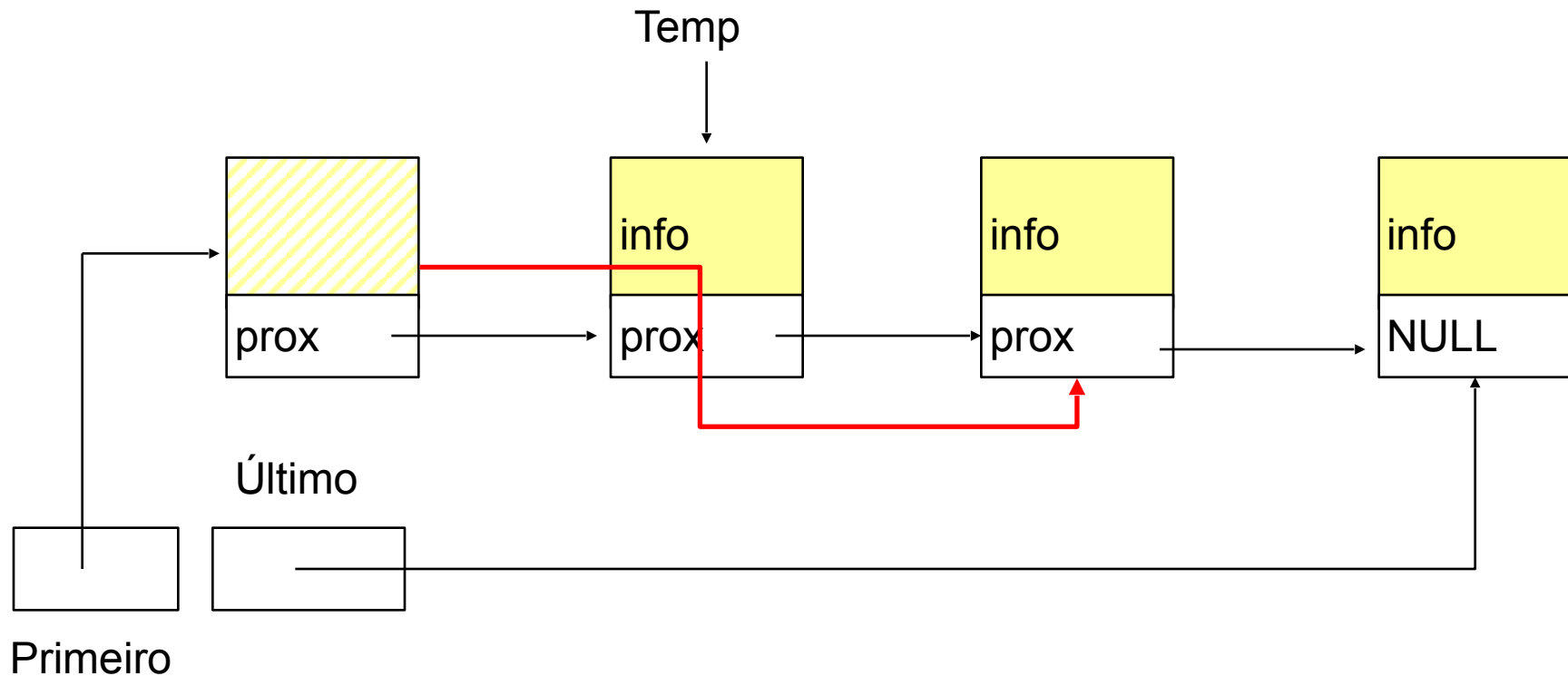
```
    novo = (Apontador) malloc(sizeof(Celula));  
    novo->Item = x;  
    novo->prox = E->prox;  
    E->prox = novo;  
}
```

Retirada de Elementos na Lista

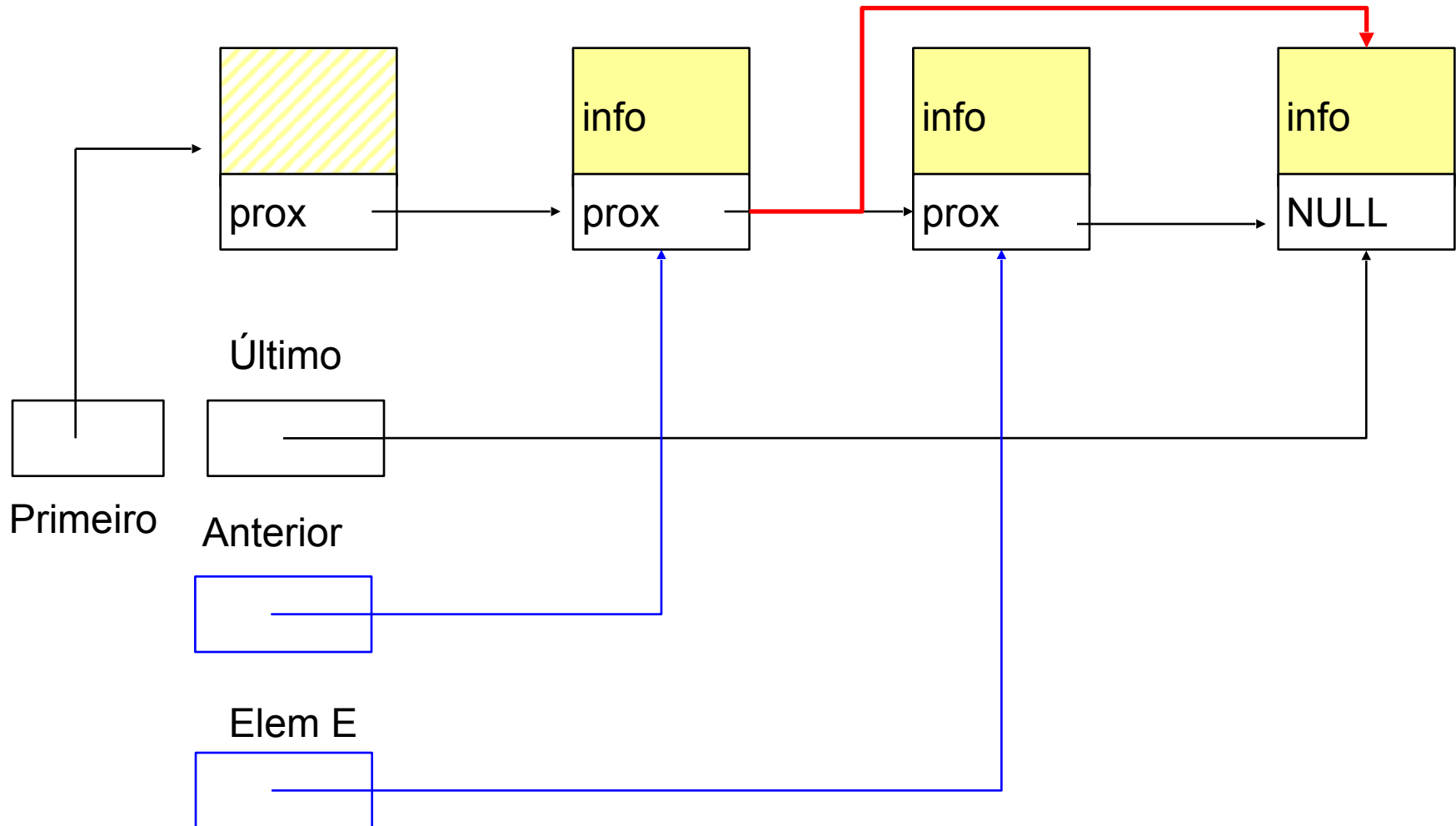


- n 3 opções de posição de onde pode retirar:
- q 1ª. posição
 - q última posição
 - q Um elemento qualquer E

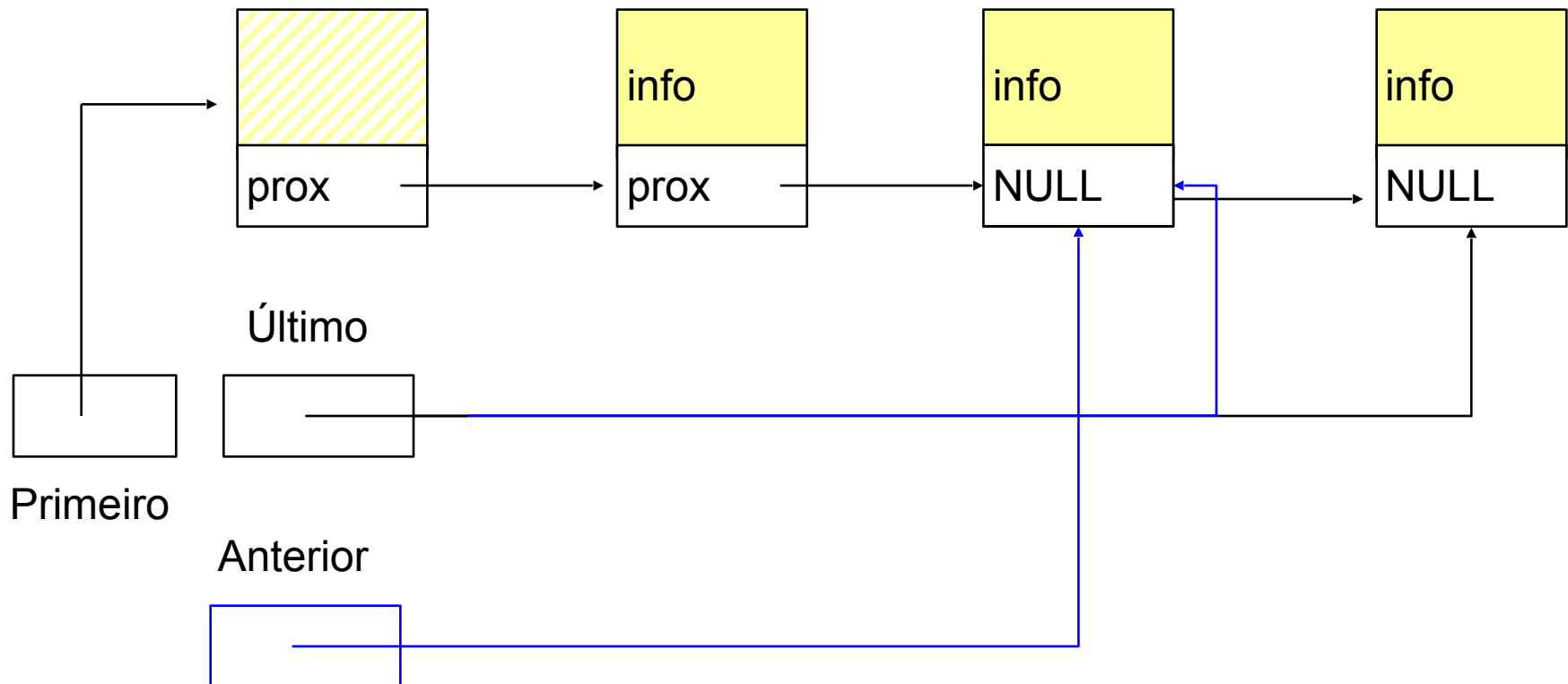
Retirada do Elemento na Primeira Posição da Lista



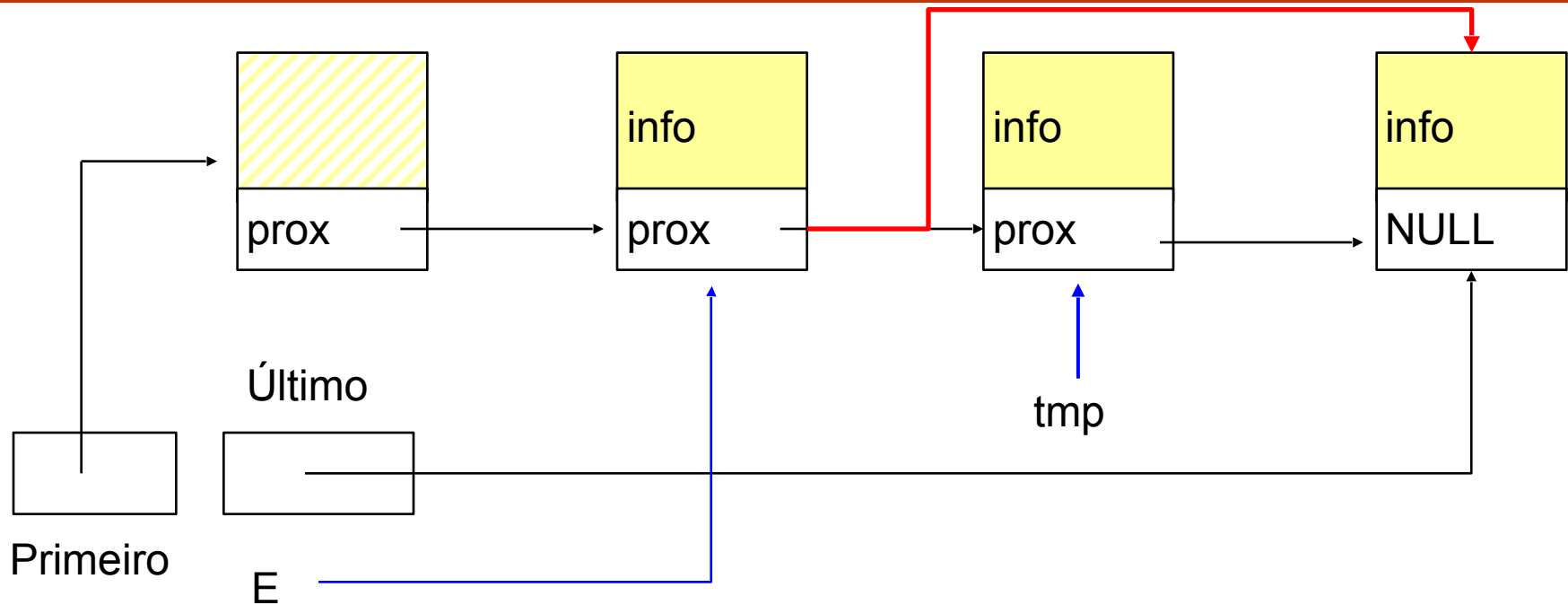
Retirada do Elemento E da Lista



Retirada do Último Elemento da Lista



Retirada do elemento após E da Lista



```
void RemoveProx (TipoLista *lista, Apontador E) {  
    Apontador tmp;
```

```
    tmp = E->prox;  
    if (tmp != NULL) {  
        E->prox = tmp->prox;  
        free(tmp);  
    } else { E->prox = NULL; }
```

```
}
```

Alocação Encadeada (vantagens e desvantagens)

n Vantagens:

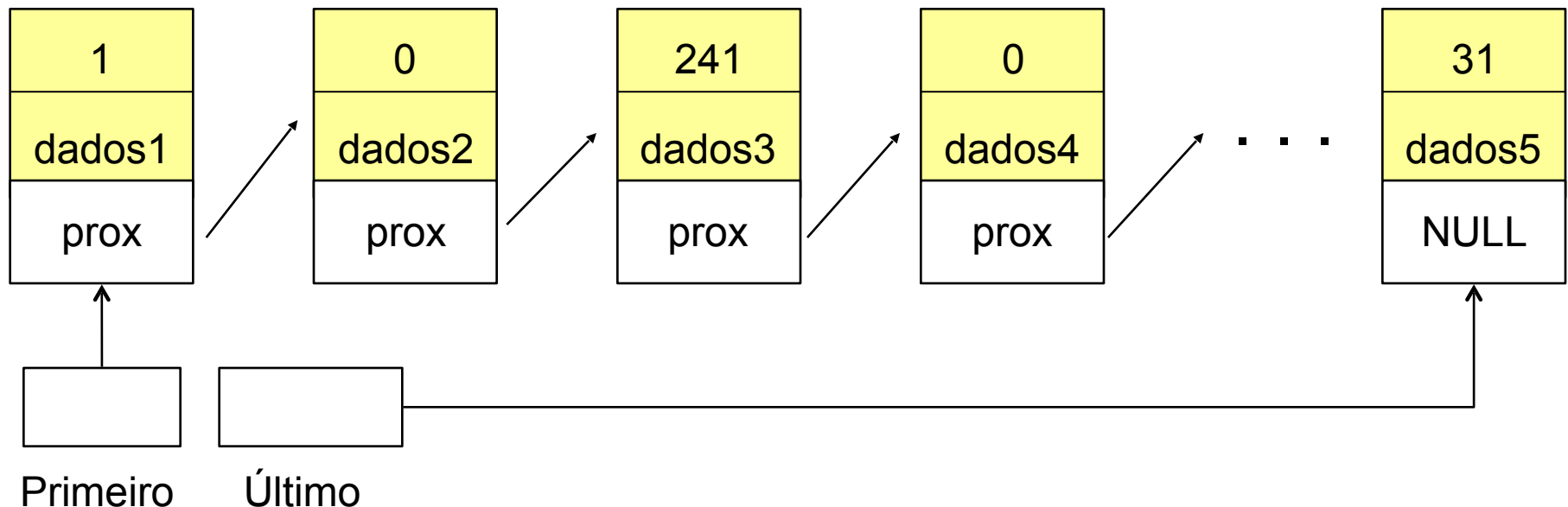
- q Permite inserir ou retirar itens do meio da lista a um custo constante (importante quando a lista tem de ser mantida em ordem).
- q Bom para aplicações em que não existe previsão sobre o crescimento da lista (o tamanho máximo da lista não precisa ser definido a priori).

n Desvantagem:

- q Utilização de memória extra para armazenar os apontadores.
- q $O(n)$ para acessar um item no pior caso

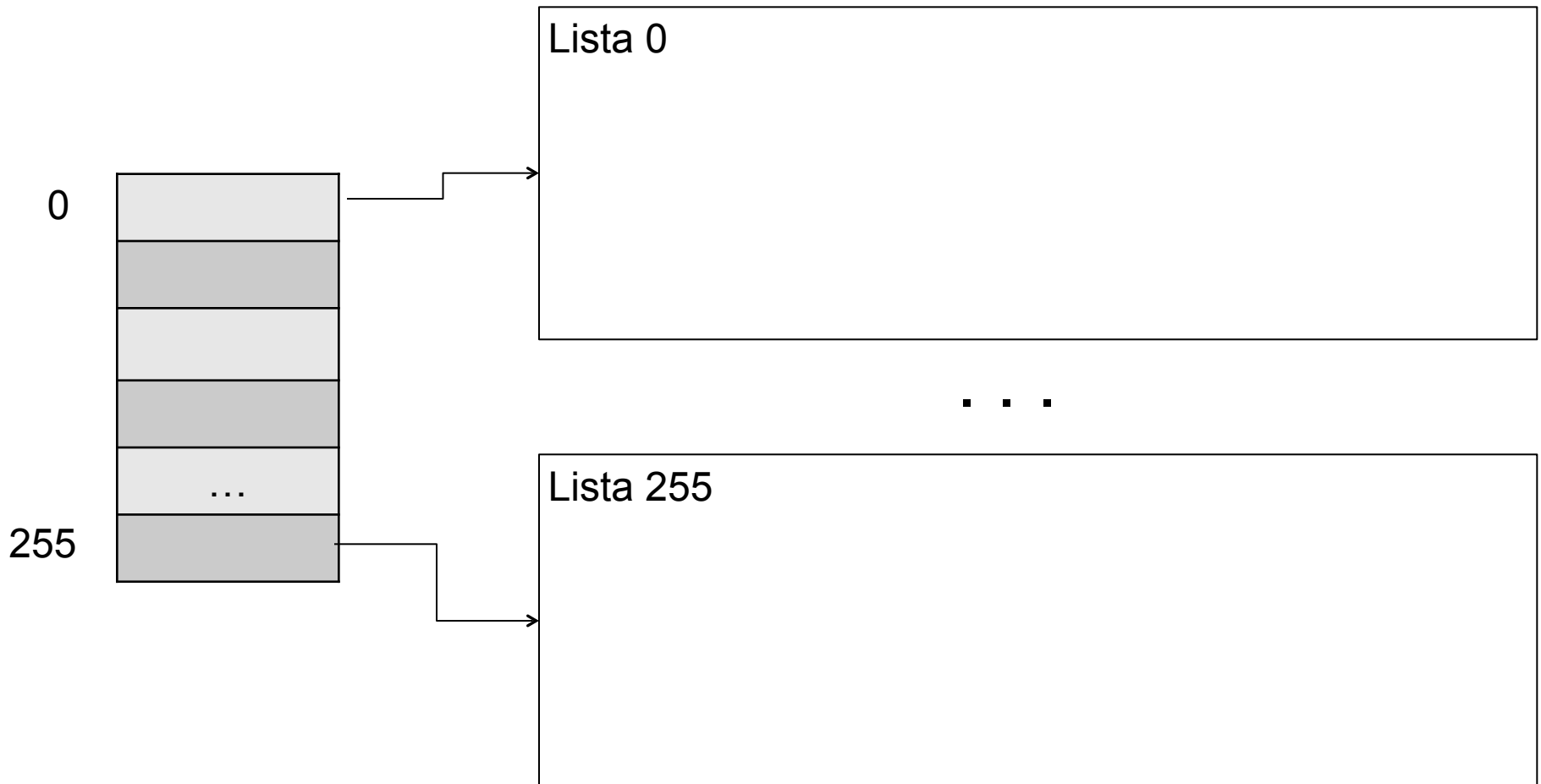
Exemplo: Ordenação

n **Problema:** Ordenar uma lista com alocação encadeada em *tempo linear*. Esta lista apresenta chaves inteiras com valores entre 0 e 255.



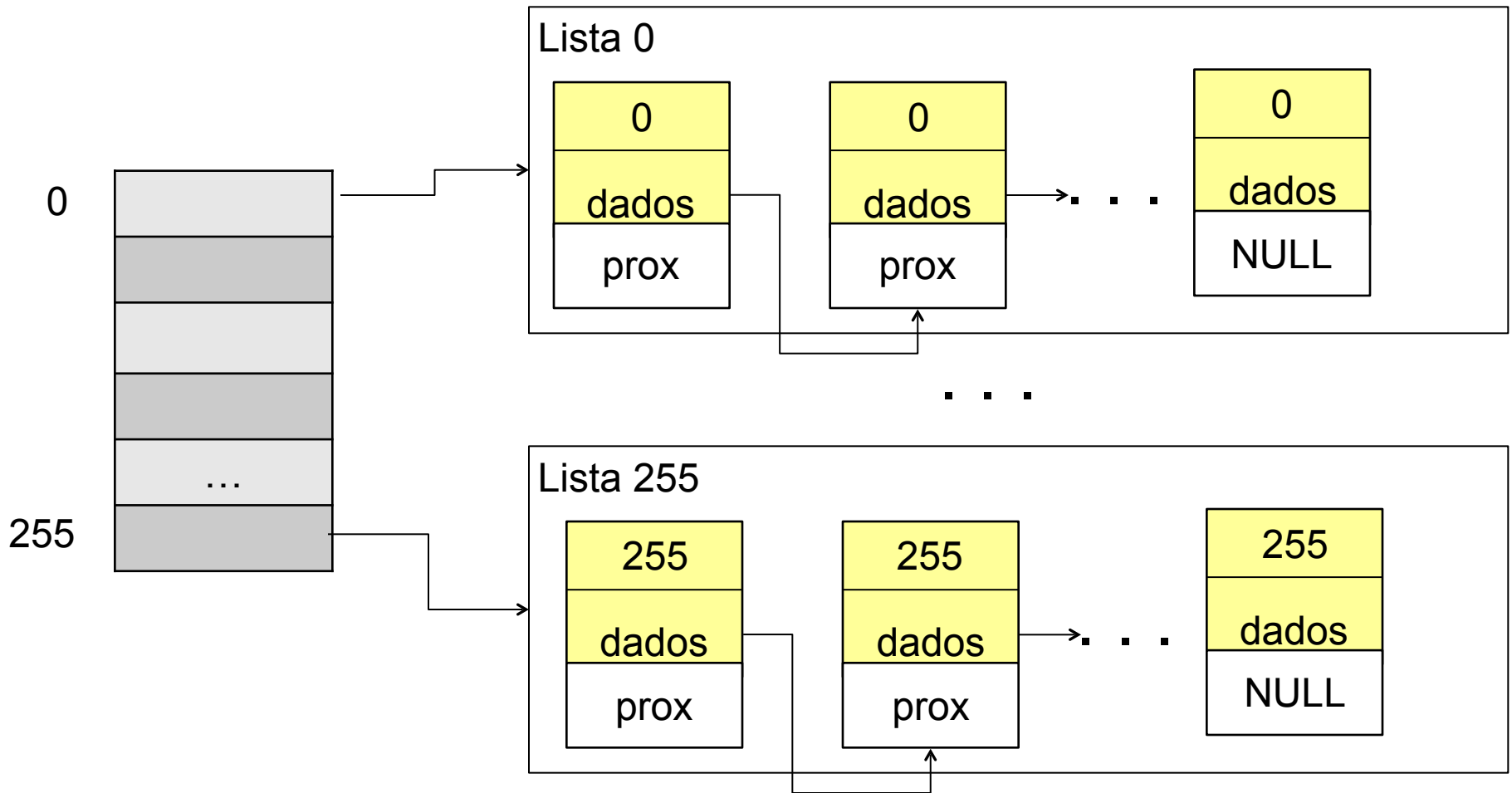
Exemplo: Ordenação

n **Solução:** Criar um vetor com 256 posições contendo ponteiros para listas com alocação dinâmica.



Exemplo: Ordenação

n **Solução:** Criar um vetor com 256 posições contendo ponteiros para listas com alocação dinâmica.



Exemplo: Ordenação

- n **Ordenação:**

- n Percorrer lista original

- n Utilizar a chave de cada elemento para indexar o vetor

- n Insere elemento como último elemento da lista correspondente

- n Cria uma nova lista com alocação dinâmica

- n Percorrer cada elemento do vetor em ordem sequencial

- n Percorre cada item da lista correspondente

- n Insere item na nova lista

Exemplo: Crivo de Eratóstenes

- Crie uma lista com números de 2 até n.
- Encontre o primeiro número da lista.
- Remova da lista todos os múltiplos do número primo encontrado.
- O próximo número da lista é primo.
- Repita o procedimento.
- Ao final, a lista contém somente números primos.

| | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | Prime numbers |
|-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|---------------|
| 11 | 12 | 13 | 14 | 15 | 16 | 17 | 18 | 19 | 20 | |
| 21 | 22 | 23 | 24 | 25 | 26 | 27 | 28 | 29 | 30 | |
| 31 | 32 | 33 | 34 | 35 | 36 | 37 | 38 | 39 | 40 | |
| 41 | 42 | 43 | 44 | 45 | 46 | 47 | 48 | 49 | 50 | |
| 51 | 52 | 53 | 54 | 55 | 56 | 57 | 58 | 59 | 60 | |
| 61 | 62 | 63 | 64 | 65 | 66 | 67 | 68 | 69 | 70 | |
| 71 | 72 | 73 | 74 | 75 | 76 | 77 | 78 | 79 | 80 | |
| 81 | 82 | 83 | 84 | 85 | 86 | 87 | 88 | 89 | 90 | |
| 91 | 92 | 93 | 94 | 95 | 96 | 97 | 98 | 99 | 100 | |
| 101 | 102 | 103 | 104 | 105 | 106 | 107 | 108 | 109 | 110 | |
| 111 | 112 | 113 | 114 | 115 | 116 | 117 | 118 | 119 | 120 | |

Exercícios

- Implemente uma função que, dada uma lista encadeada e uma determinada chave C, remove o elemento com essa chave
- Implemente uma função que remova todos os elementos de valor par de uma lista encadeada