### LISTAS ESTÁTICAS ENCADEADAS

Profa.: Mirlem R. R. Pereira



www.ifam.edu.br





# Tipo de Alocação

- Implementar uma lista utilizando alocação estática (arranjos) ou utilizando alocação dinâmica (ponteiros)
- ESTÁTICA
  - Acesso direto ou por encadeamento
  - Alocação estática de memória: quantidade total de memória é previamente conhecida e definida de modo imutavelmente no próprio código do programa.
  - Elementos armazenados em posições consecutivas (linear) ou <u>não consecutivas</u> (encadeadas).



- Na lista linear a organização é implícita (pela posição).
- Na lista encadeada, a sequência dos elementos é especificada explicitamente.
  - Cada elemento contém uma informação para o próximo da lista.
- Os elementos da lista são nós com um dos componentes destinado a guardar o endereço do nó sucessor.
- Os elementos da lista encadeada no vetor não ocupam posições consecutivas.





Criação – define o tamanho e a estrutura

	elemento	prox
0		
1		
2		
3		
4		11





• Inicializa a lista de posições disponíveis

prim

-1

disp

0

	elemento	prox
0		1
1		2
2		3
3	I	4
4		-1

• Define duas variáveis **prim** que guarda a primeira posição ocupada na lista e **disp** que guarda a primeira posição disponível na lista.





• Inserindo elementos na lista

prim

0

disp

0	Aço	1
1		2
2		3
3		4
4		_1





• Inserindo elementos na lista

prim

0

disp

-1

0	Aço	1
1	Cobre	2
2	Ferro	3
3	Prata	4
4	Ouro	-1





• Removendo o cobre da lista

prim

0

disp

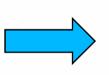
 0
 Aço
 1

 1
 Cobre
 2

 2
 Ferro
 3

 3
 Prata
 4

 4
 Ouro
 -1



0	Aço	2
1		
2	Ferro	3
3	Prata	4
4	Ouro	-1

I	prim
	0

disp



• Inserindo no início da lista o bronze

prim

0

disp

0	Aço	2
1		
2	Ferro	3
3	Prata	4
4	Ouro	-1

0	Aço	2
1	Bronze	0
2	Ferro	3
3	Prata	4
4	Ouro	-1

prim
1







• Após sucessivas inserções e remoções como descobrir quais posições estão disponíveis?

### prim

0

disp

5

0	Aço	<b>↑</b> 1
1	Cobre	2
2	Ferro	3
3	Prata	4
4	Ouro	-1
5		6
6		7
7		8
8		9
9		-1

### prim

0

### disp

0	Aço	2
1		2
2	Ferro	3
3	Prata	4
4	Ouro	-1
5 6		6
6		7
7		8
8		9
9		-1





 Após sucessivas inserções e remoções como descobrir quais posições estão disponíveis?

#### prim

disp

0	Aço	1
1	Cobre	2
2	Ferro	3
3	Prata	4
4	Ouro	-1
5		6
6		7
7		8
8	П	9
9		-1

prim	(
0	1
	2
disp	3
1	۷

Armazena o disp em prox

0	Aço	2
1		<b>→</b> 5
2	Ferro	3
3	Prata	4
4	Ouro	-1
5		6
6		7
7		8
8		9
9		-1





• Após sucessivas inserções e remoções como descobrir quais posições estão disponíveis?

#### prim

0

disp

0	Aço	1
1		5
2	Ferro	<sub>1</sub> 3
3	Prata	<sup>/</sup> 4
4	Ouro	-1
5		6
6		7
7		8
8	11	9
9		-1

prim	0	Aço	2
0	1		5
	2	Ferro	4
disp	/3		1
3	4	Ouro	-1
	5		6
	6		7
	7		8
	8		9
	9		-1





- Inserção: para inserir um elemento na posição i.
  - Deve-se localizar uma posição disponível e ajustar a ligação no elemento anterior na lista.
- Remoção: para eliminar um elemento na posição i.
  - É necessário ajustar a ligação do elemento anterior na lista e adicionar a posição i como disponível.



#### **VANTAGENS:**

- Não requer mais a movimentação de elementos na inserção e eliminação (como na lista linear).
- Apenas os ponteiros são alterados (lembre que cada nó pode conter elementos muito complexos).
- Comparada com a organização linear, a operação de inserção é sempre realizada na primeira posição da lista dos disponíveis.

#### **DESVANTAGENS:**

- É necessário prever espaço máximo da lista.
- É necessário reservar espaço e gerenciar a DISP.
- Para encontrar o n-ésimo elemento da lista é necessário percorrer n links.
- Gasta mais memória, pois tem que armazenar o índice do próximo elemento.





# **EXERCÍCIO**

- 1. Implemente as seguintes operações da lista estática encadeada abaixo:
  - Inicialização
  - Primeiro e último elemento
  - Tamanho da lista
  - Remover
  - Inserir

p	r	r	Y	1	
				╗	

0

disp

0	Aço	1
1	Cobre	2
2	Ferro	3
3	Prata	4
4	Ouro	-1
5		6
6		7
7		8
8		9
9		-1