# Árvore-B Busca e Inserção

Organização e Recuperação de Dados Profa. Valéria

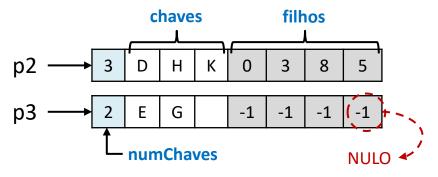
UEM - CTC - DIN

#### Busca e inserção em árvore-B

Possível estrutura de página de árvore-B em C

- O arquivo da árvore-B:
  - Registros de tamanho fixo
  - Cada registro armazena uma página da árvore-B

Representação das páginas 2 e 3:



#### Busca na árvore-B

- Algoritmo de busca na árvore-B
  - Utiliza recursão para "descer" na árvore
- ☐ A **busca** sempre inicia na página **raiz**
- Para cada página lida, busca-se internamente pela chave
  - Se a chave for encontrada na página, a função retorna:
    - Verdadeiro, o RRN da página e a POS da chave na lista chaves
  - Se a chave não for encontrada, a função busca é chamada recursivamente
    - As chamadas ocorrerão até que a chave seja encontrada ou até que se encontre um ponteiro nulo (em uma folha)
    - Se encontrar um ponteiro nulo, a função retorna Falso, NULO, NULO

#### Busca na árvore-B

```
FUNÇÃO buscaNaArvore(chave, rrn)
se rrn == NULO então # condição de parada da recursão
    retorne Falso, NULO, NULO
senão
   leia a página armazenada no rrn para pag
   achou, pos = buscaNaPagina(chave, pag)
   # POS recebe a posição em que CHAVE ocorre em PAG
   # ou deveria ocorrer se estivesse em PAG
   se achou então
        retorne Verdadeiro, rrn, pos
   senão
        # busque na página filha
        retorne buscaNaArvore(chave, pag.filhos[pos])
   fim se
fim se
fim FUNÇÃO
```

#### Pesquisa em árvore-B

```
FUNÇÃO buscaNaPagina(chave, pag)
  faça pos receber 0
  enquanto pos < pag.numChaves e chave > pag.chaves[pos] faça
       incremente pos
  se pos < pag.numChaves e chave == pag.chaves[pos] então
       retorne Verdadeiro, pos
  senão
      retorne Falso, pos
fim FUNÇÃO</pre>
```

#### Pesquisa em árvore-B

Exercício: Simule a busca pelas chaves K e P usando a função search

G

M

P

R

```
FUNÇÃO buscaNaArvore (chave, rrn)
se rrn == NULO então
                        # condição de parada da recursão
   retorne Falso, NULO, NULO
 senão
   leia a página armazenada no rrn para pag
   achou, pos = buscaNaPagina(chave, pag)
   # POS recebe a posição em que CHAVE ocorre em PAG
   # ou deveria ocorrer se estivesse em PAG
   se achou então
         retorne Verdadeiro, rrn, pos
   senão
         # busque na página filha
         retorne buscaNaArvore(chave, pag.filhos[pos])
   fim se
fim se
fim FUNÇÃO
                          ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTU
```

- Algoritmo de inserção em árvore-B
  - Começa com uma busca e prossegue até alcançar uma folha
    - Se achar a chave, gera um erro e termina
  - Uma vez localizada a posição de inserção (SEMPRE em uma folha),
     pode ser necessário realizar divisão e promoção
  - O algoritmo pode então ser pensado em 3 partes:
    - 1. Busca pela chave na página atual, antes da chamada recursiva
    - Chamada recursiva para "descer" na árvore até encontrar um ponteiro nulo, que estará em uma folha
    - 3. Inserção, divisão e promoção (se necessário) executadas no retorno da chamada recursiva, fazendo com que esses processos ocorram na "subida" da árvore

#### Inserção na árvore-B

#### Função insereNaArvore (chave, rrnAtual)

- Parâmetros:
  - 1. chave: contém a chave a ser inserida
  - rrnAtual: contém o RRN da página atualmente em uso (inicialmente, a raiz)
- Variável utilizadas para armazenar valores de retorno da função
  - chavePro: contém a chave que está sendo promovida ou NULO se não houver promoção
  - filhoDpro: contém o RRN do seu filho direito da chavePro, que também pode ser NULO
  - 3. promo: contém Verdadeiro se houver promoção ou Falso, caso contrário

- ☐ <u>Variáveis locais</u> importantes da função:
  - pag: página que está sendo examinada
  - novapag: nova página que é criada caso ocorra uma divisão
  - pos: posição da chave em pag, se ela estiver lá; caso contrário, a posição em que ela deve ser inserida (ou a posição do RRN para a próxima página)

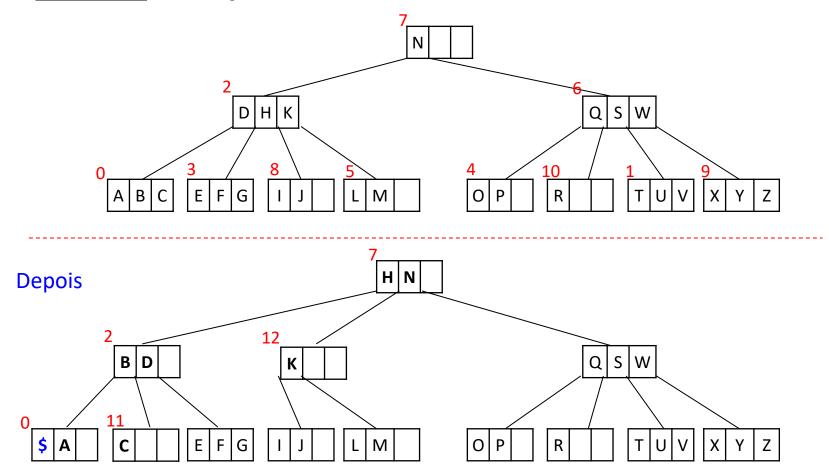
#### Inserção na árvore-B

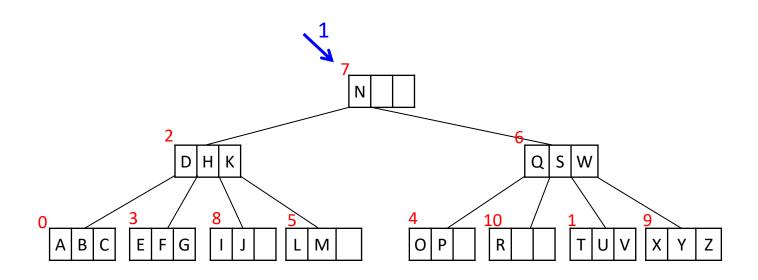
```
FUNCÃO insereNaArvore (chave, rrnAtual)
  se rrnAtual == NULO então # condição de parada da recursão
       chavePro = chave
       filhoDpro = NULO
       retorne chavePro, filhoDpro, Verdadeiro
  senão
       leia a página armazenada em rrnAtual para pag
       achou, pos = buscaNaPagina(chave, pag)
  fim se
  se achou então
       gere um erro de valor - "Chave duplicada"
  fim se
  chavePro, filhoDpro, promo = insereNaArvore(chave, pag.filhos[pos])
  # continua no próximo slide
```

#### Inserção na árvore-B

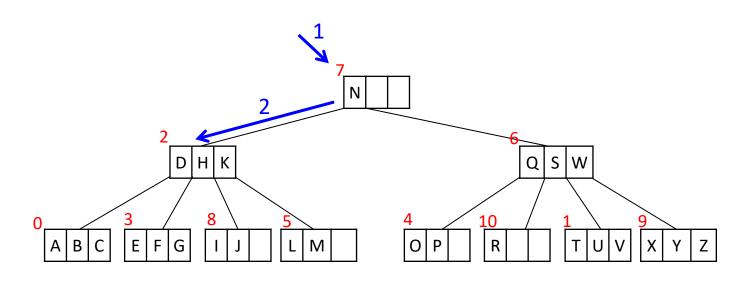
```
# continuação da função insereNaArvore
  # logo após a chamada recursiva
  se não houve promo então
        retorne NULO, NULO, Falso
  senão
     se existe espaço em pag para inserir chavePro então
       insira chavePro e filhoDpro (chave promovida e filha) em pag
       escreva pag no arquivo em rrnAatual
       retorne NULO, NULO, Falso
     senão
       chavePro, filhoDpro, pag, novapag = divide(chavePro, filhoDpro, pag)
       escreva pag no arquivo em rrnAtual
       escreva novapag no arquivo em filhoDpro
       retorne chavePro, filhoDpro, Verdadeiro
     fim se
  fim se
fim função
```

Exemplo: inserção do caractere \$ na árvore-B abaixo



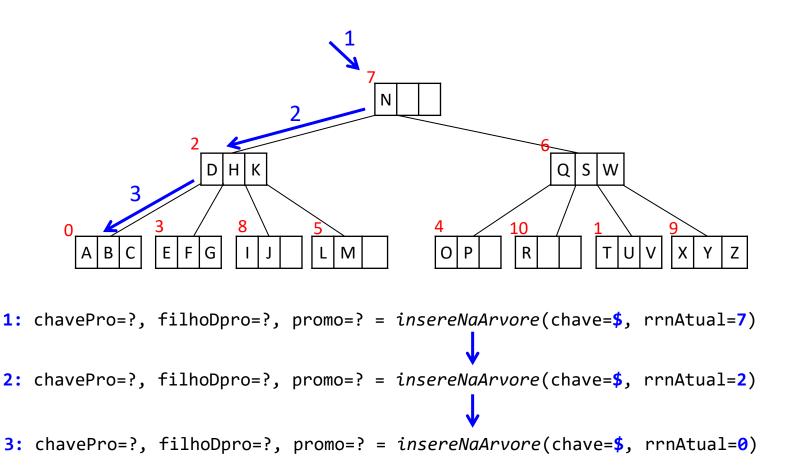


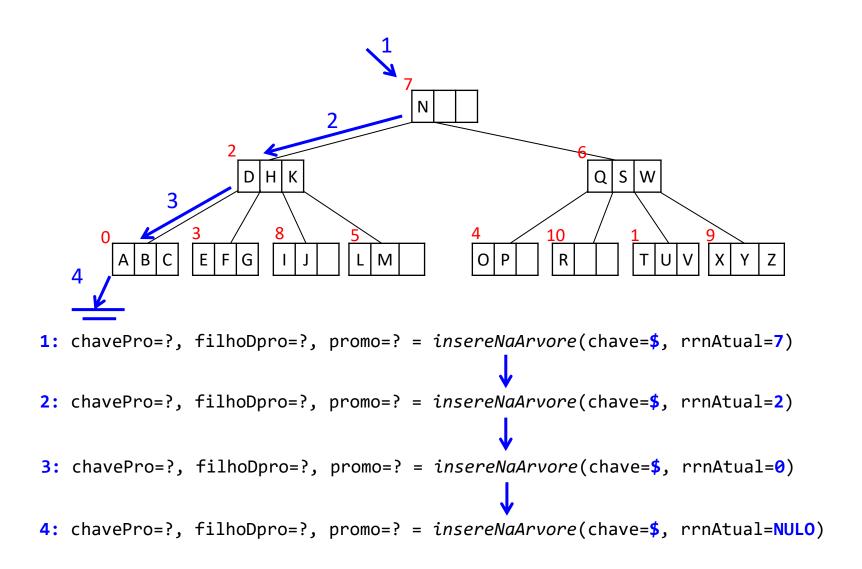
1: chavePro=?, filhoDpro=?, promo=? = insereNaArvore(chave=\$, rrnAtual=7)

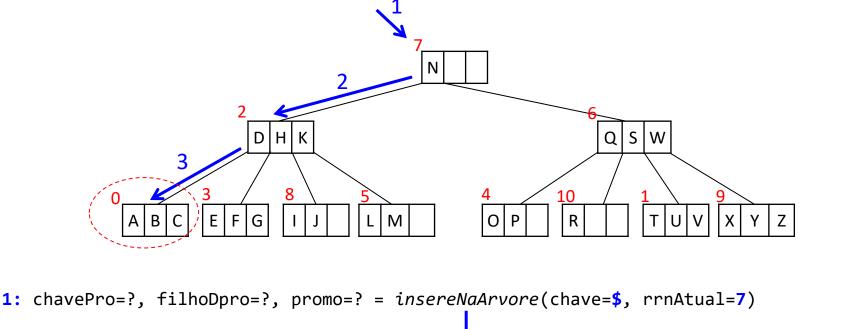


```
1: chavePro=?, filhoDpro=?, promo=? = insereNaArvore(chave=$, rrnAtual=7)
```

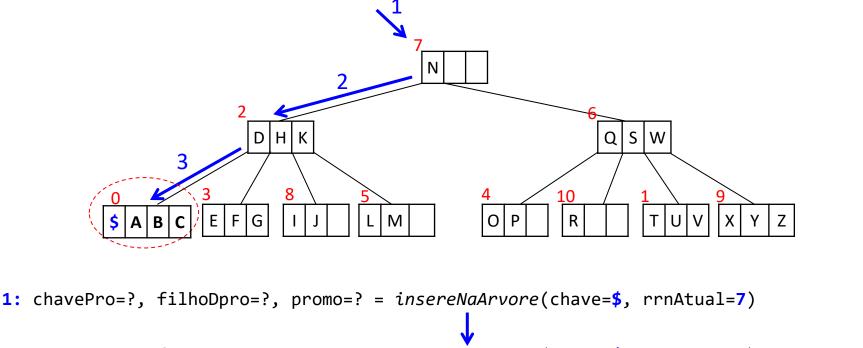
2: chavePro=?, filhoDpro=?, promo=? = insereNaArvore(chave=\$, rrnAtual=2)





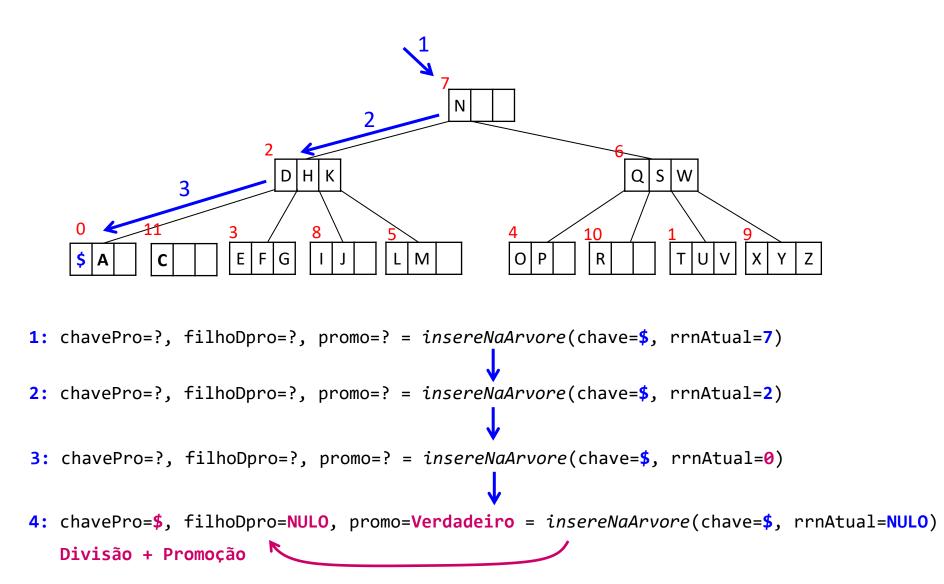


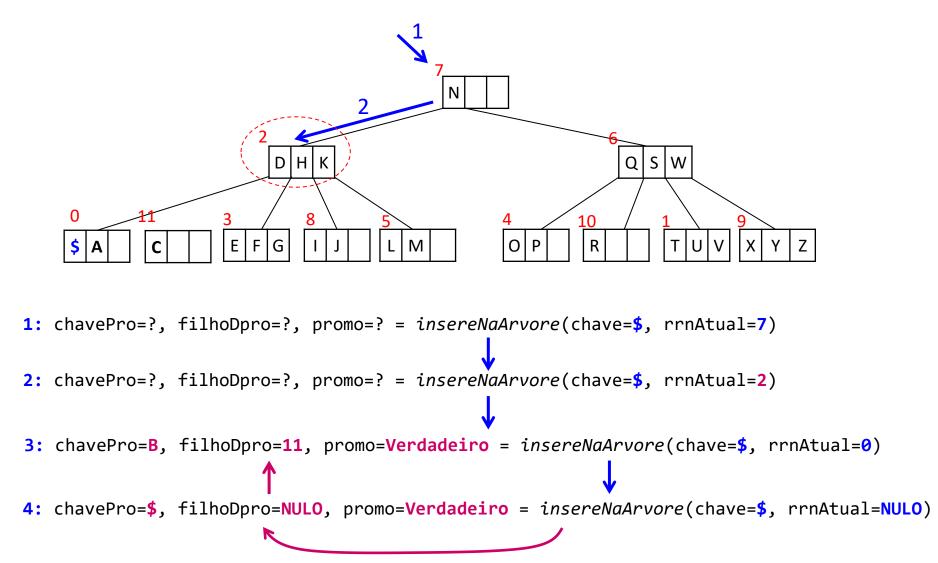
- 2: chavePro=?, filhoDpro=?, promo=? = insereNaArvore(chave=\$, rrnAtual=2)
- 3: chavePro=?, filhoDpro=?, promo=? = insereNaArvore(chave=\$, rrnAtual=0)
- 4: chavePro=\$, filhoDpro=NULO, promo=Verdadeiro = insereNaArvore(chave=\$, rrnAtual=NULO)

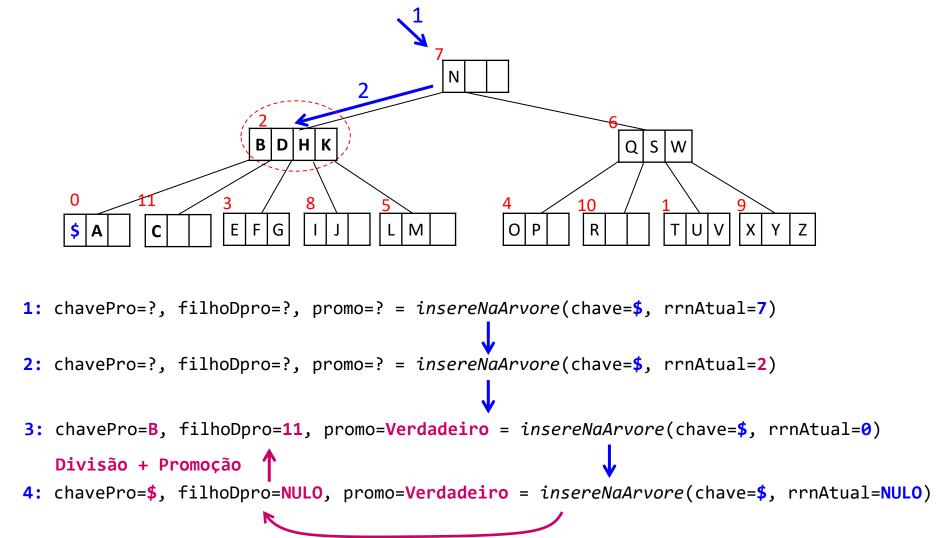


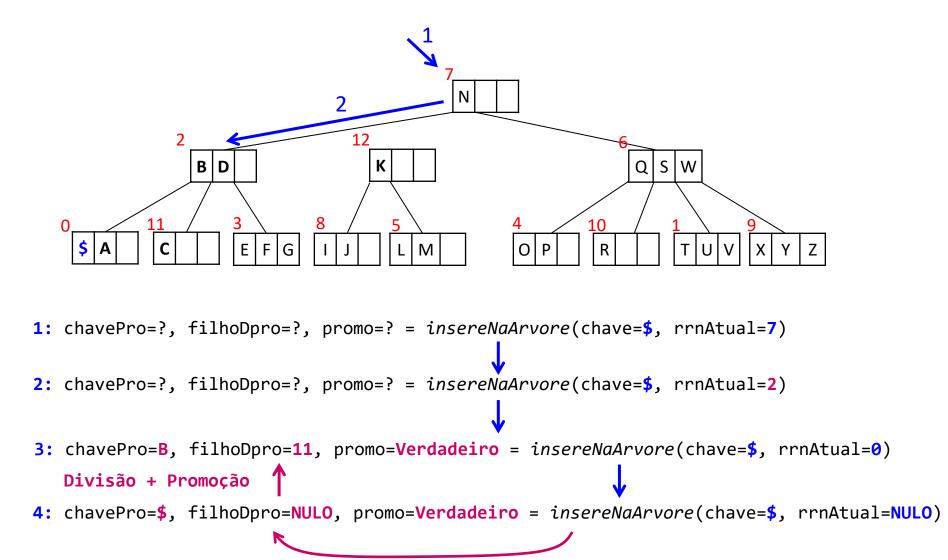
- 2: chavePro=?, filhoDpro=?, promo=? = insereNaArvore(chave=\$, rrnAtual=2)
  3: chavePro=?, filhoDpro=?, promo=? = insereNaArvore(chave=\$, rrnAtual=0)
  4: chavePro=\$, filhoDpro=NULO, promo=Verdadeiro = insereNaArvore(chave=\$, rrnAtual=NULO)
- 4: chavePro=\$, †ilhoDpro=NULO, promo=**Verdadeiro** = *insereNaArvore*(chave=\$, rrnAtual=NULO

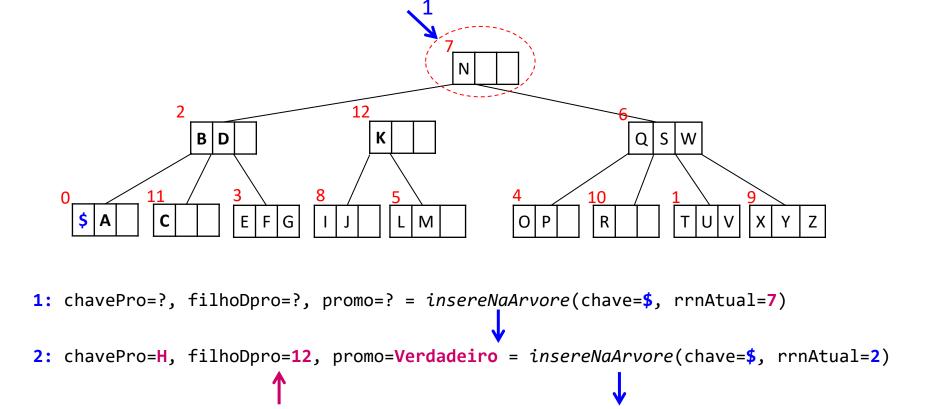
  Divisão + Promoção





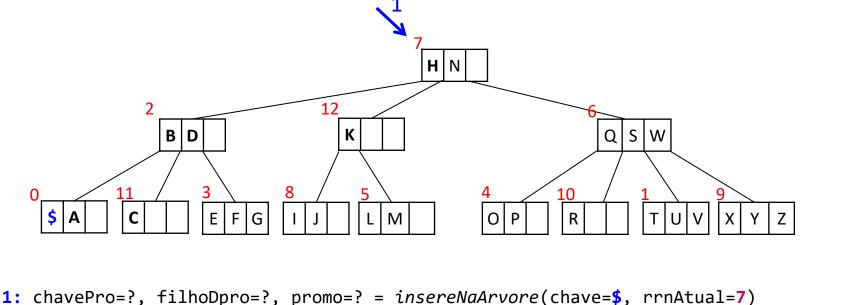


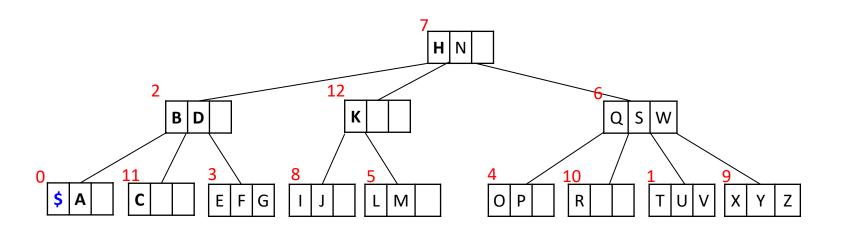




3: chavePro=B, filhoDpro=11, promo=Verdadeiro = insereNaArvore(chave=\$, rrnAtual=0)

4: chavePro=\$, filhoDpro=NULO, promo=Verdadeiro = insereNaArvore(chave=\$, rrnAtual=NULO)





1: chavePro=NULO, filhoDpro=NULO, promo=Falso = insereNaArvore(chave=\$, rrnAtual=7)

2: chavePro=H, filhoDpro=12, promo=Verdadeiro = insereNaArvore(chave=\$, rrnAtual=2)

3: chavePro=B, filhoDpro=11, promo=Verdadeiro = insereNaArvore(chave=\$, rrnAtual=0)

4: chavePro=\$, filhoDpro=NULO, promo=Verdadeiro = insereNaArvore(chave=\$, rrnAtual=NULO)

- A função insere utiliza várias funções auxiliares:
  - lePagina(rrn)
  - escrevePagina(rrn, pag)
  - buscaNaPagina(chave, pag)
  - insereNaPagina(chave, filhoD, pag)
  - divide(chave, filhoD, pag)

```
FUNÇÃO lePagina (rrn)

calcule o byte-offset da página a partir do rrn

faça seek no arquivo árvore-B para o byte-offset calculado
leia pag do arquivo árvore-B

retorne pag

fim FUNÇÃO

FUNÇÃO escrevePagina (rrn, pag)

calcule o byte-offset da página a partir do rrn

faça seek no arquivo árvore-B para o byte-offset calculado
escreva pag no arquivo árvore-B

fim FUNÇÃO
```

Note que a variável pag é um objeto da classe Pagina. No arquivo, uma página será um registro de tamanho fixo com campos de tamanho fixo. Dessa forma, as representações de uma página em memória RAM e em arquivo são diferentes. As funções de lePagina e escrevePagina devem cuidar para que essa "conversão" ocorra de forma adequada.

```
FUNÇÃO insereNaPagina (chave, filhoD, pag)
   se pag estiver cheia, aumente a sua capacidade
   faça i receber pag.numChaves
   enquanto i > 0 e chave < pag.chaves[i-1] faça</pre>
        pag.chaves[i] = pag.chaves[i-1]
        pag.filhos[i+1] = pag.filhos[i]
        decremente i
   faça pag.chaves[i] receber chave
   faça pag.filhos[i+1] receber filhoD
   incremente pag.numChaves
fim FUNÇÃO
```

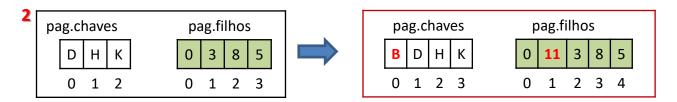
Quando a página estiver cheia, adicione um elemento **NULO** à lista chaves e à lista filhos

#### ☐ Função <u>divide</u>

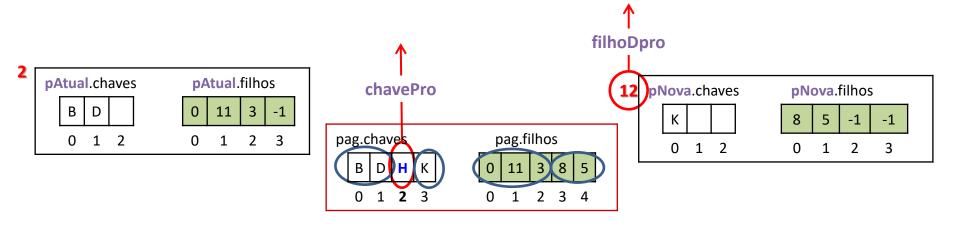
- Cria uma nova página (pNova)
- Distribui as chaves entre a página atual (pAtual) e a nova página (pNova)
- Determina qual <u>chave</u> (chavePro) e qual <u>RRN</u> (filhoDpro) promover
  - chavePro (chave promovida) -> sempre é a chave mediana da página
    - Como a página tem um tamanho fixo, a chave mediana sempre estará na mesma posição da lista de chaves
  - filhoDpro (referência do filho direito) → sempre é o RRN da nova página
    - A nova página sempre é gravada no fim do arquivo 

       cálculo do RRN da nova página pode ser feito por uma função novo\_rrn()
- Retorna chavePro, filhoDpro, pAtual, pNova

- $\square$  Exemplo: divide (chave = 'B', filhoD = 11, pag = 2)
  - Insira chave (B) e filhoD (11) na posição apropriada em pag



Divida o conteúdo de pag entre pAtual e pNova, exceto pela chave mediana (H),
 que será promovida juntamente com o RRN da pNova (12)



```
FUNÇÃO divide (chave, filhoD, pag)

insira chave e filhoD em pag # usando a função insereNaPagina

faça meio receber ORDEM // 2

faça chavePro receber pag.chaves[meio]

faça filhoDpro receber o RRN que a pNova terá no arquivo árvore-b

faça pAtual receber o conteúdo de pag até meio

faça pNova receber o conteúdo de pag a partir de meio+1

retorne chavePro, filhoDpro, pAtual, pNova
```

- Como saber qual RRN a pNova terá no arquivo árvore-b?
  - Sempre que uma página é criada, ela é gravada no fim do arquivo
  - As páginas têm tamanho fixo e conhecido → TAM\_PAG

```
FUNÇÃO novo_rrn()
  faça seek para o fim do arquivo
  faça offset receber o byte-offset do fim do arquivo
  retorne (offset - TAM_CAB) //TAM_PAG
fim FUNÇÃO
```

#### Árvore-B

- As inserções devem ser feitas por uma função gerenciadora
- Tal função executa os seguintes processos:
  - Lê as chaves a serem armazenadas na árvore-B e chama a função insereNaArvore()
  - Cria uma nova raiz quando houver divisão da raiz atual
    - I.e., quando a função insereNaArvore() retornar Verdadeiro para a promoção
    - Cria a página que será a nova raiz, inserindo a chave promovida e atualizando seus filhos
    - Atualiza o RRN da raiz

#### Árvore-B

```
FUNÇÃO gerenciadorDeInsercao(raiz)
  leia uma chave e armazene-a em chave
  enquanto existirem chaves a serem inseridas faça
     chavePro, filhoDpro, promoção = insereNaArvore(raiz, chave)
     se promoção então
       inicialize pNova
       pNova.filhos[0] = raiz  # filho esquerdo
       pNova.filhos[1] = filhoDpro  # filho direito
       incremente pNova.numChaves
       escreva pNova no arquivo da árvore-b
       faça raiz receber o RRN de pNova # RRN da nova página raiz
     fim se
     leia a próxima chave e armazene-a em chave
  fim enquanto
  retorne raiz
fim FUNÇÃO
```

#### Árvore-B

☐ A função principal fica responsável por abrir (ou criar) o arquivo da árvore-B e chamar o gerenciador

```
FUNÇÃO principal()
   se o arquivo árvore-B existe então
        abra-o para leitura e escrita como arqArvb
        leia o cabeçalho e armazene-o em raiz
   senão
        abra-o um novo arquivo para leitura e escrita como arqArvb
        faça raiz receber 0 e a escreva no cabeçalho de arqArvb
        inicialize pag e a escreva no arquivo arqArvb
   fim se
   raiz = gerenciadorDeInsercao(raiz)
   escreva raiz no cabeçalho do arquivo arqArvb
   feche o arquivo arqArvb
fim FUNCÃO
```