

Estruturas de Dados

Aula 6 — Listas Encadeadas: Simples, Circular, Dupla e Dupla Circular

Prof. Ana Carolina Sokolonski

Bacharelado em Sistemas de Informação

Instituto Federal da Bahia — Campus Feira de Santana

2026



Listas Encadeadas

Listas Simplesmente Encadeadas

Listas Simplesmente Encadeadas Circulares

Listas Duplamente Encadeadas

Listas Duplamente Encadeadas Circulares

Comparação e Exercícios

Listas Encadeadas

Estruturas dinâmicas com ponteiros

O que é uma Lista Encadeada?

▪ Definição

Uma lista encadeada é uma estrutura de dados **dinâmica** que implementa uma coleção ordenada de valores, na qual o mesmo valor pode ocorrer mais de uma vez. Os elementos são interligados por **ponteiros**.

▪ Propriedades fundamentais

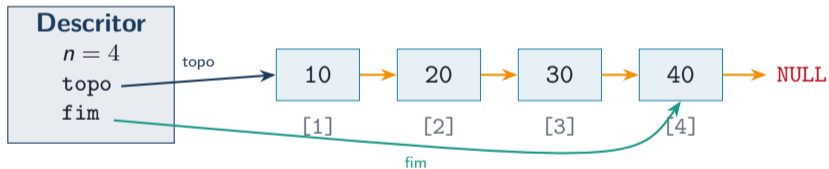
- Nós criados dinamicamente com `malloc`
- Memória **não contígua**: nós em endereços arbitrários
- Sem indexação: acesso sempre percorrendo do início
- Inserção/remoção eficiente: apenas redireciona ponteiros

▪ Vetor vs. Lista

| | Vetor | Lista |
|----------|----------|----------|
| Tamanho | fixo | dinâmico |
| Memória | contígua | dispersa |
| Acesso | $O(1)$ | $O(N)$ |
| Inserção | $O(N)$ | $O(1)$ * |
| Remoção | $O(N)$ | $O(1)$ * |

*com ponteiro para o nó

- Descritor aponta para o início e o fim; guarda o tamanho n

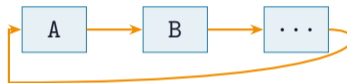


Tipos de Listas Encadeadas

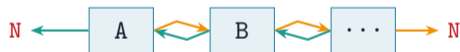
Simplesmente Encadeada



Simpl. Encadeada Circular



Duplamente Encadeada



Dupla Encadeada Circular



Listas Simplesmente Encadeadas

Encadeamento unidirecional

▪ Definição

Estrutura em que os nós são encadeados de forma **unidirecional**: pode-se percorrer do primeiro ao último, mas não na direção inversa. Cada nó contém um **dado** e um **ponteiro para o próximo nó**.

▪ Struct em C

conteudo: dado armazenado

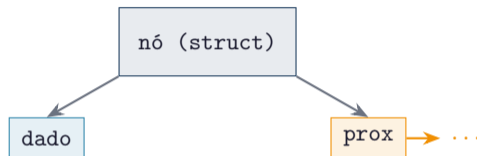
prox: ponteiro para o próximo nó

Último nó: **prox = NULL**

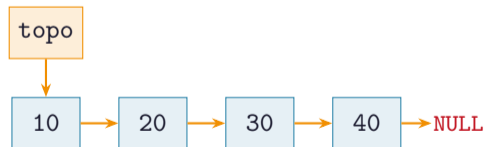
▪ Acesso

Sempre a partir do **topo** (cabeça). Para acessar o k -ésimo elemento: percorrer $k - 1$ ponteiros $O(N)$.

Estrutura de um nó



Lista com 4 elementos



lista_simples.c

```
1 // Definição do nó da lista
2 typedef struct No {
3     int     conteudo; // dado
4     struct No *prox; // próximo
5 } No;
6 typedef struct {
7     No *topo; // primeiro nó
8     No *fim; // último nó
9     int n; // qtd elementos
10 } Lista;
11 // Inicializa lista vazia
12 void inicializa(Lista *L) {
13     L->topo = NULL;
14     L->fim = NULL;
15     L->n = 0;
16 }
```

▪ Por que typedef?

`typedef` cria um alias para o tipo, permitindo escrever `No *p` em vez de `struct No *p` em todo o código.

▪ Inicialização

Sempre inicializar `topo` e `fim` como `NULL` e `n = 0` antes de usar a lista. Lista vazia: `topo == NULL`.

▪ Atenção com malloc

Todo nó criado com `malloc` deve ser liberado com `free` quando for removido, evitando vazamento de memória.

Lista Simplesmente Encadeada — Inserir no Início

inserir.c

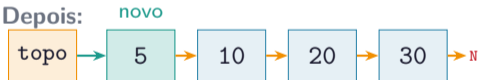
```
1 void inserir(Lista *L, int val){
2     No *novo = (No*) malloc(sizeof(
3         No));
4     novo->conteudo = val;
5     novo->prox      = NULL;
6     if(L->topo == NULL){
7         //lista vazia: novo é único
8         L->topo = novo;
9         L->fim  = novo;
10    }else{ // insere no início
11        novo->prox = L->topo;
12        L->topo   = novo;
13    }
14    L->n++;
15 }
```

Inserindo 5 em {10, 20, 30}

Antes:



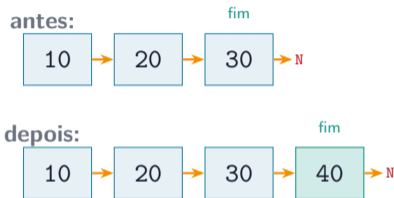
Depois:



inserirFinal.c

```
1 void inserirFinal(Lista *L, int val){
2     No *novo = (No*)malloc(sizeof(No));
3     novo->conteudo = val;
4     novo->prox      = NULL;
5     if (L->topo == NULL) {
6         L->topo = novo;
7         L->fim  = novo;
8     }else{
9         /* fim aponta para o último nó */
10        L->fim->prox = novo;
11        L->fim = novo;
12    }
13    L->n++;
14 }
```

Inserindo 40 no final de {10, 20, 30}



Complexidade

$O(1)$ com ponteiro **fim**.

Sem **fim**: $O(N)$ (percorre tudo).

Versão iterativa

```
1 void imprimirIter(Lista *L) {
2     No *atual = L->topo;
3     printf("[");
4     while (atual != NULL) {
5         printf("%d", atual->
6             conteudo);
7         if (atual->prox != NULL)
8             printf(" -> ");
9         atual = atual->prox;
10    }
11    printf("]\n");
12 }
```

Versão recursiva

```
1 void imprimirRec(No *no) {
2     if (no == NULL) {
3         printf("NULL\n");
4         return;
5     }
6     printf("%d -> ", no->
7         conteudo);
8     imprimirRec(no->prox);
9 }
10 /* Chamada: */
11 /* imprimirRec(L.topo); */
```

▪ Saída para {10, 20, 30}

[10 -> 20 -> 30] (iterativa)

10 -> 20 -> 30 -> NULL (recursiva)

Versão iterativa

```
1 No *buscarIter(Lista *L, int val) {
2   No *atual = L->topo;
3   while(atual != NULL){
4     if (atual->conteudo == val)
5       return atual; /* achou */
6     atual = atual->prox;
7   }
8   return NULL; // não encontrado
}
```

▪ Retorno

Ponteiro para o nó encontrado, ou **NULL** se o valor não existir na lista.

Versão recursiva

```
1 No *buscarRec(No *no, int val){
2   if(no == NULL) return NULL;
3   if(no->conteudo == val)
4     return no;
5   return buscarRec(no->prox,
6     val);
7 }
8 /* Chamada: */
9 /* buscarRec(L.topo, 20); */
```

▪ Complexidade

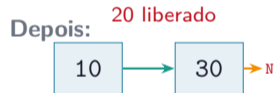
Melhor caso: $O(1)$ (topo).

Pior caso: $O(N)$ (último ou ausente).

remover.c

```
1 void remover(Lista *L, int val) {
2     No *ant = NULL;
3     No *curr = L->topo;
4     while(curr!=NULL && curr->
5         conteudo!=val){
6         ant = curr;
7         curr = curr->prox;
8     }
9     if(curr==NULL) return; // não achou
10    if(ant==NULL)
11        L->topo = curr->prox; // era topo
12    else ant->prox = curr->prox;
13    if (curr == L->fim)
14        L->fim = ant; // era fim
15    free(curr);
16    L->n--;
```

Removendo 20 de {10, 20, 30}



Dois passos

1. Redirecionar `ant->prox`
2. `free(alvo)` liberar memória

Listas Simplesmente Encadeadas Circulares

O último aponta para o primeiro

▪ Definição

Lista em que o último nó aponta de volta para o primeiro, formando um **ciclo**. Não existe início, meio ou fim absolutos. O encadeamento é ainda unidirecional.

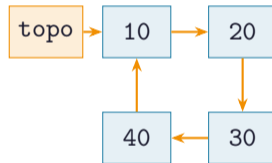
▪ Diferença da lista simples

- Último nó: `prox = topo` (não `NULL`)
- Condição de fim de percurso: `atual == topo`
- Útil para fila circular, round-robin, agendas de processos

▪ Cuidado com loops

Um laço `while (atual != NULL)` nunca termina em lista circular. Usar o nó inicial como referência sentinela.

Lista circular com 4 nós



Inserir no início

```
1 void inserirCirc(Lista *L,int val){
2     No *novo =(No*)malloc(sizeof(No));
3     novo->conteudo = val;
4     if (L->topo == NULL){
5         novo->prox = novo;//aponta p/ si
6         L->topo = novo;
7         L->fim  = novo;
8     } else {
9         novo->prox = L->topo;
10        L->fim->prox = novo;
11        L->topo = novo;
12    }
13    L->n++;
14 }
```

Imprimir (sentinela = topo)

```
1 void imprimirCirc(Lista *L) {
2     if (L->topo == NULL) {
3         printf("[vazia]\n"); return;
4     }
5     No *atual = L->topo;
6     printf("[");
7     do {
8         printf("%d",atual->conteudo);
9         atual = atual->prox;
10        if (atual != L->topo)
11            printf(" -> ");
12    }while (atual != L->topo);
13    printf("]\n");
14 }
```

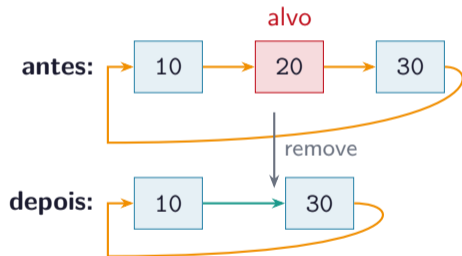
Buscar

```
1 No *buscarCirc(Lista *L,int val){
2   if(L->topo==NULL) return NULL;
3   No *atual = L->topo;
4   do {
5     if(atual->conteudo==val)
6       return atual;
7     atual = atual->prox;
8   }while (atual != L->topo);
9   return NULL;
10 }
```

Remover por conteúdo

```
1 void removerCirc(Lista *L,int val){
2   if (L->topo==NULL) return;
3   No *ant = L->fim; //começa do fim
4   No *curr = L->topo;
5   do {
6     if (curr->conteudo==val){
7       ant->prox = curr->prox;
8       if (curr==L->topo)
9         L->topo = curr->prox;
10      if (curr==L->fim) L->fim=ant;
11      free(curr);
12      L->n--; return;
13    }
14    ant = curr;
15    curr = curr->prox;
16  }while (curr != L->topo);
17 }
```

Removendo 20 de {10 → 20 → 30 → (10)}



Caso especial

Ao remover o único nó:

```
L->topo = NULL;
```

```
L->fim = NULL;
```

Listas Duplamente Encadeadas

Encadeamento bidirecional

Lista Duplamente Encadeada — Conceito

▪ Definição

Cada nó contém um ponteiro para o **próximo** e um para o **anterior**, permitindo percorrer a lista em ambos os sentidos.

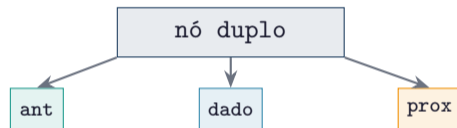
▪ Vantagens

- Remoção em $O(1)$ com ponteiro direto ao nó
- Percurso em ordem crescente e decrescente
- Inserção antes ou depois de um nó dado

▪ Custo extra

Cada nó usa mais memória (dois ponteiros). Inserção/-remoção manipulam dois ponteiros em vez de um atenção à **ordem das atribuições**.

Struct e representação



Lista com 3 nós

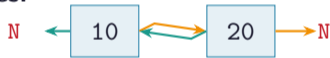


lista_dupla.c

```
1 typedef struct NoD {
2     int conteudo;
3     struct NoD *prox;
4     struct NoD *ant;
5 } NoD;
6 void inserirDupla(Lista *L,int val){
7     NoD *novo=(NoD*)malloc(sizeof(NoD));
8     novo->conteudo = val;
9     novo->ant = NULL;
10    novo->prox = NULL;
11    if (L->topo == NULL){
12        L->topo = novo; L->fim = novo;
13    }else {// insere no início
14        novo->prox = L->topo;
15        L->topo->ant = novo;
16        L->topo = novo;
17    } L->n++; }
```

Inserindo 5 em {10, 20}

antes:



depois:



Imprimir (crescente e decrescente)

```
1 void imprimirCres(Lista *L){
2     NoD *p = L->topo;
3     while (p != NULL) {
4         printf("%d ", p->conteudo);
5         p = p->prox;
6     }
7     printf("\n");
8 }
9 void imprimirDesc(Lista *L){
10    NoD *p = L->fim;
11    while (p != NULL){
12        printf("%d ", p->conteudo);
13        p = p->ant;
14    }
15    printf("\n");
16 }
```

Buscar por conteúdo

```
1 NoD *buscarDupla(Lista *L,int
2     val){
3     NoD *p = L->topo;
4     while (p != NULL){
5         if (p->conteudo == val)
6             return p;
7         p = p->prox;
8     }
9     return NULL;
}
```

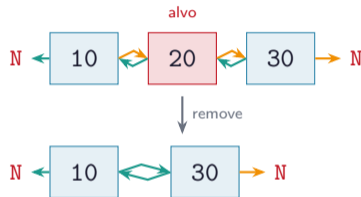
▪ Percurso inverso

Graças ao ponteiro `ant`, pode-se percorrer a partir do `fim` sem custo extra de busca, o que é útil para histórico, deque, etc.

removerDupla.c

```
1 void removerDupla(Lista *L,int val){
2     NoD *p = L->topo;
3     while (p!=NULL && p->conteudo!=val)
4         p = p->prox;
5     if (p == NULL) return; //não achou
6     // reconecta vizinhos
7     if (p->ant != NULL)
8         p->ant->prox = p->prox;
9     else
10        L->topo = p->prox; //era o topo
11    if (p->prox != NULL)
12        p->prox->ant = p->ant;
13    else
14        L->fim = p->ant; //era o fim
15    free(p); L->n--;
16 }
```

Removendo 20 de {10, 20, 30}



▪ 4 ponteiros

Reconectar: `ant.prox`, `prox.ant`, e verificar se é `topo` ou `fim`.

Listas Duplamente Encadeadas Circulares

Bidirecional sem início nem fim

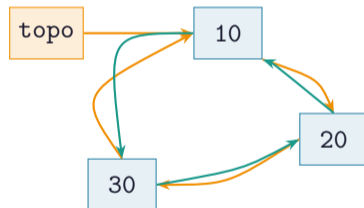
▪ Definição

Lista duplamente encadeada cujo último nó aponta para o primeiro (`prox`) e o primeiro aponta para o último (`ant`). Não existe ponteiro `NULL`: a lista forma um **anel bidirecional**.

▪ Propriedades

- Nó sozinho: `prox = ant = ele_mesmo`
- Sem `NULL` em nenhum ponteiro
- Percurso em qualquer sentido, partindo de qualquer nó
- Base para filas de prioridade e estruturas de SO (escalador de processos)

Lista dupla circular com 3 nós



inserirDC.c

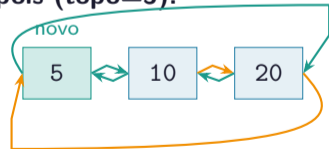
```
1 void inserirDC(Lista *L, int val){
2     NoD *novo =(NoD*)malloc(sizeof(NoD));
3     novo->conteudo = val;
4     if (L->topo == NULL) { //único nó
5         novo->prox = novo;
6         novo->ant = novo;
7         L->topo = novo;
8         L->fim = novo;
9     } else { // insere antes do topo
10        NoD *fim = L->fim;
11        novo->prox = L->topo;
12        novo->ant = fim;
13        fim->prox = novo;
14        L->topo->ant = novo;
15        L->topo = novo;
16    }
17    L->n++;}
```

Inserindo 5 em {10, 20}

antes (fim=20, topo=10):



depois (topo=5):



Imprimir (sentido crescente)

```
1 void imprimirDC(Lista *L){
2     if (L->topo == NULL) {
3         printf("[vazia]\n"); return;
4     }
5     NoD *p = L->topo;
6     printf("[");
7     do {
8         printf("%d", p->conteudo);
9         p = p->prox;
10        if (p != L->topo)
11            printf(" <-> ");
12    }while(p!=L->topo);
13    printf("]\n");
14 }
```

Buscar

```
1 NoD *buscarDC(Lista *L,int val){
2     if (L->topo==NULL) return NULL;
3     NoD *p = L->topo;
4     do{
5         if(p->conteudo==val) return p
6         ;
7         p = p->prox;
8     }while(p != L->topo);
9     return NULL;
}
```

▪ do-while obrigatório

Sem `do-while`, a condição `p != L->topo` seria falsa imediatamente ao começar pelo próprio topo.

removerDC.c

```
1 void removerDC(Lista *L, int val) {
2     if (L->topo == NULL) return;
3     NoD *p = L->topo;
4     do {
5         if (p->conteudo == val) break;
6         p = p->prox;
7     } while (p != L->topo);
8     if (p->conteudo != val) return;
9     if (L->n == 1) { /* único elemento */
10        L->topo = NULL; L->fim = NULL;
11    } else {
12        p->ant->prox = p->prox;
13        p->prox->ant = p->ant;
14        if (p == L->topo) L->topo = p->prox;
15        if (p == L->fim) L->fim = p->ant;
16    }
17    free(p); L->n--;}

```

▪ Casos especiais

- 1 Único nó: zerar **topo** e **fim**
- 2 Era o topo: avançar **topo**
- 3 Era o fim: recuar **fim**
- 4 Meio: apenas reconectar vizinhos

▪ Complexidade

Busca: $O(N)$

Remoção (com ponteiro ao nó): $O(1)$

Inserção: $O(1)$

Comparação e Exercícios

Escolhendo a estrutura certa

Comparação entre os Tipos de Lista

| Propriedade | Simple | Simpl. Circ. | Dupla | Dupla Circ. |
|----------------------|------------|--------------|--------------|-------------|
| Ponteiro por nó | 1 | 1 | 2 | 2 |
| Percurso inverso | Não | Não | Sim | Sim |
| Remoção $O(1)$ * | Não | Não | Sim | Sim |
| Ponteiro NULL | Sim | Não | Sim | Não |
| Implementação | simple | média | média | complexa |
| Uso típico | pilha/fila | round-robin | editor/deque | SO/agenda |

*com ponteiro direto ao nó a remover

■ Regra de ouro

Use a estrutura mais **simple** que atenda aos requisitos. Ponteiros extras custam memória e aumentam a complexidade de inserção/remoção.

▪ Exercício 1

Dada uma lista simplesmente encadeada de inteiros, escreva uma função que a **divide em duas**: uma com os elementos pares e outra com os ímpares. Manipule apenas ponteiros, sem copiar conteúdos.

▪ Exercício 2

Escreva funções que retornem:

- a **quantidade de elementos**
- o número de **ocorrências** do valor j

Implemente para lista simples e para lista circular.

▪ Exercício 3

Implemente uma função `inverter(Lista *L)` para uma lista **duplamente encadeada** que inverte a ordem dos elementos apenas redirecionando ponteiros (sem criar novos nós).

▪ Exercício 4 (desafio)

Usando uma **lista dupla circular**, implemente um simulador de round-robin: N processos com fatias de tempo iguais. A cada iteração, imprime o processo atual e avança para o próximo.

Fim da Aula 6

Dúvidas e próximos passos

■ Próxima aula

- **Pilhas:** definição, operações, implementação
- **Filas:** definição e implementação com lista
- Aplicações: avaliação de expressões, BFS

■ Referências

- CORMEN et al. *Introduction to Algorithms*, 4.ª ed. MIT Press, 2022. Cap. 10.
- TENENBAUM et al. *Estruturas de Dados usando C*. Makron Books, 1995. Cap. 4.
- SEDGEWICK; WAYNE. *Algorithms*, 4.ª ed. Cap. 1.3.

■ Resumo

- **Simples:** unidirecional, $O(N)$ busca
- **Circular:** sem NULL, sentinela **topo**
- **Dupla:** bidirecional, remoção $O(1)$
- **Dupla circular:** anel, sem NULL, base de SOs

Dúvidas?

carolsoko@ifba.edu.br

IFBA – Campus Feira de Santana