

Estruturas de Dados

Estruturas de Dados Fundamentais

Prof. Marcos Caetano

(Material Base – Prof. Eduardo Alchieri)

Estruturas de Dados Fundamentais

- Todos os tipos abstratos de dados (pilhas, filas, dequeues, etc.) podem ser implementados usando um vetor (array) ou um tipo de estrutura encadeada (lista encadeada);
- Por isso, o vetor e a lista encadeada são chamados de estruturas de dados fundamentais;
- Estudaremos as seguintes estruturas fundamentais:
 - Vetores
 - Vetores multidimensionais (matrizes)
 - Listas Encadeadas

Vetores

- Provavelmente o vetor é a estrutura mais comum (simples) usada para agregar dados;
- **Estrutura homogênea:** conjunto de dados do mesmo tipo;
- Cada elemento pode ser acessado pela sua posição (índice);
- Alocação de memória é estática e sequencial;
 - Uma vez alocado, o tamanho de um vetor está fixado
 - Exemplo: `int* a = (int *) malloc(sizeof(int)*5);`



0 0 0 0 0

A horizontal gray bar representing a memory segment, containing five black circles, each with the number 0 inside, representing the elements of a vector.

Vetores

- Exemplo: `int* a = (int *) malloc(sizeof(int)*5);`

- `a[0] = 1`

1	0	0	0	0
---	---	---	---	---

- `a[1] = 2`

1	2	0	0	0
---	---	---	---	---

- `a[2] = 3`

1	2	3	0	0
---	---	---	---	---

- `a[3] = 4`

1	2	3	4	0
---	---	---	---	---

- `a[4] = 5`

1	2	3	4	5
---	---	---	---	---

Vetores

- **Vantagens:**
 - Simplicidade;
 - Acesso direto;
- **Desvantagens:**
 - Tamanho fixo;

Vetores Multidimensionais

- Um vetor multidimensional de dimensão n é uma coleção de ítems que são acessados através de n expressões de subscritos;
 - Exemplo: (i,j) -ésimo elemento de um vetor x bidimensional é acessado pela expressão $x[i,j]$
 - $x[i]$ seleciona o i -ésimo vetor unidimensional
 - Enquanto, $x[i][j]$ seleciona o j -ésimo elemento deste vetor
- Como implementar em C uma Matriz 3x5?

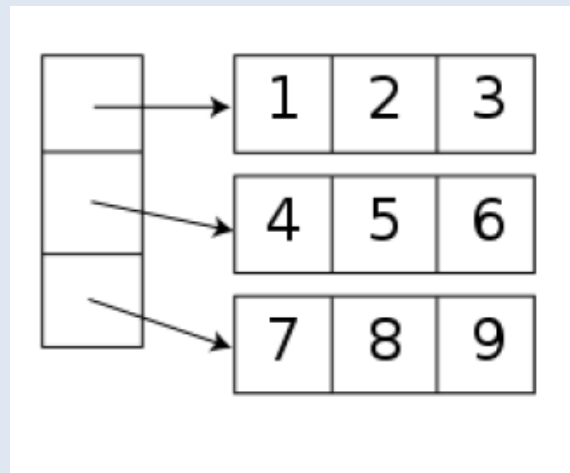
Vetores Multidimensionais

- Como implementar, utilizando alocação dinâmica, uma Matriz 3x5?

```
1 #include <stdio.h>
2 #include <stdlib.h>
3
4 int main(){
5     int i, j;
6     int ** matriz = (int **) malloc(3*sizeof(int *));
7
8     for(i=0; i < 3; i++)
9         matriz[i] = (int *) malloc(5 * sizeof(int));
10
11     matriz[1][2] = 7;
12
13     for(i = 0; i < 3; i++)
14         for(j = 0; j < 5; j++)
15             printf("%d,%d=%d \n", i, j, matriz[i][j]);
16
17     for(i=0; i < 3; i++)
18         free(matriz[i]);
19
20     free(matriz);
21
22     return 0;
23 }
```

Matrizes

- Vetores bidimensionais
- Conjunto de dados do mesmo tipo (estrutura homogênea)
- Cada elemento pode ser acessado pela sua posição (índices)
- Alocação estática e sequencial
 - Uma vez alocado, o tamanho de uma matriz está fixado
- Representação (simplificada) na memória



Matrizes

- Vantagens:
 - Simplicidade
 - Acesso direto
- Desvantagens:
 - Tamanho fixo

Listas Encadeadas

- É possível criar "vetores" de tamanhos variáveis usando alocação dinâmica ?
 - Elementos são criados somente quando necessário
 - Estão espaçados na memória
 - **Como saber onde está o próximo elemento do vetor ?**
 - **Ponteiros:** cada elemento guarda o endereço do próximo
 - Além disso, um ponteiro para o primeiro elemento e um ponteiro para o último elemento
 - Cada elemento possui uma ligação com o próximo elemento
 - Esta estrutura recebe o nome de lista encadeada ou lista ligada

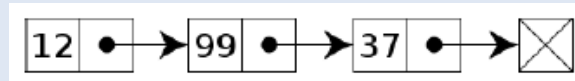
Listas Encadeadas

- Considere um vetor e uma lista encadeada, qual a complexidade de inserção de um item novo no início da estrutura ?
- **Vetor**
 - Criar um novo vetor de tamanho uma unidade maior
 - Inserir o novo item na posição inicial
 - Copiar os items do vetor velho para o novo vetor
 - Complexidade: $O(n)$
- **Lista encadeada**
 - Definir o primeiro item como o próximo do novo item
 - Definir o primeiro item como o novo item
 - Complexidade: $O(1)$

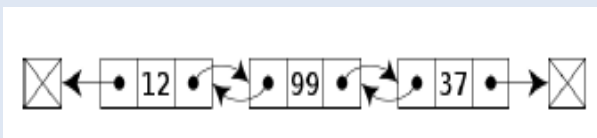
Listas Encadeadas

- **Uma definição para lista encadeada**

- Conjunto ordenado de EDs (elementos) com acesso sequencial onde inclusão, exclusão e consulta de seus elementos podem acontecer de forma aleatoria;
- **Aberta:** último elemento (nó) aponta para nada (null)
- **Fechada (circular):** último nó aponta para o primeiro
- Simplesmente encadeada: referência para o próximo nó



- Duplamente encadeada: referência para o próximo nó e referência para o nó anterior



Listas Encadeadas

- Exemplos de utilização:

	<i>Aberta</i>	<i>Fechada</i>
Simples	lista telefônica	escalonamento Round-Robin
Dupla	histórico do navegador	cantos de um polígono

Listas Encadeadas

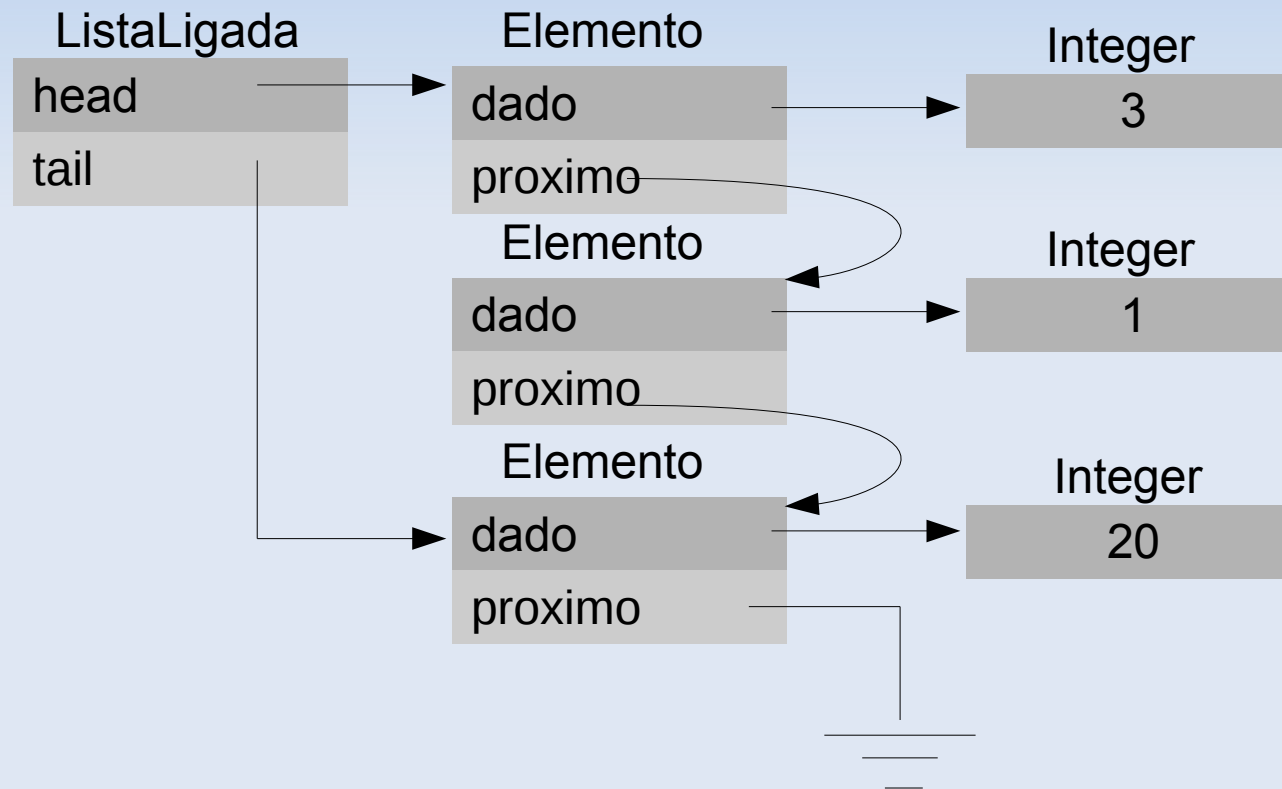
- Vantagem
 - Tamanho variável
- Desvantagem
 - Acesso sequencial
- Existem algumas variações de listas encadeadas
 - Adotaremos a seguinte estrutura:
 - Cada elemento aponta apenas para o próximo elemento (ou null para o último elemento);
 - Uma referência para o primeiro elemento
 - Uma referência para o último elemento

Listas Encadeadas

- Operações sobre as listas
 - Criar uma lista vazia
 - Inserir um item novo (em qualquer posição)
 - Remover um item
 - Localizar um item
 - Copiar a lista
 - Combinar duas ou mais listas
 - Dividir uma lista em duas ou mais
 - Etc.

Listas Encadeadas

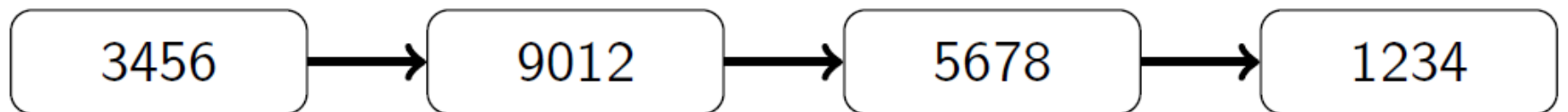
- Representação de uma lista encadeada na memória



- Vamos implementar uma lista encadeada!!!

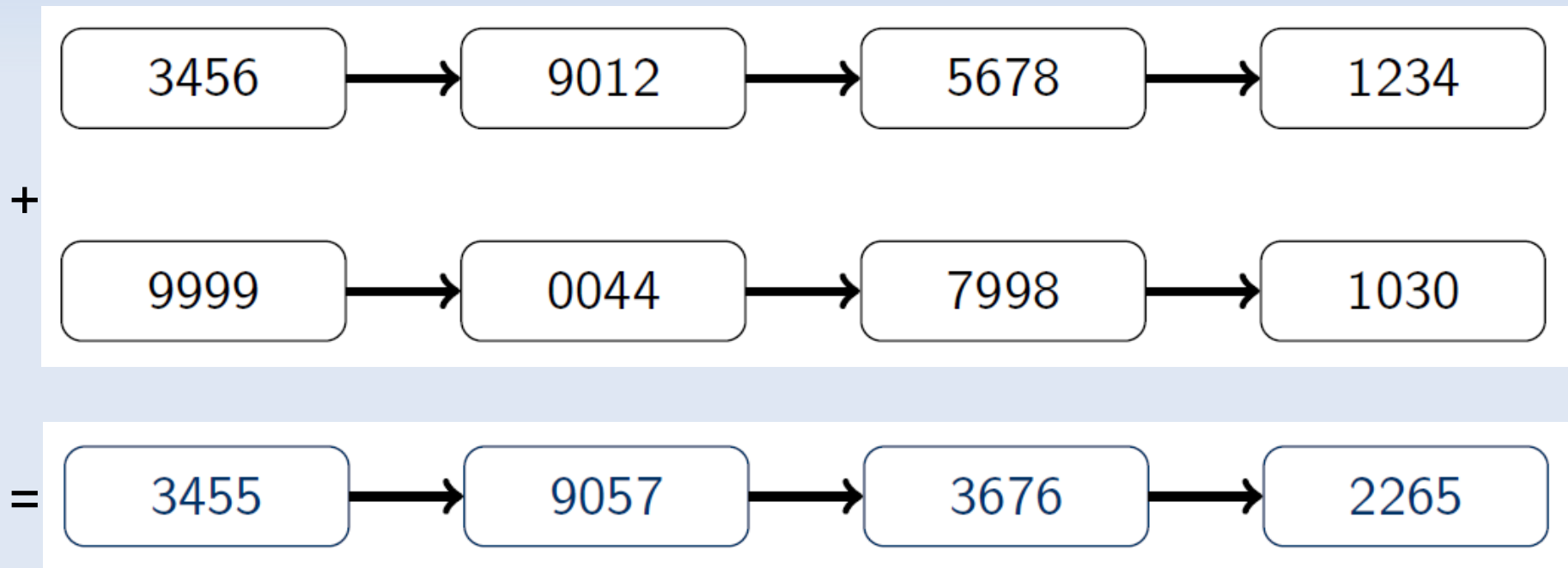
Listas Encadeadas

- Aplicação para listas simplesmente encadeada:
 - Soma de inteiros (super) longos
 - O hardware da maioria dos computadores só permite inteiros de um tamanho máximo específico. Como representar inteiros positivos de tamanhos arbitrariamente grandes ?
 - Usando uma lista para armazenar pedaços do valor: cada elemento armazena alguns dígitos do número.
 - Por exemplo, o número 1234 5678 9012 3456, seria armazenado como:



Listas Encadeadas

- Soma de inteiros (super) longos
 - Como escrever uma função que retorne a soma de dois números inteiros deste tipo ?



Listas Encadeadas

- Soma de inteiros (super) longos
 - Como recuperar o número somado para colocar na nova lista ?
 - $\text{Soma} \% 10000$ (por que 4 zeros ?)
 - Como recuperar o "sobe 1" ?
 - $\text{Soma} / 10000$

Listas Encadeadas

- Algoritmo para soma de inteiros de duas listas l1 e l2
 - Considerando que existe uma função `getDado(i,l)` que retorna o dado da posição `i` ou 0 (zero) caso o tamanho da lista `l` é menor do que `i`; e a função `adicionaFim(d,l)` para adicionar um dado `d` no final da lista `l`

```
sobe1 = 0
```

```
max = tamanho (número de dados) da maior lista entre l1 e l2
```

```
for(i=1; i <= max, i++){
```

```
    e1 = getDado(i,l1);
```

```
    e2 = getDado(i,l2);
```

```
    soma = e1+e2+sobe1;
```

```
    resultado = soma % 10000;
```

```
    sobe1 = soma / 10000;
```

```
    adicionaFim(resultado,l);
```

```
}
```

```
if(sobe1 > 0){
```

```
    adicionaFim(sobe1,l);
```

```
}
```

```
retorna l;
```

Matrizes Esparsas

- Uma matriz é dita esparsa quando possui uma grande quantidade de elementos que valem zero
- Matrizes esparsas têm aplicações em problemas de engenharia, física (por exemplo, o método das malhas para resolução de circuitos elétricos ou sistemas de equações lineares)
- A matriz esparsa é implementada através de um conjunto de listas ligadas que apontam para elementos diferentes de zero. De forma que os elementos que possuem valor zero não são armazenados
 - Um espaço significativo de memória é economizado armazenando apenas os termos diferentes de zero
 - As operações usais sobre essas matrizes (somar, multiplicar, etc) também podem ser feitas em tempo muito menor se não armazenarmos as posições que contêm zeros