# Fundamentos de Algoritmos e Estrutura de Dados #3 - Listas Encadeadas e Tabela Hash

Prof. André Gustavo Hochuli

gustavo.hochuli@pucpr.br aghochuli@ppgia.pucpr.br

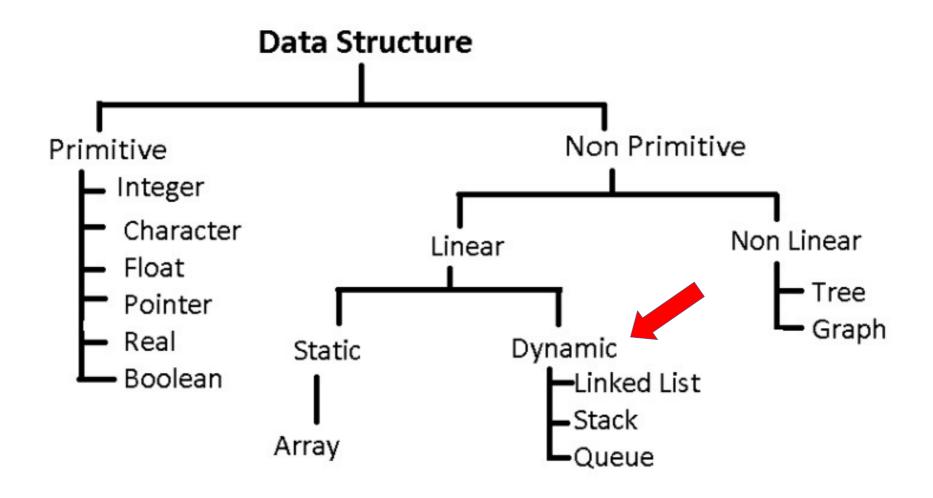
#### Plano de Aula

- Listas Encadeadas
  - Filas e Pilhas
- Tabela Hash
  - Contextualização do Problema
  - Funções Hash
  - Colisões
- Exercícios e Análises

#### **Atividades Avaliativas**

- <u>Trabalho #1 (30%)</u>: Estruras Lineares vs Não-Lineares
  - 29/08 até 14/09
  - Códificação e Relatório em Formato de Artigo
- Trabalho #2 (20%): Grafos e Problemas de Busca
  - 12/09 até 21/09
  - Codificação e Apresentação
  - Apresentação em horário de aula no formato <u>híbrido dia 26/09</u>
- Avaliação Individual Online (50%)
  - Formato de Prova
  - Dia 26/09
- Média
  - TR1\*.3 + TR2\*.2 + AVAL\*.5 = 10
- Presença: +2h de aula
- Exceto pela Avaliação Individual, os Trabalhos 01 e 02 são realizados em Grupos (CANVA)

#### Estruturas de Dados



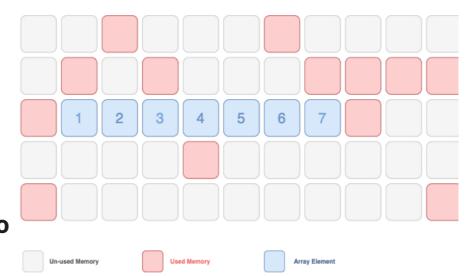
#### Estruturas de Dados

#### NOTA:

- Embora a <u>linguagem C</u> seja tradicionalmente utilizada no ensino de Estruturas de Dados por permitir maior controle sobre memória e ponteiros, neste material adotamos <u>Python e Programação Orientada a Objetos (POO)</u> com fins didáticos.
- O objetivo é priorizar a <u>compreensão conceitual</u> das estruturas e de seus algoritmos, utilizando abstrações que facilitam a aprendizagem. Essa abordagem permite ao estudante focar no raciocínio algorítmico e na arquitetura das estruturas, sem se prender inicialmente a detalhes de implementação de baixo nível.

#### Estruturas de Dados Estáticas

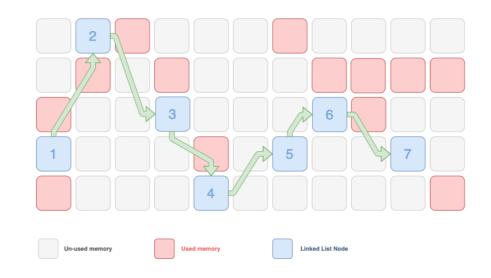
- Alocação contígua (<u>Static</u>)
  - Vantagens
    - Acesso é rápido e sequencial
    - Baixo Overhead
    - Requer baixo nível de programação



- Desvantagem
  - Inviável para grandes massas de dados
  - Limitado ao número de blocos sequenciais livres

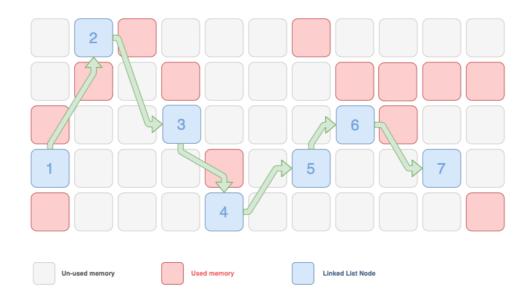
#### Estruturas de Dados Dinâmicas

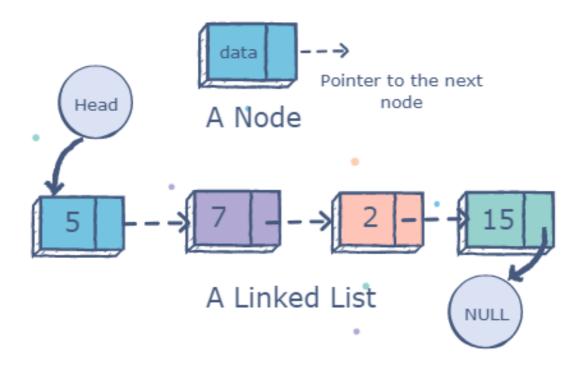
- Alocação não-contígua (<u>Dynamic</u>)
  - Vantagens
    - Armazenar grandes massas de dados
    - Memória física é o limite
  - Desvantagem
    - Overhead
    - Elevado nível de abstração
  - Arquiteturas
    - Listas Ligadas
    - Árvores
    - Grafos,....



#### **Ponteiros**

- Ponteiros
  - Alocam endereços de memória
  - Referenciam outros dados
  - Eficiência no acesso e modificação de dados





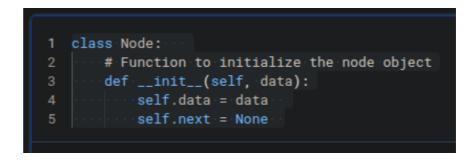
Implementação



```
1 class Node:
2  # Function to initialize the node object
3  def __init__(self, data):
4  self.data = data
5  self.next = None
```

#### Implementação



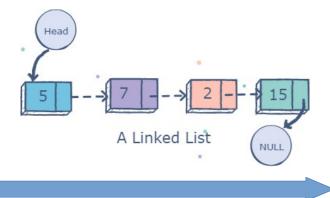


```
5 --- 7 --- 2 --- 15
```

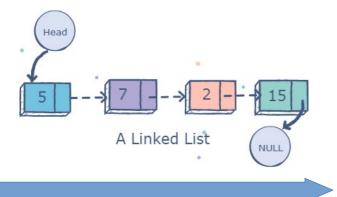
```
#Criando a estrutura inicial de "ligação" entre os dados:
arr = Node(5)
arr.next = Node(7)
arr.next.next = Node(2)
arr.next.next.next = Node(15)

print("arr.data =",arr.data)
print("arr.next =",arr.next)
print("arr.next.data =",arr.next.data)
print("arr.next.next =",arr.next.next)
print("arr.next.next =",arr.next.next.data)
print("arr.next.next.data =",arr.next.next.data)
print("arr.next.next.next =",arr.next.next.next)
print("arr.next.next.next.next.data = ",arr.next.next.next.data)
print("arr.next.next.next.next.data = ",arr.next.next.next.data)
print("arr.next.next.next.next.next.data = ",arr.next.next.next.data)
```

• E como percorrer a lista a partir do primeiro elemento?

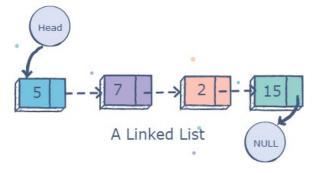


• E como percorrer a lista a partir do primeiro elemento?

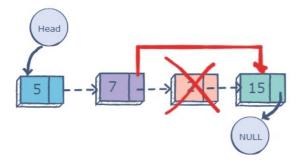


```
1 head = a
2 while head is not None:
3     print(head.data)
4     head = head.next
```

Como remover um elemento ? (i.e 2)



- Como remover um elemento ? (i.e 2)
  - Atualizando as referências

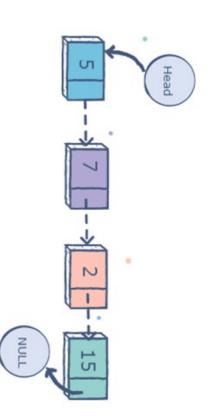


```
while head is not None and head.data == value:
    head = head.next

current = head
while current is not None and current.next is not None:
    if current.next.data == value:
        temp = current.next
        current.next = current.next.next #atualiza a referência
        #apenas ilustrativo, python tem garbage collector
        del temp
    else:
        current = current.next
```

### Pilha (Stack)

- Pilha ou (Stack)
  - Inserção e Remoção da cabeça (Last In First Out) LIFO
- Aplicações
  - Recursão (Programação)
  - Reverter Vetores
  - Histórico de Navegação
  - Etc



### Pilha (Stack)

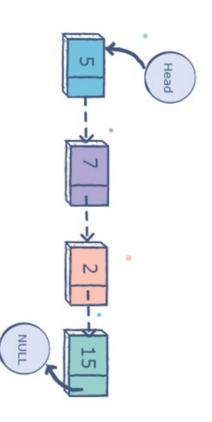
- Pilha ou (Stack)
  - Inserção

```
def push(head, value):
    new_node = Node(value)
    new_node.next = head
    return new_node # novo topo
```

Remoção

```
def pop(head):
    if head is None:
        return None, None # pilha vazia

    value = head.data
    temp = head
    head = head.next
    del temp #libera memória
    return top, value
```



### Fila (Queue)

- Fila (Queue)
  - Inserção da Cauda
  - Remoção da Cabeça

Head 7 - 7 - 15 NULL

- Aplicações
  - Compartilhamento de Recursos
    - CPU, Interrupções, Harwades e Periféricos
  - Controle de Acesso
  - Transfêrência de Dados
  - Playlists

### Fila (Queue)

Head

NULL

- **Utiliza dois ponteiros**
- Inserção na Cauda

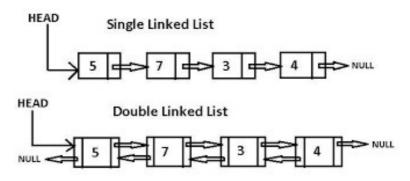
Remoção da Cabeça

```
# Inserir no final (enqueue)
def enqueue(head, tail, value):
   new_node = Node(value)
   if head is None:
        head = tail = new_node
    else:
        tail.next = new_node
        tail = new node
    return head, tail
```

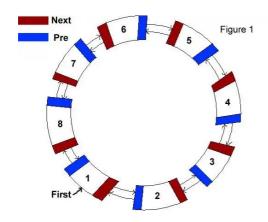
```
# Remover do início (dequeue)
def dequeue(head, tail):
    if head is None:
        return None, None, None # fila vazia
    value = head.data
    temp = head
    head = head.next
    if head is None:
        tail = None # fila ficou vazia
    del temp
    return head, tail, value
```

### **Outras Arquiteturas**

Duplamente Encadeada



Circular





### Implementação e Discussão

Let's Code!!

**LINK ==> Linked Lists and Hash Table.ipynb** 

#### **Exercícios**

- Implemente um lista encadeada, com inserção e remoção em qualquer posição
- Implemente um algoritmo de ordenação utilizando listas ligadas
- Implemente o jogo da torre de Hanói
- Implemente a busca por elemento recursiva



#### **Problema**

Buscar um elemento em tempo constante independente da chave

Família	1	2	3	4	5	6
	José Maria	Leila	Artur	Jolinda	Gisela	Alciene

- Imagine um problema para armazenar identificadores de 11 dígitos (i.e CPF)
  - 10^11 = 100.000.000.000 (100bi)
- A busca é custosa: O(n)
- Busca Binária O(log n)?
  - Aplicar métodos de ordenação a cada 'evento' é custoso
  - Recursivos (i.e QuickSort N Log N)
  - Não Recursivos (i.e Insertion N^2)

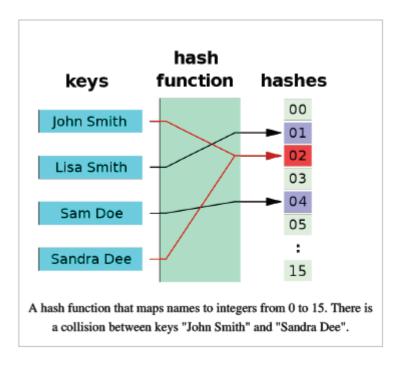
#### Dicionário de Dados

- Tipo de dados abstrato que representa um objeto/entidade
- Implementa as funções Inserir, Buscar e Remover
- Utiliza chaves para indexar a informação (função hash)

### Função Hash e Tabela Hash

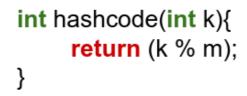
- Funções Hash ou Funções de Espalhamento é uma função de mapeamento do dados para outro domínio
- Não permite caminho inverso (reconstrução)
- A colisão é um fator importante

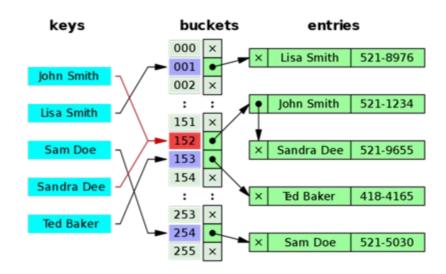




## Funções Hash - h(k)

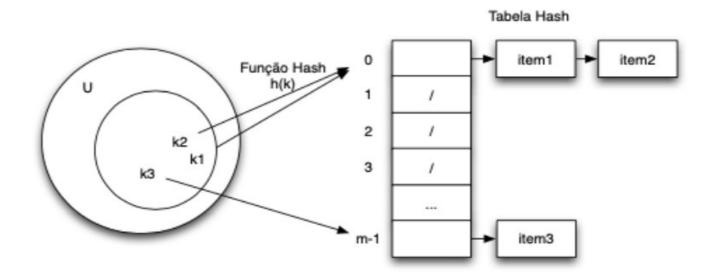
- Módulo
  - Valor de M é crítico (M colisões)
- Outros métodos
  - Multiplicação
  - Fibonacci
  - Etc...
- Qualidade da hash determina:
  - Colisões vs Custo computacional





#### Colisão

- Um ou mais itens mapeados para a mesma chave
- Solução\*: Encadeamento
- Tamanho da lista (#colisões) depende de h(x)



\*Existem outras soluções disponíveis no estado da arte

#### **Atividades Avaliativas**

- Trabalho #1 (30%): Estruras Lineares vs Não-Lineares
  - 29/08 até 14/09
  - Códificação e Relatório em Formato de Artigo
- Trabalho #2 (20%): Grafos e Problemas de Busca
  - 12/09 até 21/09
  - Codificação e Apresentação
  - Apresentação em horário de aula no formato <u>híbrido dia 26/09</u>
- Avaliação Individual Online (50%)
  - Formato de Prova
  - Dia 26/09
- Média
  - TR1\*.3 + TR2\*.2 + AVAL\*.5 = 10
- Presença: +2h de aula

#### Exercício

- Implementar uma tabela hash
- Avaliar diferentes funções hash e seus parâmetros
- Analises Críticas e Comparações de Desempenho
  - i.e Número de Colisões

### Implementação e Discussão

Let's Code!!

**LINK ==> Linked Lists and Hash Table.ipynb**