Prof. Jefferson T. Oliva

Algoritmos e Estrutura de Dados 2 (AE43CP) Engenharia de Computação Departamento Acadêmico de Informática (Dainf) Universidade Tecnológica Federal do Paraná (UTFPR) Campus Pato Branco





#### Sumário

- Alocação Dinâmica de Structs
  - Célula
- Listas Encadeadas
  - Lista duplamente encadeada
  - Lista encadeada circular
- TAD Lista Encadeada Simples

## Introdução

- Recapitulação sobre listas estáticas
  - Os itens são armazenados em vetores
  - A alocação é feita de forma estática
    - Simples: a estrutura contém uma variável para indicar a posição final da lista

		Fim				
1	2	3		n		m

• TAD listas estáticas: criar uma lista vazia, inserir, remover, acessar ...

3

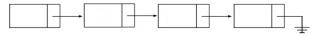
# Introdução

- Vantagens das listas estáticas
  - Simples implementação
  - Economia de memória (se houver um bom gerenciamento)
- Desvantagens das listas estáticas
  - Custo para retirar itens
  - Caso a lista atinja o limite de armazenamento, não é possível realocar memória
  - Pode ocorrer desperdício de memória se for alocado muito espaço e for utilizado pouco do mesmo
  - Na realidade, não há a operação de remoção (os elementos são geralmente apenas deslocados, mas a cópia do último elemento é mantido)

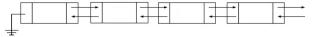
4

### Introdução

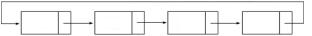
- Listas encadeadas
  - Cada elemento é armazenado em uma estrutura conhecida como célula
  - Tipos de listas encadeadas
    - Encadeada simples



• Duplamente encadeada



• Encadeada circular



5

Sumário

#### Alocação Dinâmica de Structs

- A partir do uso de ponteiros é possível alocar dinamicamente vetores e matrizes de struct
- Os comandos seguem o mesmo padrão das variáveis comuns
- A alocação é também feita por meio de funções da stdlib:
  - Malloc()
  - Calloc()
  - Realloc()
  - free()

#### Exemplo

```
#include <stdlib.h>
typedef struct{
  char nome[120];
  char RG[10];
  char CPF[14];
  Data nasc;
  Endereco end;
}Pessoa;
Pessoa* alocar vetor(int n){
  Pessoa *p;
  p = (Pessoa*) malloc(n * sizeof(Pessoa));
  return p;
```

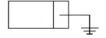
- Também conhecida como nó (node)
- É composta por um elemento (estrutura) e a informação necessária (ponteiro) para acessar outro elemento
  - Em listas encadeadas simples, o ponteiro aponta para o próximo elemento

Elemento  $\rightarrow$   $\bigcirc$   $\leftarrow$  Ponteiro para o próximo elemento

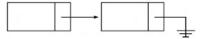
 Em listas duplamente encadeadas, a célula contém dois ponteiros: um apontando para o próximo elemento e o outro apontando para o anterior



• Exemplo de célula apontando para NULL



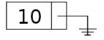
• Exemplo de célula apontando para outra célula



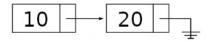
• Exemplo de estrutura para uma célula

```
typedef struct Cell Cell;
struct Cell{
  int item;
  Cell* next;
};
```

Célula



```
Cell *p = (Cell*) malloc(sizeof(Cell));
p->item = 10;
p->next = NULL;
```

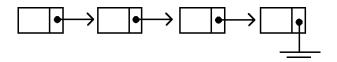


```
Cell *p1 = (Cell*) malloc(sizeof(Cell));
Cell *p2 = (Cell*) malloc(sizeof(Cell));
p1->item = 10;
p2->item = 20;

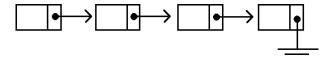
p2->next = NULL;
p1->next = p2;
```

# Sumário

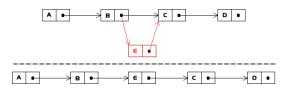
- Cada item (célula) contém informação necessária para acessar o próximo elemento
- Possibilidade de utilizar posições não contíguas de memória
- Exemplos de aplicações: listas, filas, matrizes esparsas, tabelas de símbolos, gerenciamento de memória, ...
- O primeiro elemento (1<sup>a</sup> célula) de uma lista encadeada é denominada cabeça (head)



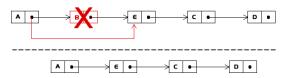
- A navegação em listas encadeadas simples é sempre feita a partir da primeira célula, não sendo possível retornar para uma célula anterior
  - Para não perder a lista, a navegação é feita por meio do uso de uma variável (do mesmo tipo da lista) ponteiro auxiliar



- A inserção e a remoção de elementos podem ser realizadas sem a necessidade de realocar os demais itens da lista
  - Inserção



Remoção



Sumário

### TAD Lista Encadeada Simples

- Alguma operações com listas encadeadas:
  - Criar uma lista vazia
  - Inserir um item
  - Remover um item
  - Acessar um item
  - Verificar se a lista está vazia
  - Imprimir a lista
  - Liberar lista

• Exemplo de arquivo .h para estrutura do tipo célula:

```
typedef Cell Cell;
Cell* criar_celula(int key);
int acessar_celula(Cell* cell);
```

Exemplo de arquivo .h para estrutura do tipo lista E:

```
typedef struct ListaE ListaE;
ListaE* criar listaE();
int listaE vazia(ListaE *1);
int procurar(int key, ListaE *1);
void inserir_primeiro(int key, ListaE *1);
void inserir_ultimo(int key, ListaE *1);
int remover(int key, ListaE *1);
void imprimir(ListaE *1);
int liberar LE(ListaE *1);
```

 As implementações do TAD acima estão disponíveis no GitHub: https://github.com/jefferson-oliva/material\_grad

 Complexidade de tempo das três principais operações em listas encadeadas:

Operação	Melhor	Caso Médio	Pior
Operação	caso	Caso Medio	Caso
Busca	$\Omega(1)$	$\Omega(n)$ , $\Theta(n)$ ou $O(n)$	O(n)
Inserção	$\Omega(1)$	$\Omega(n)$ , $\Theta(n)$ ou $O(n)$	O(n)
Remoção	$\Omega(1)$	$\Omega(n)$ , $\Theta(n)$ ou $O(n)$	O(n)

• Nas implementações (iterativas) apresentadas em aula possuem complexidade de espaço (extra) na ordem de  $\Theta(n)$ 

- Exercício 1: para o TAD de lista encadeada apresentado na aula, implemente as seguintes funcionalidades:
  - a) Inserção ordenada de elementos de forma crescente
  - b) Remoção no início
  - c) Remoção no fim
  - d) void split(List \*11, List \*12, List \*13): a lista /1 é dividida em duas listas (/2 e /3)
  - e) List\* concatenate(List \*I1, List \*I2): as listas I1 e I2 devem ser concatenadas em uma nova lista
  - f) List\* merge(List \*I1, List \*I2): as listas I1 e I2 devem ser intercaladas em uma nova lista

# Sumário

Listas Encadeadas (continuação)

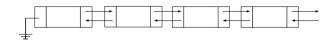
- O tamanho da lista não precisa ser definido previamente
- Podem haver combinações de listas de arranjos e encadeadas
- Na implementação de listas encadeadas simples, cada célula aponta para a próxima célula ou NULL
- Há outros tipos de listas encadeadas
  - Duplamente encadeada
  - Circular

#### Lista duplamente encadeada

- Cada nó (célula) possui dois ponteiros
  - Um que aponta para o nó antecessor (previous) e outro que aponta para o nó sucessor (next)
  - Se não for uma lista circular
    - O ponteiro *previous* do primeiro nó é apontado para NULL
    - O ponteiro next do último nó é apontado para NULL
- Uma lista duplamente encadeada pode ser circular

#### Lista duplamente encadeada

Exemplo de lista duplamente encadeada



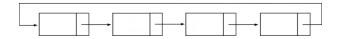
- A principal vantagem da lista encadeada em relação à simples é a facilidade de navegação, que pode ser feita em ambas direções
  - As operações de inserção e remoção são facilitadas
- Se não haver a necessidade de percorrer a lista de trás para frente, a lista encadeada simples é mais vantajosa

#### Lista circular

- Na lista é formado um ciclo
  - O último elemento aponta para o primeiro em uma lista encadeada circular simples
  - Em uma lista duplamente encadeada circular, além do caso anterior, o primeiro elemento também aponta para o último
- Apesar de não existir, na realidade, primeiro ou último elemento, ainda é necessária a existência de um ponteiro para algum elemento

#### Lista circular

• Exemplo de lista encadeada circular simples



- A lista circular pode ser útil quando:
  - A busca pode ser feita a partir de qualquer elemento
  - Não há ordenação na lista

- Vantagens?
  - Não é necessária a definição do tamanho máximo da lista
  - Em operações de inclusão e remoção não é necessário o deslocamento de outras células
- Desvantagens?
  - Pode ser necessário percorrer a lista inteira (mesmo se tiver ordenada) para encontrar um item
  - Cada elemento utiliza maior quantidade de memória, pois em cada célula deve ter pelo menos um ponteiro (se for encadeada simples) para apontar para outra célula

#### Referências I

- Cormen, T. H.; Leiserson, C. E.; Rivest, R. L.; Clifford, S. *Algoritmos: teoria e prática*. Elsevier. 2012.
- Pereira, S. L.

  Estrutura de Dados e em C: uma abordagem didática.

  Saraiva, 2016.
- Szwarcfiter, J.; Markenzon, L. Estruturas de Dados e Seus Algoritmos. LTC, 2010.
- Tenenbaum, A.; Langsam, Y. Estruturas de Dados usando C. Pearson, 1995.

# Referências II



Ziviani, M.

Projetos de Algoritmos: com implementações em Pascal e C. Thomson, 2004.