

LISTAS ENCADEADAS

Neste capítulo, introduziremos a estrutura de lista encadeada, descrevendo as operações básicas que essa estrutura suporta, e mostraremos como implementá-la com alocação dinâmica encadeada.

9.1 Fundamentos

Lista encadeada é uma sequência de nós, em que cada nó guarda um iteme e um ponteiro para o próximo nó da sequência. O endereço do primeiro nó é mantido em um ponteiro inicial I, a partir do qual todos os nós de sequência podem ser acessados. O último nó da sequência não tem sucessor, isto é, tem um ponteiro com valor NULL, definido em stdio.h. Um ponteiro inicial com valor NULL representa uma lista vazia. Por exemplo, a Figura 9.1 apresenta uma lista encadeada composta por três nós, que ocupam posições arbitrárias de memória.

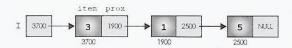


Figura 9.1 | Uma lista encadeada composta por três nós.

Listas encadeadas são úteis em programas que precisam lidar concoleções dinâmicas, cujas quantidades de itens podem variar em tempo de execução. Por exemplo, listas encadeadas podem ser usadas para implementar pilhas e filas.

9.2 Ope

Para criar i

define for appedef in appedef so liten in struct

O tipo : Assim, por thar. A co deve ser co

O tipo 1 conteiro po ista encado ntão 1->1

para o segu

9.2.1 Criaçi
Para facilita
9.3. one cris

Lists nod Lists n->ite n->goo

Essa fun

cujo tan vido por

Dembu

Demonie

9.2 Operações em listas encadeadas

Para criar uma lista encadeada, é preciso definir a estrutura dos nós que serão usados em sua composição, bem como o tipo de ponteiro que será usado para apontar seu nó inicial, como indicado na Figura 9.2.

```
formato de exibicao dos itens
                                    // tipo dos itens na lista
#define fmt "%d "
                                    // estrutura dos nos da lista
typedef int Item;
typedef struct no {
   Item item;
                                    // tipo de ponteiro para lista
   struct no *prox;
  *Lista;
```

Figura 9.2 | Definições para criação de lista encadeada.

O tipo Item, definido como int, indica que os itens na lista serão números inteiros. Assim, por exemplo, para criar uma lista de caracteres, basta definir o tipo Item como char. A constante fmt indica o formato de exibição de um item da lista e, portanto, deve ser compatível com o tipo Item.

O tipo Lista, definido como ponteiro para struct no, é usado para declarar um ponteiro para lista encadeada (isto é, um ponteiro que aponta o primeiro nó de uma lista encadeada). Assim, por exemplo, se I é um ponteiro para uma lista encadeada, então I->item é o item guardado no primeiro nó da lista e I->prox é um ponteiro para o segundo nó da lista (isto é, para o resto da lista).

9.2.1 Criação de lista

Para facilitar a criação de uma lista encadeada, vamos usar a função definida na Figura 9.3, que cria um nó contendo um item e um ponteiro para seu sucessor.

```
Lista no(Item x, Lista p) {
  Lista n = malloc(sizeof(struct no));
   n->item = x;
   n->prox = p;
   return n;
```

Figura 9.3 | Função para criação de um nó de lista encadeada.

Essa função executa os seguintes passos:

- Chama a função malloc() para alocar a área de memória em que o nó será criado, cujo tamanho em bytes é sizeof (struct no). O endereço da área alocada, devolvido por malloc(), é atribuído ao ponteiro n.
- Atribui os valores recebidos como parâmetros aos campos do nó.
- Devolve como resposta o endereço da área em que o nó foi criado.

deada, ıra

da um item do primeiro s os nós da tem sucesdio.h. Um r exemplo, a ós, que ocu-

m lidar com em tempo de s para impleCom essa função, a lista da Figura 9.1 pode ser criada do seguinte modo:

Lista I = no(3, no(1, no(5, NULL)));

A execução dessa instrução ocorre da seguinte forma:

- Primeiro, a chamada no (5, NULL) cria um nó, preenchido com 5 e NULL, e devolve seu endereço como resposta. Então, supondo que esse nó tenha sido criado no endereço 2500, como mostra a Figura 9.4a, a composição no (3, no (1, no (5, NULL))) é reduzida a no (3, no (1, 2500)).
- Depois, a chamada no (1, 2500) cria outro nó, preenchido com 1 e 2500, e devolve seu endereço como resposta. Supondo que esse segundo nó tenha sido criado no endereço 1900, como mostra a Figura 9.4b, a composição no (3, no (1, 2500)) é reduzida a no (3, 1900). Além disso, como 2500 é o endereço do primeiro nó criado, o segundo fica apontando o primeiro.
- Finalmente, a chamada no (3, 1900) cria um terceiro nó, preenchido com 3 e 1900 (logo, esse nó fica apontando o segundo), e devolve seu endereço, que é armazenado no ponteiro inicial I. Então, supondo que o terceiro nó tenha sido criado no endereço 3700, como mostra a Figura 9.4c, I ficará apontando para o endereço 3700 (ou seja, para o início da lista encadeada).

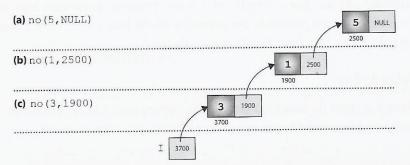


Figura 9.4 | Passos para criação de uma lista encadeada.

9.2.2 Exibição de lista

Para exibir uma lista encadeada, usaremos a função definida na Figura 9.5.

```
void exibe(Lista L) {
   while( L != NULL ) {
     printf(fmt,L->item);
     L = L->prox;
   }
}
```

Figura 9.5 | Função para exibição de lista encadeada.

rep En exe apo

nó e m faze

nad

pre

(c)

9.2.3

Por e a lista lista

A duas

um p

altera

no

ido

de-

Por exemplo, quando a chamada exibe(I) é feita, o valor de I é atribuído a L, que fica apontando o primeiro nó da lista (Figura 9.6a). Como L é diferente de NULL, a repetição while é iniciada. Na primeira iteração, L aponta um nó contendo 3 e 1900. Então, a execução de printf(fmt,L->item) causa a exibição do item 3 no vídeo e a execução de L $\,=\,$ L->prox faz com que o ponteiro L receba o valor 1900, passando a apontar o segundo nó da lista (Figura 9.6b). Após a primeira iteração, L continua diferente de NULL e, portanto, a segunda iteração é iniciada. Nessa iteração, L aponta um nó contendo 1 e 2500. Então, o item 1 é exibido no vídeo e L fica apontando o terceiro nó da lista (Figura 9.6c). Finalmente, na terceira iteração, L aponta um nó contendo 5 e NULL. Então, o item 5 é exibido no vídeo e o ponteiro L torna-se NULL (Figura 9.6d), fazendo com que a repetição while termine. No final da repetição, o ponteiro L sempre terá valor NULL; porém, o endereço do primeiro nó da lista ainda estará armazenado no ponteiro I (ou seja, os itens da lista encadeada continuarão acessíveis).

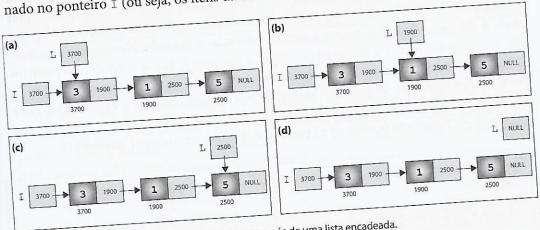


Figura 9.6 | Acesso aos nós de uma lista encadeada.

9.2.3 Anexação de listas

Anexação (ou concatenação) é uma operação que anexa uma lista ao final de outra. Por exemplo, suponha que o ponteiro H aponta a lista [4,2] e que o ponteiro I aponta a lista [3,1,5], como na Figura 9.8a. Então, após a anexação dessas listas, H apontará a lista [4,2,3,1,5]; porém, I continuará apontando a lista [3,1,5], que se tornará um sufixo da lista apontada por H, como na Figura 9.8d.

A função para anexação de listas encadeadas é definida na Figura 9.7. Para anexar duas listas H e I, basta chamar anexa (&H, I). Note que essa função recebe como parâmetros o endereço do ponteiro H e o valor do ponteiro I. Como H é do tipo Lista (que já é um ponteiro), o primeiro parâmetro da função deve ser do tipo Lista * (isto é, um ponteiro de ponteiro). Nesse caso, dizemos que H é passado por referência e que I é passado por valor. Apenas ponteiros passados por referência podem ter seus valores alterados por uma função.

```
void anexa(Lista *A, Lista B) {
  if( B == NULL ) return;
  while( *A != NULL ) A = &(*A)->prox;
  *A = B;
}
```

Figura 9.7 | Função para anexação de listas encadeadas.

Por exemplo, quando a chamada anexa (&H, I) é feita, o endereço de H é atribuído ao ponteiro *indireto* A e o valor de I é atribuído ao ponteiro *direto* B, como na Figura 9.8a. Então, como B não é NULL, a execução continua na repetição while (se B fosse NULL, não haveria o que anexar e a execução poderia terminar). O valor do ponteiro apontado por A (denotado por *A) é testado e, como ele é diferente de NULL, o endereço do campo prox do nó apontado *indiretamente* por A (denotado por & (*A) ->prox) é atribuído ao próprio ponteiro A. Como resultado, temos a situação na Figura 9.8b. Nessa situação, o ponteiro A aponta o endereço 3704 (supondo que sizeof (int) seja 4, pois o campo item aguarda um int). Após a primeira iteração, o ponteiro apontado por A ainda é diferente de NULL. Então, a segunda iteração é iniciada. Novamente a atribuição A = & (*A) ->prox é executada e, então, o ponteiro A fica apontando um ponteiro NULL, como na Figura 9.8c. Nesse momento, a repetição while termina e o valor do ponteiro B é atribuído ao ponteiro apontado por A, como mostra a Figura 9.8d. Note que, se H estivesse vazia, A já começaria apontando um ponteiro NULL. Assim, a atribuição *A = B alteraria o valor de H (por isso H deve ser passado por referência).

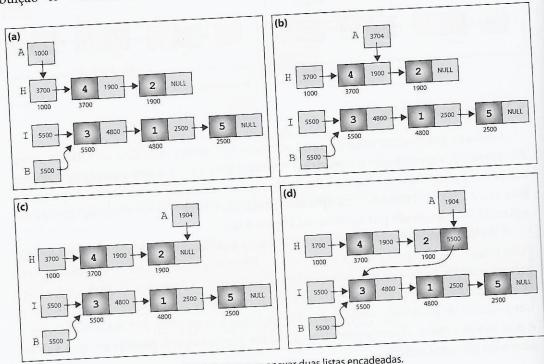
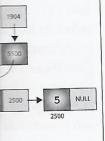


Figura 9.8 | Passos para anexar duas listas encadeadas.

∃ é atribuído no na Figura e (se B fosse do ponteiro L, o endereço A) ->prox) é ra 9.8b. Nessa seja 4, pois ontado por A nte a atribuium ponteiro e o valor do ira 9.8d. Note Assim, a atriencia).



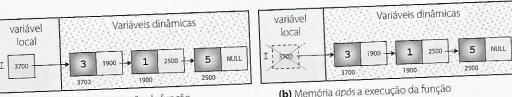


9.2.4 Destruição de lista

Considere a função na Figura 9.9, que cria uma lista encadeada apontada por I. Sendo I uma variável local, quando a execução da função termina, ela é automaticamente destruída, mas os nós da lista apontada por ela não (Figura 9.10).

```
void f(void) {
   Lista I = no(3,no(1,no(5,NULL)));
   exibe(I);
```

Figura 9.9 | Lista encadeada apontada por uma variável local.



(a) Memória durante a execução da função

(b) Memória após a execução da função

Figura 9.10 | Variável local e variável dinâmica.

De fato, uma variável dinâmica só é destruída automaticamente quando a execução do programa termina. Para destruir uma variável dinâmica, em tempo de execução, podemos usar a função free(). Porém, chamar free(I) não resolveria o problema, pois essa chamada destruiria apenas o nó apontado por I.

Para destruir uma lista, usaremos a função destroi (), dada na Figura 9.11.

```
void destroi(Lista *L)
   while( *L != NULL )
      Lista n = *L;
      *L = n->prox;
      free(n);
```

Figura 9.11 | Função para destruição de lista.

Por exemplo, quando a chamada destroi(&I) é feita, o endereço do ponteiro direto I é atribuído ao ponteiro indireto L. Portanto, o ponteiro L fica apontando o ponteiro que aponta o primeiro nó da lista (Figura 9.12a). Então, como o ponteiro apontado por L (denotado por *L) é diferente de NULL, a repetição while é iniciada. Na primeira iteração, a instrução n = *L atribui ao ponteiro n o valor do ponteiro apontado por L (que é 3700). Como resultado, n fica apontando o primeiro nó da lista (Figura 9.12b). Em seguida, a instrução *L = n->prox copia o valor do campo prox do nó apontado por n (que é 1900) para o ponteiro apontado por L, que passa a apontar o segundo nó da lista (Figura 9.12c). Finalmente, a instrução free(n) destrói o nó apontado por n e a lista encadeada passa a ter apenas dois nós (Figura 9.12d). A partir daí, o processo se repete de forma análoga ao que já foi descrito. Quando a repetição while termina, todos os nós da lista encadeada foram destruídos e o ponteiro apontado por L (isto é, o ponteiro inicial I) tem valor \mathtt{NULL} (isto é, I representa uma lista vazia).

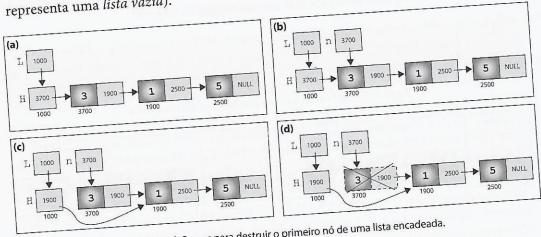


Figura 9.12 | Passos para destruir o primeiro nó de uma lista encadeada.

Manipulação recursiva de listas encadeadas

Listas são naturalmente definidas de forma recursiva: uma lista ${\tt L}$ é ${\it vazia}$ (${\tt NULL}$) ou é um item (L->item) seguido de uma lista (L->prox). Explorando esse fato, podemos criar funções bem simples e concisas para manipular listas encadeadas.

9.3.1 Tamanho de lista

A função que determina o tamanho de uma lista L, na Figura 9.13, usa a seguinte ideia: (base) se L está vazia, então seu tamanho é 0; (passo) senão, seu tamanho é 1 a mais que o tamanho de seu resto (isto é, a lista L->prox).

```
int tam(Lista L) {
    if( L == NULL ) return 0;
return 1 + tam(L->prox);
```

Figura 9.13 | Função para determinar o tamanho de uma lista.

Por exemplo, supondo que L aponte a lista [3,5], a execução da chamada tam(L) pode ser simulada do seguinte modo:

```
tam([3,5])
= 1 + tam([5])
= 1 + 1 + tam([])
= 1 + 1 + 0
= 2
```

9.3.2 P

0000001

A funçã ideia: (1 de L, en

int pe

Por chama = pert

pert

9.3.3 A fui se L meir





NULL) ou é , podemos

uinte ideia: é 1 a mais

la tam(L)

9.3.2 Pertinência em lista

A função que verifica se um item x pertence a uma lista L, na Figura 9.14, usa a seguinte ideia: (base) se ${\tt L}$ está vazia, então ${\tt x}$ não pertence a ${\tt L}$; senão, se ${\tt x}$ é igual ao primeiro item de L, então \times pertence a L; (passo) senão, \times pertence a L se \times pertence ao resto de L.

```
int pert(Item x, Lista L) {
   if( L == NULL ) return 0;
   if( x == L->item ) return 1;
      return pert(x,L->prox);
```

Figura 9.14 | Função para verificação de pertinência em lista.

Por exemplo, supondo que L aponta a lista [3,1,5], a simulação da execução da chamada pert (1, L) é a seguinte:

```
pert(1,[3,1,5])
= pert(1,[1,5])
```

Analogamente, a simulação para a execução da chamada pert (7, L) é:

```
pert(7,[3,1,5])
= pert(7,[1,5])
= pert(7,[5])
= pert(7,[])
```

9.3.3 Clonagem de lista

A função que cria um clone de uma lista L, na Figura 9.15, usa a seguinte ideia: (base) se ${ t L}$ está vazia, seu clone é uma lista vazia; (passo) senão, seu clone é uma lista cujo primeiro nó guarda o primeiro item de ${ t L}$ e um ponteiro para um clone do $\it resto$ de ${ t L}$.

```
Lista clone(Lista L) {
  if( L == NULL ) return NULL;
   return no(L->item, clone(L->prox));
```

Figura 9.15 | Função para clonagem de lista.

Por exemplo, supondo que L aponta a lista [3,1,5], a simulação da execução da chamada clone (L) é a seguinte:

```
clone([3,1,5])
= no(3, clone([1, 5]))
= no(3,no(1,clone([5])))
= no(3,no(1,no(5,clone([]))))
= no(3,no(1,no(5,NULL)))
```

Note que a avaliação da expressão no (3, no (1, no (5, NULL))) resulta na criação de uma nova lista, contendo os itens 3, 1 e 5 (isto é, um clone da lista L).

9.3.4 Exibição inversa de lista

A função que exibe uma lista L em ordem *inversa*, na Figura 9.16, usa a seguinte ideia: (base) se L está vazia, nenhum item precisa ser exibido; (passo) senão, exiba o resto de L em ordem inversa e, depois, exiba diretamente seu primeiro item.

```
void exibe_inv(Lista L) {
  if( L == NULL ) return;
  exibe_inv(L->prox);
  printf(fmt,L->item);
}
```

Figura 9.16 | Função para exibição de lista em ordem inversa.

A Figura 9.17 mostra a simulação da execução da chamada <code>exibe_inv(L)</code>.

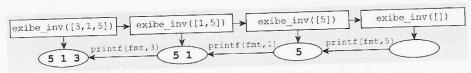


Figura 9.17 | Fluxo de execução para uma chamada <code>exibe_inv(L)</code>.

Exercícios

Crie o arquivo lista.h, contendo as definições de tipos e funções para listas encadeadas apresentadas nesse capítulo, e teste o programa a seguir.

```
#include <stdio.h>
#include "../ed/lista.h" // lista de int
int main(void) {
   Lista L = no(3,no(1,no(5,NULL)));
   exibe_inv(L);
   return 0;
}
```

- Orie a função iterativa ocorrencias (x, L), que informa quantas vezes o item x ocorre na lista L. Por exemplo, para L apontando a lista [1,2,1,4,1], a chamada ocorrencias (1, L) deve devolver 3 como resposta.
- 2.3 Crie a função iterativa ultimo (L), que devolve o último item da lista L. Por exemplo, para L apontando a lista [a,b,c], a função deve devolver o item c.
- 2.4 Crie a função iterativa inversa (L), que devolve a lista inversa de L. Por exemplo, para L apontando a lista [7, 9, 2], a função deve devolver [2, 9, 7].
- 9.5 Crie a função recursiva soma (L), que devolve a soma dos itens da lista L. Por exemplo, para L apontando a lista [3,1,5,4], a função deve devolver 13.

9.6

9.7

9.8

9.9

9.10

nte ideia: resto de L

encadeadas

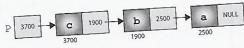
es o item x , a chamada

Por exemplo,

emplo, para L

Por exemplo,

- 9.6 Crie a função recursiva substitui(x,y,L), que substitui toda ocorrência do item x pelo item y na lista L. Por exemplo, se L aponta a lista [b,o,b,o], após a chamada substitui ('o', 'a', L), L deverá apontar a lista [b,a,b,a].
- 9.7 Crie a função recursiva igual (A, B), que verifica se a lista A é igual à lista B. Por exemplo, se I aponta [1,2,3], J aponta [1,2,3] e K aponta [1,3,2], as chamadas igual(I,J) e igual(I,K) devem devolver 1 e 0, respectivamente.
- Orie a função recursiva enesimo (n, L), que devolve o n-ésimo item da lista L. Por exemplo, para L apontando a lista [a,b,c,d], a chamada enesimo(3,L) deve devolver o item c. Para n inválido, a função deve parar com erro fatal.
- 9.9 Na implementação dinâmica encadeada de pilha, os itens são mantidos numa lista (com um ponteiro P para seu início) e as inserções e remoções são feitas no início dessa lista. Crie as funções empilha (x, &P) e desempilha (&P), para pilhas dinâmicas encadeadas, e faça um programa para testá-las.



9.10 Na implementação dinâmica encadeada de fila, os itens são mantidos numa lista circular (com um ponteiro F para o último nó inserido na lista, que aponta o primeiro), as inserções são feitas no final na lista e as remoções são feitas no início da lista. Crie as funções enfileira(x,&F) e desenfileira(&F), para filas dinâmicas encadeadas, e faça um programa para testá-las.

