

Estrutura de Dados

Rafael D. Ribeiro, M.Sc.
rafaeldiasribeiro@gmail.com
<http://www.rafaeldiasribeiro.com.br>

Estrutura de Dados

Alocação Encadeada

- Os elementos podem ocupar quaisquer células de memória (não necessariamente consecutivas) e, para manter a relação de ordem linear, juntamente com cada elemento é armazenado o endereço do próximo elemento da lista.
- Os elementos são armazenados em blocos de memória denominados **nodos**, sendo que cada nodo é composto por dois campos: um para armazenar dados e outro para armazenar endereço.

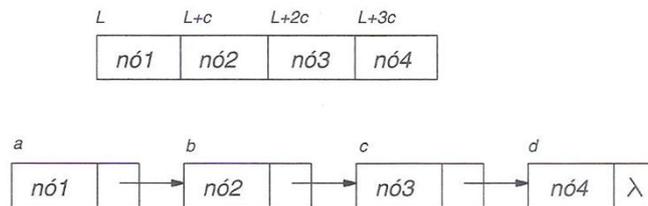
Estrutura de Dados

Alocação Encadeada

Endereço	Conteúdo		
L=3FFA	a ₁	1C34	← Primeiro elemento, acessível a partir de L
1C34	a ₂	BD2F	← Note que o segundo não ocupa o endereço consecutivo à a ₁
BD2F	a ₃	AC12	
...			
1000	a _{n-2}	3A7B	← Cada nodo armazena um elemento e um endereço do próximo elemento da lista
...			
14F6	a _{n-1}	5D4A	
5D4A	a _n	null	← Último elemento da cadeia, o endereço nulo indica que o elemento não tem um sucessor.

Estrutura de Dados

Alocação Sequencial X Alocação Encadeada



Estrutura de Dados

Alocação Encadeada

- Os nós de uma lista se encontram em posição não obrigatoriamente contíguas de memória. Se nas listas são feitas inserções e remoções, há necessidade de gerenciar (liberar e encontrar) as posições de memória. Para isso é criada uma **Lista de Espaço Disponível (LED)**, que contem posições de memória ainda não utilizadas ou dispensadas após sua utilização.

Estrutura de Dados

Alocação Encadeada

- Implementação da LED
 - No princípio, como a memória se acha totalmente disponível, todos os seus nós são encadeados na LED. A variável ponteiro **vago** se refere ao topo da estrutura. Para inicializar o LED são necessários:
 - PASSO 1: Os campos dos ponteiros dos nós são encadeados sequencialmente
 - PASSO 2: O ponteiro vago é inicializado com o endereço do primeiro nó da lista que foi encadeada no primeiro passo
 - PASSO 3: O campo ponteiro do último nó recebe o valor λ , indicando fim da lista.

Estrutura de Dados

Alocação Encadeada

- Quando se precisa de um novo nó para executar o algoritmo de inserção, deve-se buscá-lo na LED.

algoritmo 2.12: Busca de um elemento na *LED*

procedimento *ocupar*(*pt*)

se *vago* $\neq \lambda$ então

pt := *vago*

vago := $\mathcal{M}[\textit{vago}].\textit{prox}$

senão *overflow*

Estrutura de Dados

Alocação Encadeada

- Quando um nó é dispensado pela remoção, deve-se devolver o nó dispensado para a LED

algoritmo 2.13: Devolução de um nó à *LED*

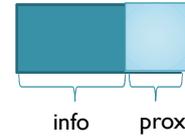
procedimento *desocupar*(*pt*)

$\mathcal{M}[\textit{pt}].\textit{prox}$:= *vago*

vago := *pt*

Estrutura de Dados

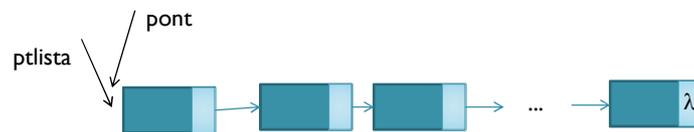
Lista Simplesmente Encadeada



- Impressão da Lista

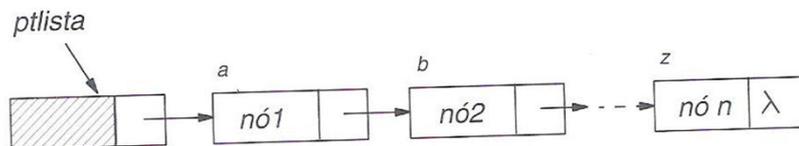
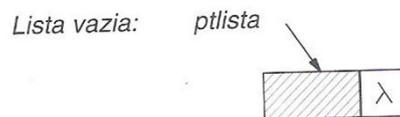
```

algoritmo 2.14: Impressão da lista apontada por ptlista
pont := ptlista
enquanto pont ≠ λ faça
    imprimir(pont ↑ .info)
    pont := pont ↑ .prox
  
```



Estrutura de Dados

Lista Simplesmente Encadeada



Estrutura de Dados

Lista Simplesmente Encadeada

- Busca em uma Lista Ordenada

```

procedimento busca-enc(x, ant, pont)
  ant := ptlista;  pont :=  $\lambda$ 
  ptr := ptlista ↑ .prox           % ptr: ponteiro de percurso
  enquanto ptr  $\neq$   $\lambda$  faça
    se ptr ↑ .chave < x então
      ant := ptr                     % atualiza ant e ptr
      ptr := ptr ↑ .prox
    senão se ptr ↑ .chave = x então
      pont := ptr                   % chave encontrada
      ptr :=  $\lambda$ 

```

Estrutura de Dados

Lista Simplesmente Encadeada

- Inserção

```

algoritmo 2.16: Inserção de um nó após o nó apontado por ant
  busca-enc(x, ant, pont)
  se pont =  $\lambda$  então
    ocupar(pt)                       % solicitar nó
    pt ↑ .info := novo-valor          % inicializar nó
    pt ↑ .chave := x;  pt ↑ .prox := ant ↑ .prox
    ant ↑ .prox := pt                 % acertar lista
  senão "elemento já está na tabela"

```

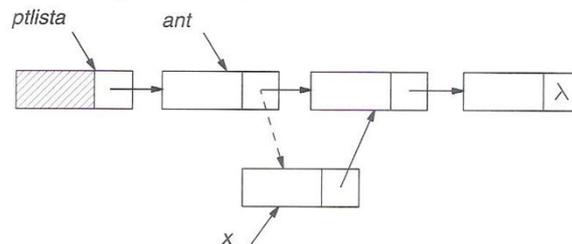
Estrutura de Dados

Lista Simplesmente Encadeada

- Inserção

```

algoritmo 2.16: Inserção de um nó após o nó apontado por ant
busca-enc(x, ant, pont)
se pont = λ então
    ocupar(pt)                                % solicitar nó
    pt ↑ .info := novo-valor                    % inicializar nó
    pt ↑ .chave := x; pt ↑ .prox := ant ↑ .prox
    ant ↑ .prox := pt                          % acertar lista
senão "elemento já está na tabela"
  
```



Estrutura de Dados

Lista Simplesmente Encadeada

- Remoção

```

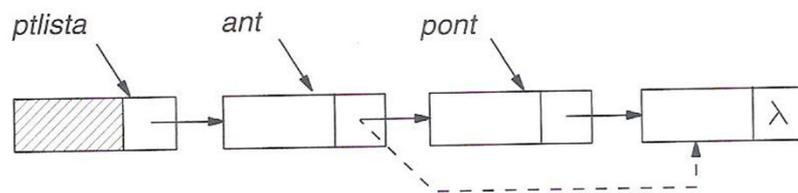
algoritmo 2.17: Remoção do nó apontado por pont na lista
busca-enc(x, ant, pont)
se pont ≠ λ então
    ant ↑ .prox := pont ↑ .prox                % acertar lista
    valor-recuperado := pont ↑ .info            % utilizar nó
    desocupar(pont)                              % devolver nó
senão "nó não se encontra na tabela"
  
```

Estrutura de Dados

Lista Simplesmente Encadeada

- Remoção

algoritmo 2.17: Remoção do nó apontado por *pont* na lista
busca-enc(x, ant, pont)
 se *pont* $\neq \lambda$ então
 ant \uparrow .*prox* := *pont* \uparrow .*prox* % acertar lista
 valor-recuperado := *pont* \uparrow .*info* % utilizar nó
 desocupar(pont) % devolver nó
 senão “nó não se encontra na tabela”



Estrutura de Dados

Lista Simplesmente Encadeada

- Pilhas

algoritmo 2.18: Inserção na pilha
ocupar(pt) % solicitar nó
pt \uparrow .*info* := *novo-valor* % inicializar nó
pt \uparrow .*prox* := *topo*
topo := *pt* % acertar pilha

Estrutura de Dados

Lista Simplesmente Encadeada

- Pilhas

```

algoritmo 2.19: Remoção da pilha
se topo  $\neq$   $\lambda$  então
    pt := topo                                % acertar pilha
    topo := topo  $\uparrow$  .prox
    valor-recuperado := pt  $\uparrow$  .info         % utilizar nó
    desocupar(pt)                             % devolver nó
senão underflow
  
```

Estrutura de Dados

Lista Simplesmente Encadeada

- Fila

```

algoritmo 2.20: Inserção na fila
ocupar(pt)                                    % solicitar nó
pt  $\uparrow$  .info := novo-valor                  % inicializar nó
pt  $\uparrow$  .prox :=  $\lambda$ 
se fim  $\neq$   $\lambda$  então                          % acertar fila
    fim  $\uparrow$  .prox := pt
senão inicio := pt
fim := pt
  
```

Estrutura de Dados

Lista Simplesmente Encadeada

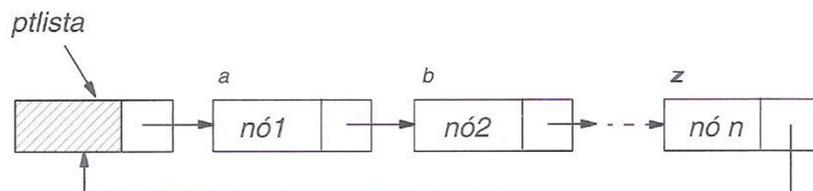
- Fila

```

algoritmo 2.21: Remoção da fila
se inicio  $\neq$   $\lambda$  então
    pt := inicio
    inicio := inicio  $\uparrow$  .prox           % acertar fila
    se inicio =  $\lambda$  então fim :=  $\lambda$ 
    valor-recuperado := pt  $\uparrow$  .info   % utilizar nó
    desocupar(pt)                       % devolver nó
senão underflow
  
```

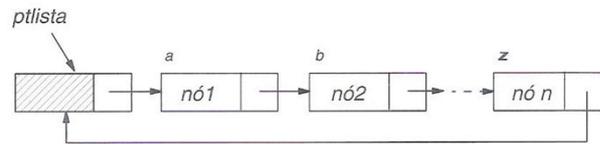
Estrutura de Dados

Lista Circular



Estrutura de Dados

Lista Circular



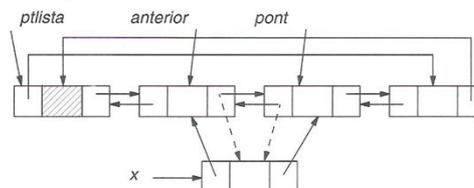
algoritmo 2.23: Busca numa lista circular encadeada ordenada
 procedimento *busca-cir*(*x*, *ant*, *pont*)

```

ant := ptlista
ptlista ↑ .chave := x
pont := ptlista ↑ .prox
enquanto pont ↑ .chave < x faça
  . ant := pont
  . pont := pont ↑ .prox
se pont ≠ ptlista e pont ↑ .chave = x então
  “chave localizada”
senão “chave não localizada”
  
```

Estrutura de Dados

Lista Duplamente Encadeada



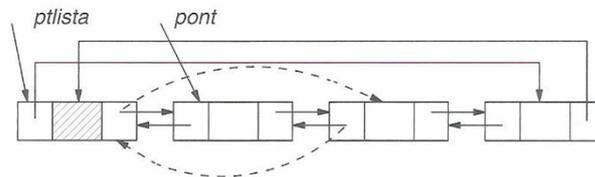
algoritmo 2.25: Inserção de um nó em uma lista duplamente encadeada

```

pont := busca-dup(x)
se pont = ptlista ou pont ↑ .chave ≠ x então
  . anterior := pont ↑ .ant
  . ocupar(pt)                                     % solicitar nó
  . pt ↑ .info := novo-valor                       % inicializar nó
  . pt ↑ .chave := x
  . pt ↑ .ant := anterior
  . pt ↑ .post := pont
  . anterior ↑ .post := pt                         % acertar lista
  . pont ↑ .ant := pt
senão “elemento já se encontra na lista”
  
```

Estrutura de Dados

Lista Duplamente Encadeada



algoritmo 2.26: Remoção de um nó em uma lista duplamente encadeada

$pont := busca-dup(x)$

se $pont \neq ptlista$ e $pont \uparrow .chave = x$ então

$anterior := pont \uparrow .ant$

$posterior := pont \uparrow .post$

$anterior \uparrow .post := posterior$ % acertar lista

$posterior \uparrow .ant := anterior$

$valor-recuperado := pont \uparrow .info$ % utilizar nó

$desocupar(pont)$ % devolver nó

senão “elemento não se encontra na lista”

Estrutura de Dados

Bibliografia das Notas de Aula



Estruturas de Dados e Seus Algoritmos -
Jayme Luiz Szwarcfiter, Lilian Markenzon
 LTC Editora - 2 ° Ed.