#### Árvores B de busca

#### MC202 - Estrutura de dados

Alexandre Xavier Falcão (afalcao@ic.unicamp.br)

Thiago Vallin Spina (tvspina@ic.unicamp.br)

#### Árvores B

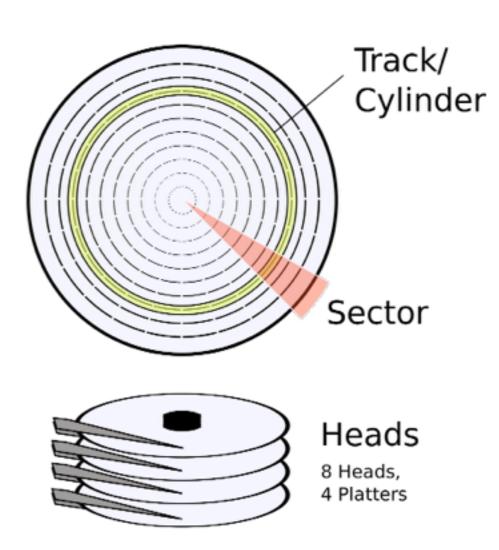
- Generalização de árvores binárias de busca
- Otimizada para acesso a grandes volumes de dados em disco
- Nós contêm múltiplas chaves e múltiplos filhos

# Árvores B: Motivação

- Acesso a dados em disco é lento (ordens de magnitude mais devagar que na memória – milissegundos versus nanosegundos)
- Elementos em disco são armazenados contiguamente em blocos de uma mesma faixa ("páginas")
- O acesso de dados no HD é otimizado para trazer múltiplas páginas por vez

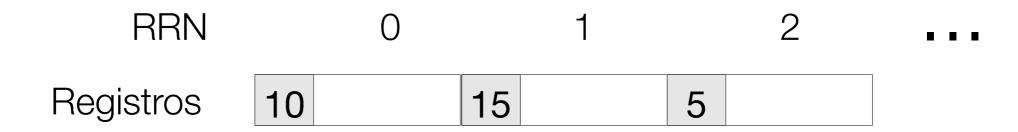
# Árvores B: Motivação

- Acesso a dados em disco é lento (ordens de magnitude mais devagar que na memória – milissegundos versus nanosegundos)
- Elementos em disco são armazenados contiguamente em blocos de uma mesma faixa ("páginas")
- O acesso de dados no HD é otimizado para trazer múltiplas páginas por vez



#### Acesso a dados

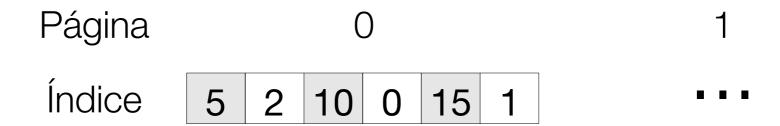
- Suponha, por exemplo, um arquivo binário amarzenado em disco com vários registros de tamanho fixo, contendo informações sobre clientes de uma empresa
- Cada registro é identificado por uma chave primária



- O Sistema Operacional agrupa esses registros por página e cada operação de leitura/ escrita envolve trazer para a memória cache ou levar para o disco uma página
- Leitura e gravações são custosas e o objetivo é minimizá-las quando inserimos, buscamos e removemos registros
- O arquivo de dados normalmente não cabe na memória principal

#### Acesso a dados: Estratégia

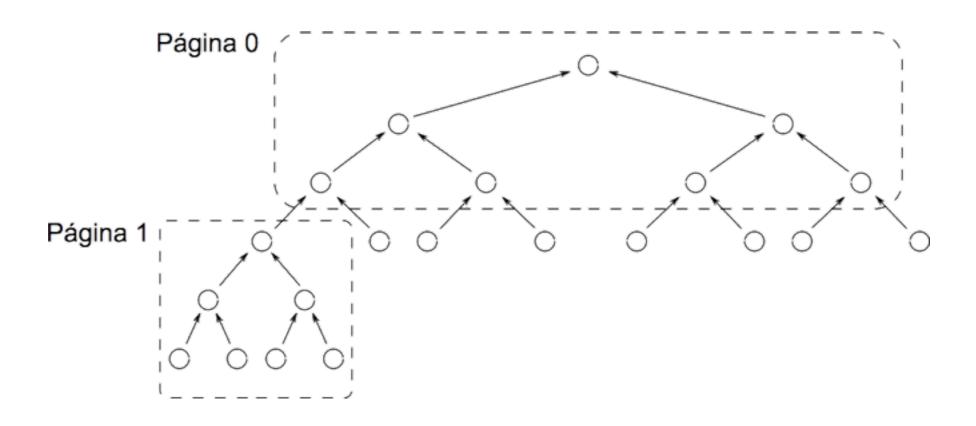
- Guardar a chave dos registros em um arquivo separado (índice primário)
- Menor que o arquivo de registros (cabe parcial/totalmente na memória)
- As operações de inserção, remoção e busca envolvem carregar o índice de acordo com alguma estrutura de dados



 Exemplo: durante a busca, ao encontrar o elemento de acordo com sua chave primária o acesso aos dados é feito diretamente via seu RRN (relative record number)

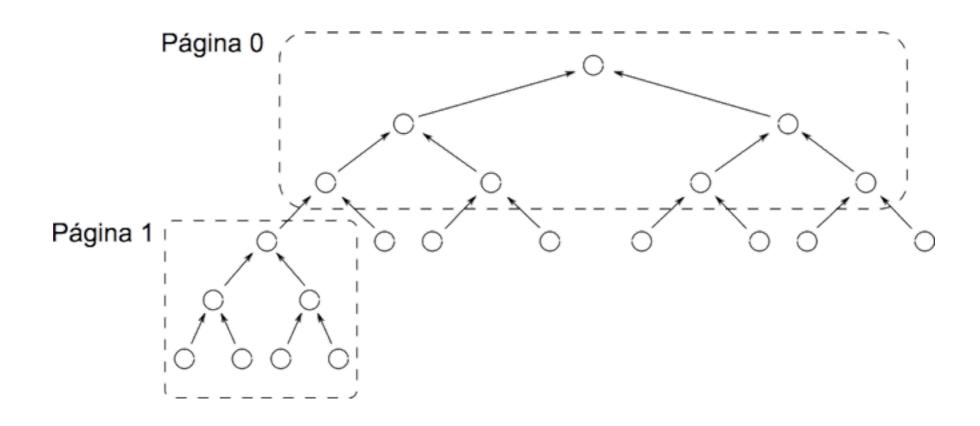
#### Acesso a dados: Exemplo com AVL

- Supondo 7 registros por página em uma árvore binária AVL, com 2 acessos a disco encontramos qualquer um de 63 registros
- O número de acessos é  $\log_{k+1}(N+1)$ , onde N é o número de registros e k o número de registros por página



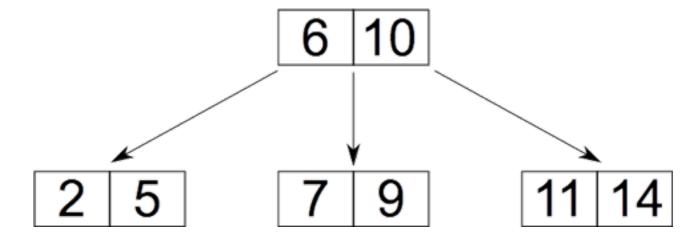
#### Acesso a dados: Exemplo com AVL

- Para  $N = 2^{27}$ -1 registros e k = 511 registros por página, apenas 3 acessos a disco seriam necessários
- Contudo, árvores AVL são construídas de cima para baixo envolvendo o acesso à outras páginas para sua manutenção



#### Árvores B

- Criadas por R. Bayer e E. M. McCreight em 1972
- Armazenam até b > 1 registros com chave por nó (ordem da árvore)
- Construção de baixo para cima
- Na memória, árvores AVL requerem  $\log_2(N+1)$  acessos para achar um nó, ao passo que árvores B necessitam de  $\log_b(N+1)$



<sup>\*</sup> Omitimos o RRN ou outros dados do registro na representação gráfica

# Árvores B: Definição

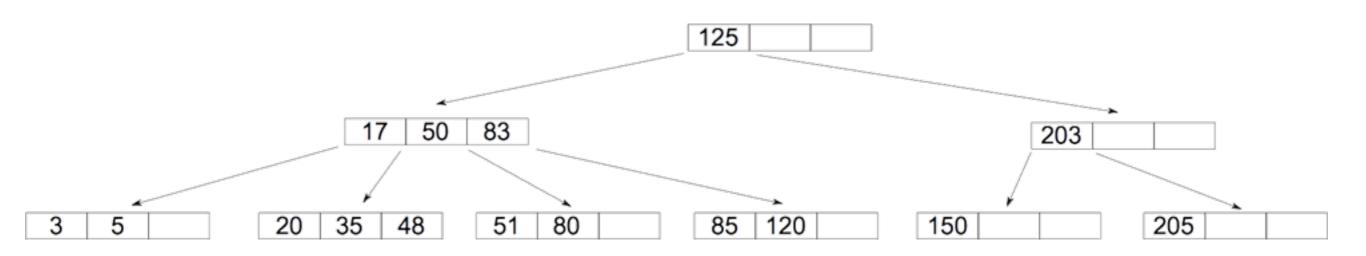
- Uma árvore é considerada B de ordem b > 1 se:
  - 1. Todas as folhas tem o mesmo nível
  - 2. Cada nó interno tem um número variável r de registros e r+1 filhos, onde:

A. 
$$\left| \frac{b}{2} \right| \le r \le b$$
 se o nó não é raiz

- B. 1 < r < b se o nó é raiz
- 3. Cada folha tem um número variável r de registros obedecendo à mesma restrição do item 2

# Árvores B: Exemplo

Árvore B de ordem b = 3



## Árvores B

• Em uma árvore B com ordem b = 255 pode-se armazenar:

Mínimo Máximo

Nível	Nós	Registros	Nós	Registros
1	1	1	1	255
2	2	2x127	256	256x255
3	2x128	2x128x127	256x256	256
4	32.768	4.161.536	16.777.216	4.278.190.080

# Árvores B: Implementação

• Em cada nó, os elementos são guardados por ordem crescente de chave

```
#define TAMMAX 511 /*Este eh o tamanho maximo de filhos */

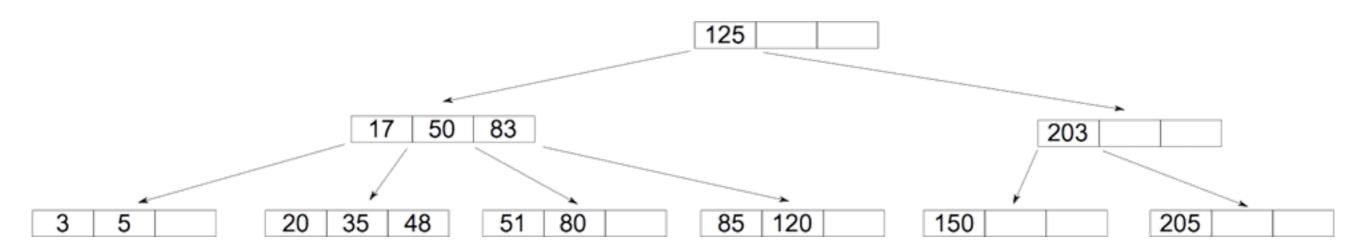
typedef struct arvb { /* Registro que representa nó em árvore B */
    int ordem; /*tamanho maximo desta arvore, que pode ser variavel*/
    int elems; /*quantidade de elementos ocupados da arvore*/
    int info[TAMMAX+1]; /*Vetor contendo todas as informacoes do no*/
    struct arvb *filhos[TAMMAX+2]; /*Vetor contendo todos os filhos */
} ArvB;

ArvB *ArvBCria(int ordem);
/* Cria uma arvore B com a ordem passada pelo parametro. Devolve NULL
    Caso a ordem seja maior do que o tamanho maximo especificado, ou
    se deu algum pau de memoria
*/

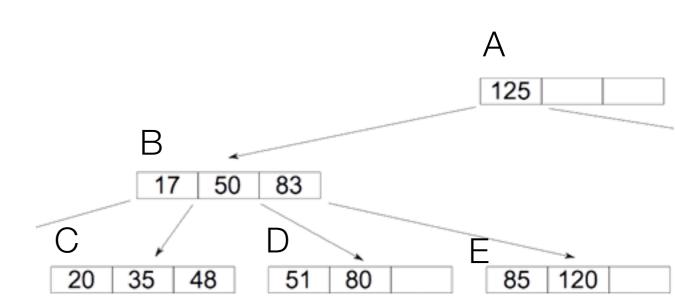
int ArvBDestroi(ArvB **arvore);
/* Destroi a Arvore B. O apontador arvore deve retornar Nulo.
    int retorna 1 se tudo deu certo, ou 0 se deu algum tipo de pau.
*/
```

#### Árvores B: Busca de Elementos

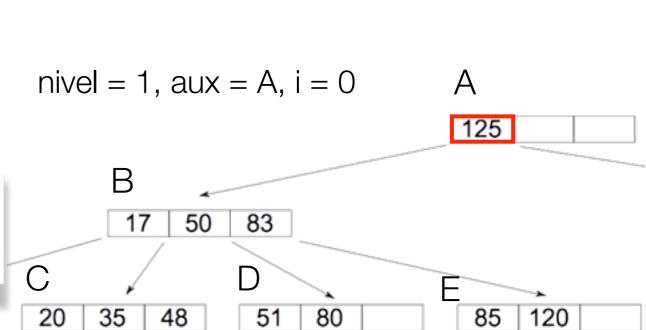
Como achar o elemento 48?



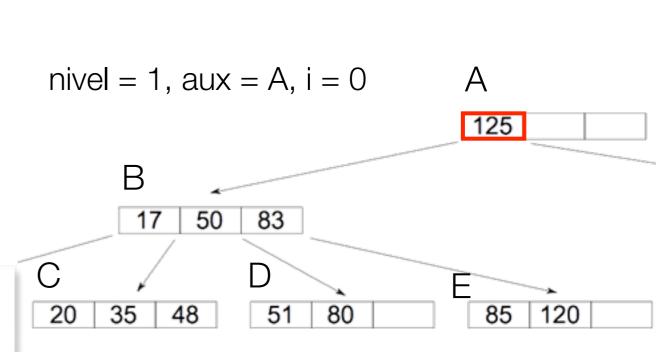
```
int ArvBBusca(ArvB *arvore, int valor)
/* Busca o valor "Valor" na arvore "arvore".
  A funcao deve retornar θ se o valor nao existir na arvore ou se
  ocorrer algum tipo de Pau. Caso o valor esteja na arvore, a funcao
  deve retornar o nivel no qual o valor se encontra (a raiz
  possui nivel 1
 int nivel = 1, i = 0;
 ArvB *aux:
  aux = arvore;
 if (aux == NULL)
   return Θ;
 while(nivel) {
   while((aux->info[i]<valor)&&(i<aux->elems))
   /*procura o primeiro elemento maior que o valor, ou a posicao depois
     da arvore*/
   if ((aux->info[i] == valor)&&(i<aux->elems))
     return(nivel);
   /*verifica se achou o elemento (fora da arvore nao vale*/
   else {
     if (aux->filhos[i] != NULL) {
        aux = aux->filhos[i];
       i = 0;
        nivel++:
     } else
        return 0;
     /* se nao achou o elemento neste nivel, tenta descer um nivel.
         se nao conseguir, retorna 0 que faiou.
 return 0;
```



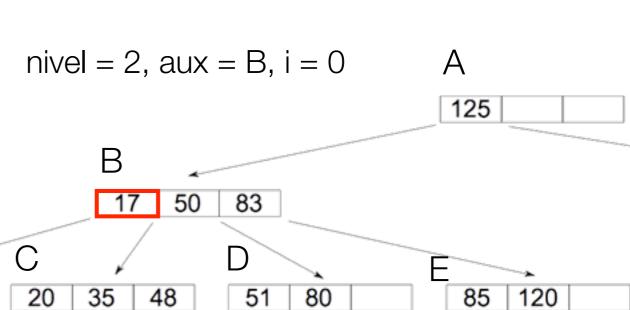
```
int ArvBBusca(ArvB *arvore, int valor)
/* Busca o valor "Valor" na arvore "arvore".
  A funcao deve retornar θ se o valor nao existir na arvore ou se
  ocorrer algum tipo de Pau. Caso o valor esteja na arvore, a funcao
  deve retornar o nivel no qual o valor se encontra (a raiz
  possui nivel 1
 int nivel = 1, i = 0;
 ArvB *aux:
  aux = arvore;
 if (aux == NULL)
 while(nivel) {
   while((aux->info[i]<valor)&&(i<aux->elems))
    /*procura o primeiro elemento maior que o valor, ou a posicao depois
   if ((aux->info[i] == valor)&&(i<aux->elems))
      return(nivel);
   /*verifica se achou o elemento (fora da arvore nao vale*/
   else {
     if (aux->filhos[i] != NULL) {
        aux = aux->filhos[i];
       i = 0;
        nivel++;
     } else
        return 0;
     /* se nao achou o elemento neste nivel, tenta descer um nivel.
         se nao conseguir, retorna 0 que faiou.
 return 0;
```



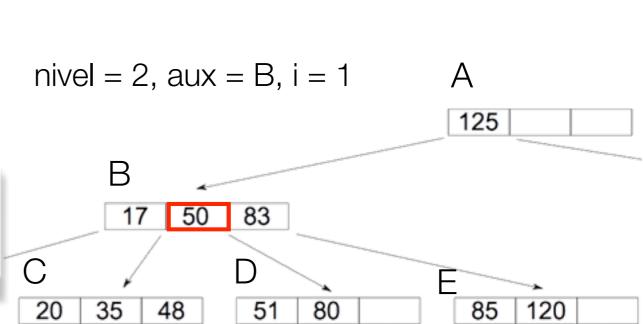
```
int ArvBBusca(ArvB *arvore, int valor)
/* Busca o valor "Valor" na arvore "arvore".
  A funcao deve retornar θ se o valor nao existir na arvore ou se
  ocorrer algum tipo de Pau. Caso o valor esteja na arvore, a funcao
  deve retornar o nivel no qual o valor se encontra (a raiz
  possui nivel 1
 int nivel = 1, i = 0;
 ArvB *aux:
  aux = arvore;
 if (aux == NULL)
   return Θ;
 while(nivel) {
   while((aux->info[i]<valor)&&(i<aux->elems))
   /*procura o primeiro elemento maior que o valor, ou a posicao depois
   if ((aux->info[i] == valor)&&(i<aux->elems))
     return(nivel);
    /*verifica se achou o elemento (fora da arvore nao vale*/
      if (aux->filhos[i] != NULL) {
        aux = aux->filhos[i];
        i = 0;
        nivel++;
     } else
        return 0;
     /* se nao achou o elemento neste nivel, tenta descer um nivel.
         se nao conseguir, retorna 0 que faiou.
 return 0;
```



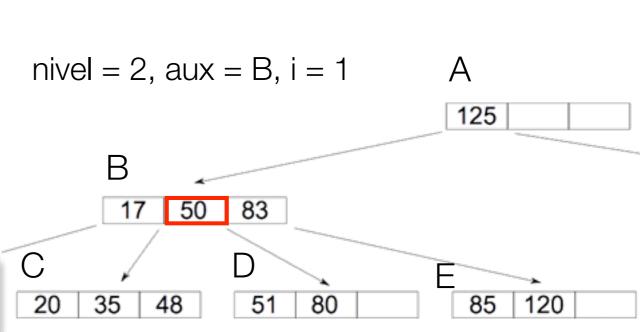
```
int ArvBBusca(ArvB *arvore, int valor)
/* Busca o valor "Valor" na arvore "arvore".
  A funcao deve retornar θ se o valor nao existir na arvore ou se
  ocorrer algum tipo de Pau. Caso o valor esteja na arvore, a funcao
  deve retornar o nivel no qual o valor se encontra (a raiz
  possui nivel 1
 int nivel = 1, i = 0;
 ArvB *aux:
  aux = arvore;
 if (aux == NULL)
   return Θ;
 while(nivel) {
   while((aux->info[i]<valor)&&(i<aux->elems))
   /*procura o primeiro elemento maior que o valor, ou a posicao depois
     da arvore*/
   if ((aux->info[i] == valor)&&(i<aux->elems))
     return(nivel);
    /*verifica se achou o elemento (fora da arvore nao vale*/
     if (aux->filhos[i] != NULL) {
       aux = aux->filhos[i];
       i = 0;
       nivel++;
     } else
        return 0;
     /* se nao achou o elemento neste nivel, tenta descer um nivel.
         se nao conseguir, retorna 0 que faiou.
 return 0:
```



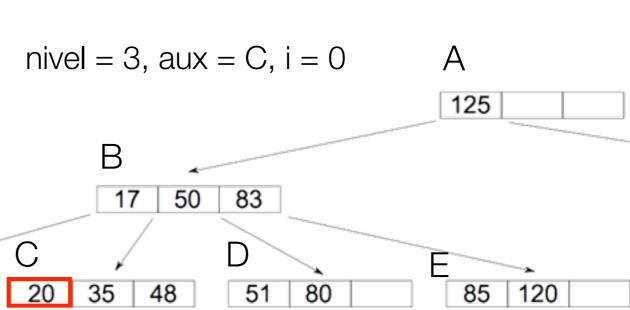
```
int ArvBBusca(ArvB *arvore, int valor)
/* Busca o valor "Valor" na arvore "arvore".
  A funcao deve retornar θ se o valor nao existir na arvore ou se
  ocorrer algum tipo de Pau. Caso o valor esteja na arvore, a funcao
  deve retornar o nivel no qual o valor se encontra (a raiz
  possui nivel 1
 int nivel = 1, i = 0;
 ArvB *aux:
  aux = arvore;
 if (aux == NULL)
 while(nivel) {
   while((aux->info[i]<valor)&&(i<aux->elems))
    /*procura o primeiro elemento maior que o valor, ou a posicao depois
   if ((aux->info[i] == valor)&&(i<aux->elems))
      return(nivel);
    /*verifica se achou o elemento (fora da arvore nao vale*/
   else {
     if (aux->filhos[i] != NULL) {
        aux = aux->filhos[i];
       i = 0;
        nivel++;
     } else
        return 0;
     /* se nao achou o elemento neste nivel, tenta descer um nivel.
         se nao conseguir, retorna 0 que faiou.
 return 0;
```



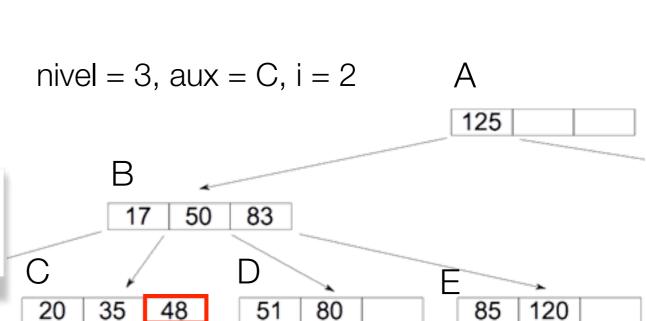
```
int ArvBBusca(ArvB *arvore, int valor)
/* Busca o valor "Valor" na arvore "arvore".
  A funcao deve retornar θ se o valor nao existir na arvore ou se
  ocorrer algum tipo de Pau. Caso o valor esteja na arvore, a funcao
  deve retornar o nivel no qual o valor se encontra (a raiz
  possui nivel 1
 int nivel = 1, i = 0;
 ArvB *aux:
  aux = arvore;
 if (aux == NULL)
   return Θ;
 while(nivel) {
   while((aux->info[i]<valor)&&(i<aux->elems))
   /*procura o primeiro elemento maior que o valor, ou a posicao depois
   if ((aux->info[i] == valor)&&(i<aux->elems))
     return(nivel);
    /*verifica se achou o elemento (fora da arvore nao vale*/
      if (aux->filhos[i] != NULL) {
        aux = aux->filhos[i];
        i = 0;
        nivel++;
     } else
        return 0;
     /* se nao achou o elemento neste nivel, tenta descer um nivel.
         se nao conseguir, retorna 0 que faiou.
 return 0;
```



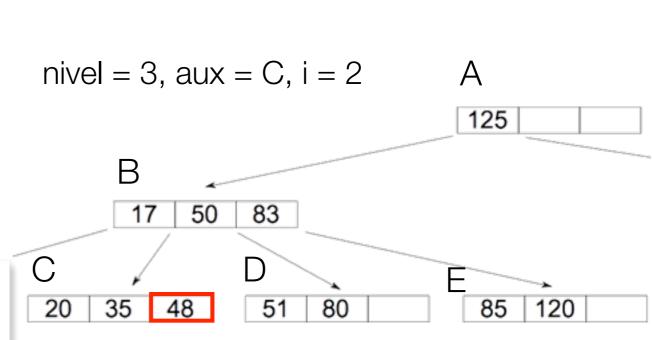
```
int ArvBBusca(ArvB *arvore, int valor)
/* Busca o valor "Valor" na arvore "arvore".
  A funcao deve retornar θ se o valor nao existir na arvore ou se
  ocorrer algum tipo de Pau. Caso o valor esteja na arvore, a funcao
  deve retornar o nivel no qual o valor se encontra (a raiz
  possui nivel 1
 int nivel = 1, i = 0;
 ArvB *aux:
  aux = arvore;
 if (aux == NULL)
   return Θ;
 while(nivel) {
   while((aux->info[i]<valor)&&(i<aux->elems))
   /*procura o primeiro elemento maior que o valor, ou a posicao depois
     da arvore*/
   if ((aux->info[i] == valor)&&(i<aux->elems))
     return(nivel);
    /*verifica se achou o elemento (fora da arvore nao vale*/
     if (aux->filhos[i] != NULL) {
        aux = aux->filhos[i];
       i = 0;
       nivel++;
     } else
        return 0;
     /* se nao achou o elemento neste nivel, tenta descer um nivel.
         se nao conseguir, retorna 0 que faiou.
 return 0:
```



```
int ArvBBusca(ArvB *arvore, int valor)
/* Busca o valor "Valor" na arvore "arvore".
  A funcao deve retornar θ se o valor nao existir na arvore ou se
  ocorrer algum tipo de Pau. Caso o valor esteja na arvore, a funcao
  deve retornar o nivel no qual o valor se encontra (a raiz
  possui nivel 1
 int nivel = 1, i = 0;
 ArvB *aux:
  aux = arvore;
 if (aux == NULL)
 while(nivel) {
   while((aux->info[i]<valor)&&(i<aux->elems))
    /*procura o primeiro elemento maior que o valor, ou a posicao depois
   if ((aux->info[i] == valor)&&(i<aux->elems))
      return(nivel);
   /*verifica se achou o elemento (fora da arvore nao vale*/
   else {
     if (aux->filhos[i] != NULL) {
        aux = aux->filhos[i];
       i = 0;
       nivel++;
     } else
        return 0;
     /* se nao achou o elemento neste nivel, tenta descer um nivel.
         se nao conseguir, retorna 0 que faiou.
 return 0;
```



```
int ArvBBusca(ArvB *arvore, int valor)
/* Busca o valor "Valor" na arvore "arvore".
  A funcao deve retornar θ se o valor nao existir na arvore ou se
  ocorrer algum tipo de Pau. Caso o valor esteja na arvore, a funcao
  deve retornar o nivel no qual o valor se encontra (a raiz
  possui nivel 1
 int nivel = 1, i = 0;
 ArvB *aux:
  aux = arvore;
 if (aux == NULL)
   return Θ;
 while(nivel) {
   while((aux->info[i]<valor)&&(i<aux->elems))
   /*procura o primeiro elemento maior que o valor, ou a posicao depois
   if ((aux->info[i] == valor)&&(i<aux->elems))
     return(nivel);
    /*verifica se achou o elemento (fora da arvore nao vale*/
      if (aux->filhos[i] != NULL) {
        aux = aux->filhos[i];
        i = 0;
        nivel++;
     } else
        return 0;
     /* se nao achou o elemento neste nivel, tenta descer um nivel.
         se nao conseguir, retorna 0 que faiou.
 return 0;
```



```
int ArvBBusca(ArvB *arvore, int valor)
/* Busca o valor "Valor" na arvore "arvore".
  A funcao deve retornar 0 se o valor nao existir na arvore ou se
  ocorrer algum tipo de Pau. Caso o valor esteja na arvore, a funcao
  deve retornar o nivel no qual o valor se encontra (a raiz
  possui nivel 1
                                                                                 nivel = 3, aux = C, i = 2
                                                                                                                                Α
 int nivel = 1, i = 0;
                                                                                                                                 125
 ArvB *aux:
 aux = arvore;
 if (aux == NULL)
                                                                                         В
   return Θ;
 while(nivel) {
   while((aux->info[i]<valor)&&(i<aux->elems))
                                                                                          17
                                                                                                 50
                                                                                                        83
   /*procura o primeiro elemento maior que o valor, ou a posicao depois
                                                                               \mathsf{C}
   if ((aux->info[i] == valor)&&(i<aux->elems))
     return(nivel);
                                                                                 20
                                                                                        35
                                                                                                         51
                                                                                                                                  85
                                                                                                                                        120
    /*verifica se achou o elemento (fora da arvore nao vale*/
      if (aux->filhos[i] != NULL) {
       aux = aux->filhos[i];
       i = 0;
       nivel++;
     } else
       return 0;
     /* se nao achou o elemento neste nivel, tenta descer um nivel.
        se nao conseguir, retorna 0 que faiou.
 return 0;
```

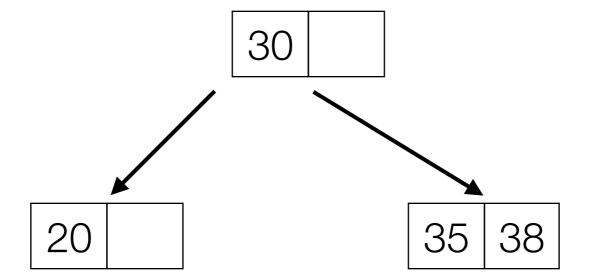
• Exercício: a busca no vetor leva tempo linear na ordem b para verificar cada nó, muito embora os registros estão ordenados por chave no vetor. Otimize a busca! 14

#### Árvores B: Inserção de Elementos

#### Três casos:

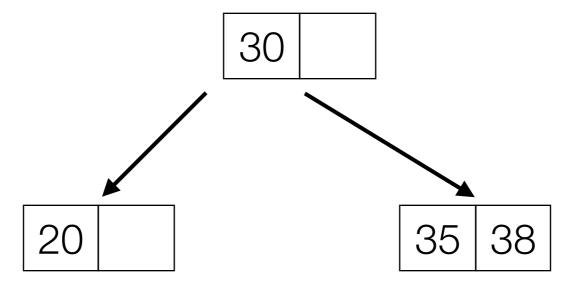
- 1. Ávore vazia: cria nó, insere registro e retorna *verdadeiro* para indicar que a altura da árvore aumentou.
- Encontre o nó folha onde será feita a inserção e a posição da inserção por busca no nó. Se o nó acomoda o registro (r < b), então insira-o e retorne falso.
- 3. Caso contrário, o nó folha não acomoda o novo registro e divide-se em dois após colocá-lo no local candidato. Em seguida, o registro com chave mediana info[m], onde m = (b+1)/2, deve ser inserido no nó pai e a função retorna verdadeiro.
  - Este caso pode se repetir recursivamente até que o caso 2 ocorra (a árvore aumenta de altura no pior dos casos -> caso especial de raiz cheia).

Árvore inicial

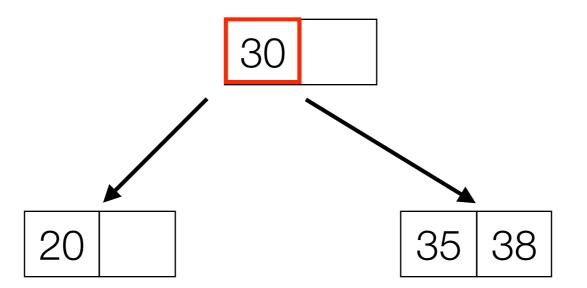


- Insira 25
- Insira 28
- Insira 32

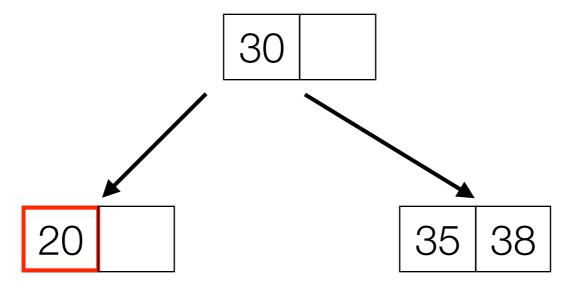
- Insira 25:
  - Caso 2: Encontre recursivamente o nó folha onde será feita a inserção e a posição da inserção por busca no nó. Se o nó acomoda o registro (r < b), então insira o registro e retorne falso.</li>



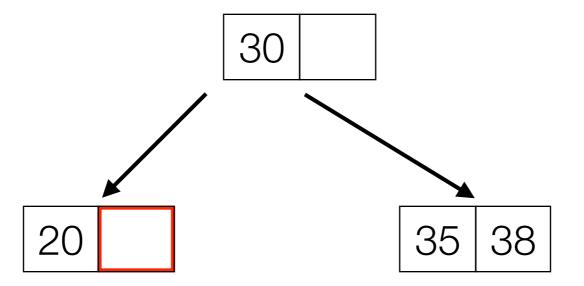
- Insira 25:
  - Caso 2: Encontre recursivamente o nó folha onde será feita a inserção e a posição da inserção por busca no nó. Se o nó acomoda o registro (r < b), então insira o registro e retorne falso.</li>



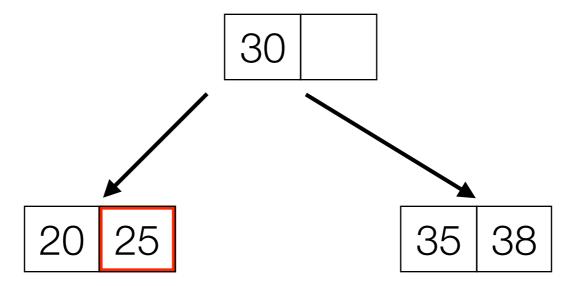
- Insira 25:
  - Caso 2: Encontre recursivamente o nó folha onde será feita a inserção e a posição da inserção por busca no nó. Se o nó acomoda o registro (r < b), então insira o registro e retorne falso.</li>



- Insira 25:
  - Caso 2: Encontre recursivamente o nó folha onde será feita a inserção e a posição da inserção por busca no nó. Se o nó acomoda o registro (r < b), então insira o registro e retorne falso.</li>

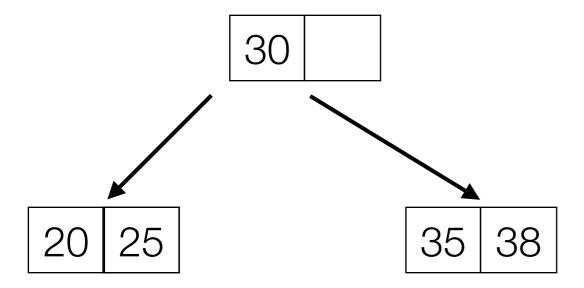


- Insira 25:
  - Caso 2: Encontre recursivamente o nó folha onde será feita a inserção e a posição da inserção por busca no nó. Se o nó acomoda o registro (r < b), então insira o registro e retorne falso.</li>



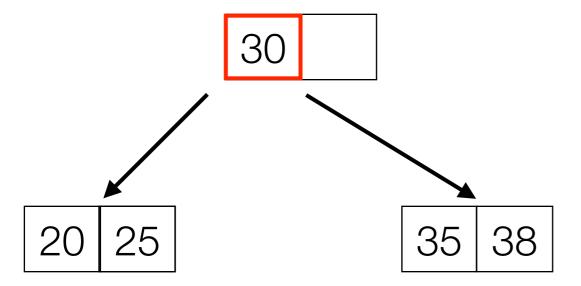
#### Insira 28:

 Caso 3: o o nó folha não acomoda o novo registro e divide-se em dois após colocá-lo no local candidato. Em seguida, o registro com chave mediana info[m], onde m = (b+1)/2, deve ser inserido no nó pai e a função retorna verdadeiro.

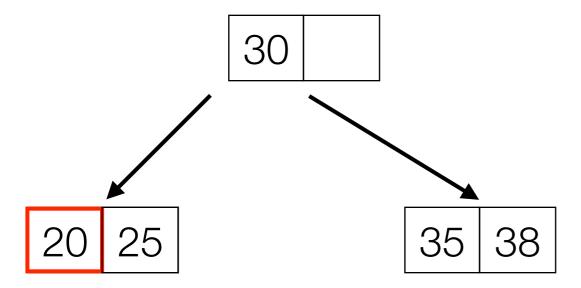


#### Insira 28:

 Caso 3: o o nó folha não acomoda o novo registro e divide-se em dois após colocá-lo no local candidato. Em seguida, o registro com chave mediana info[m], onde m = (b+1)/2, deve ser inserido no nó pai e a função retorna verdadeiro.

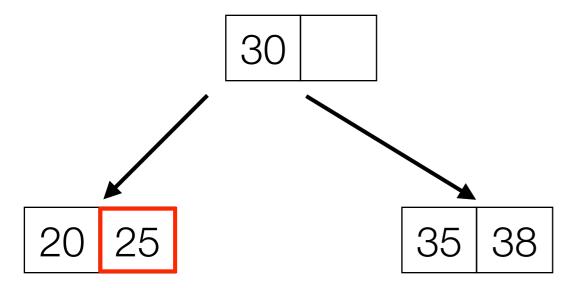


- Insira 28:
  - Caso 3: o o nó folha não acomoda o novo registro e divide-se em dois após colocá-lo no local candidato. Em seguida, o registro com chave mediana info[m], onde m = (b+1)/2, deve ser inserido no nó pai e a função retorna verdadeiro.

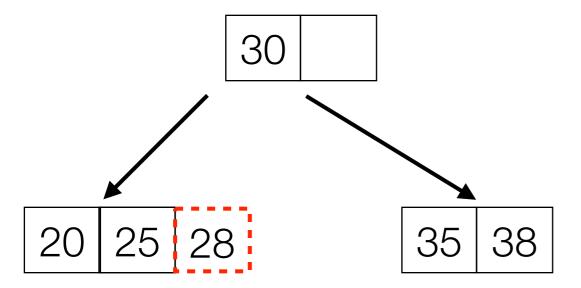


#### Insira 28:

 Caso 3: o o nó folha não acomoda o novo registro e divide-se em dois após colocá-lo no local candidato. Em seguida, o registro com chave mediana info[m], onde m = (b+1)/2, deve ser inserido no nó pai e a função retorna verdadeiro.

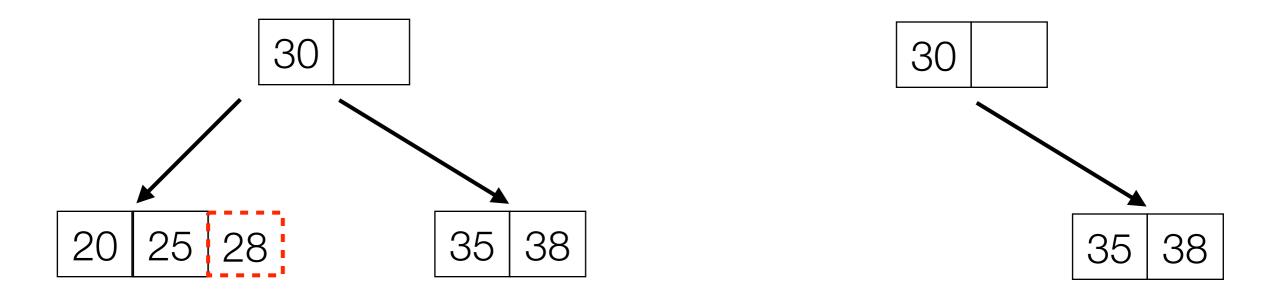


- Insira 28:
  - Caso 3: o o nó folha não acomoda o novo registro e divide-se em dois após colocá-lo no local candidato. Em seguida, o registro com chave mediana info[m], onde m = (b+1)/2, deve ser inserido no nó pai e a função retorna verdadeiro.



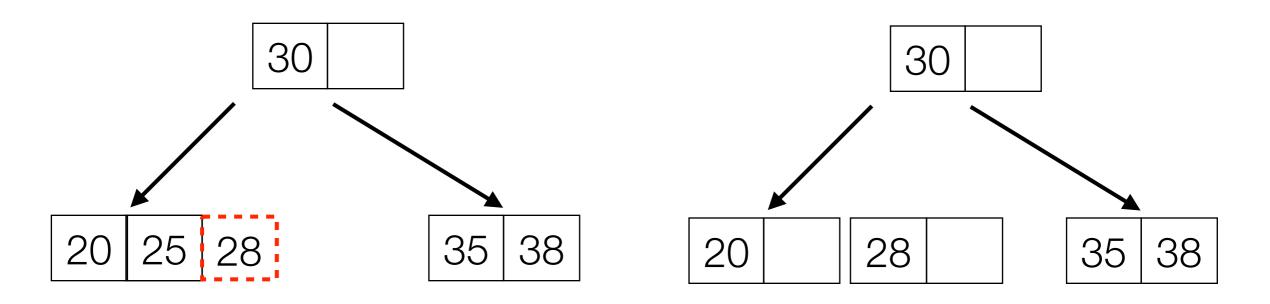
#### Insira 28:

 Caso 3: o o nó folha não acomoda o novo registro e divide-se em dois após colocá-lo no local candidato. Em seguida, o registro com chave mediana info[m], onde m = (b+1)/2, deve ser inserido no nó pai e a função retorna verdadeiro.



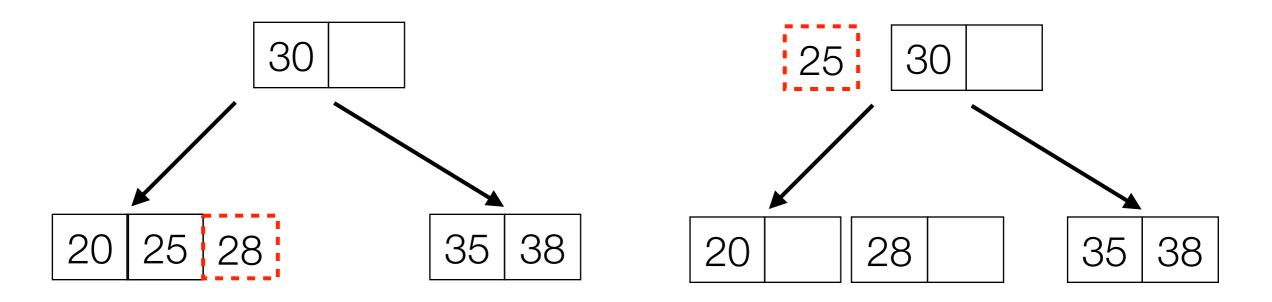
#### Insira 28:

 Caso 3: o o nó folha não acomoda o novo registro e divide-se em dois após colocá-lo no local candidato. Em seguida, o registro com chave mediana info[m], onde m = (b+1)/2, deve ser inserido no nó pai e a função retorna verdadeiro.

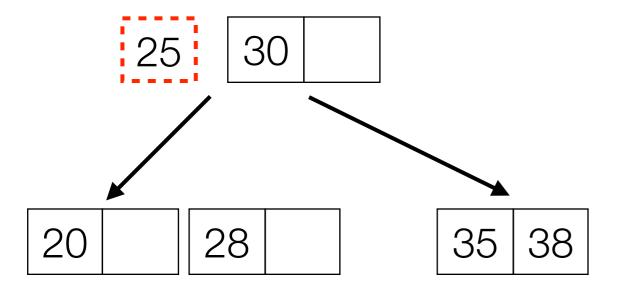


#### Insira 28:

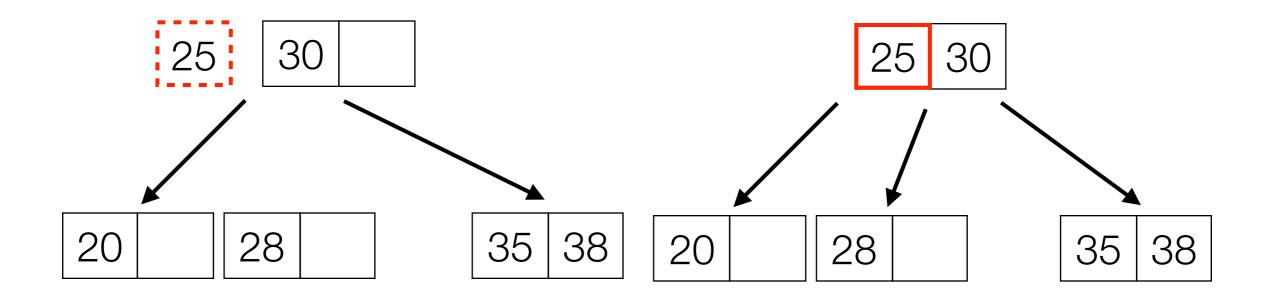
 Caso 3: o o nó folha não acomoda o novo registro e divide-se em dois após colocá-lo no local candidato. Em seguida, o registro com chave mediana info[m], onde m = (b+1)/2, deve ser inserido no nó pai e a função retorna verdadeiro.



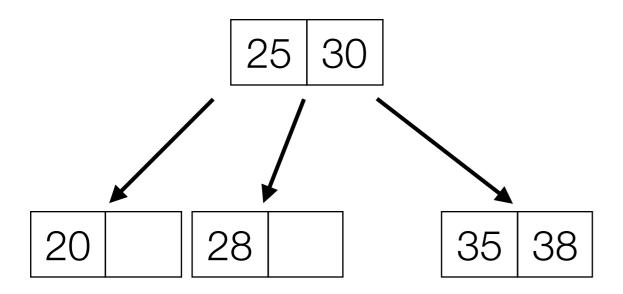
- Insira 25 no nó pai:
  - Volta recursiva da inserção.



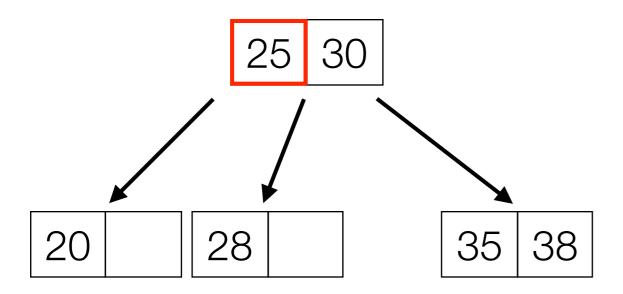
- Insira 25 no nó pai:
  - Volta recursiva da inserção.



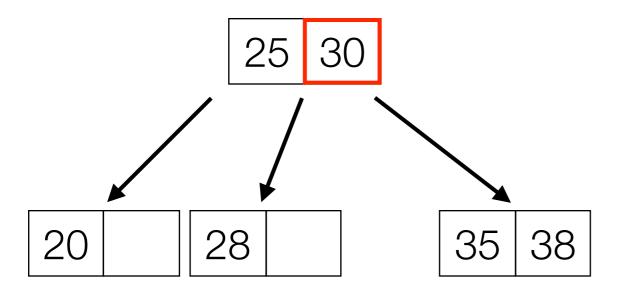
- Insira 32:
  - Caso contrário, o nó folha não acomoda o novo registro e divide-se em dois após colocá-lo no local candidato. Em seguida, o registro com chave mediana info[m], onde m = (b+1)/2, deve ser inserido no nó pai e a função retorna *verdadeiro*.



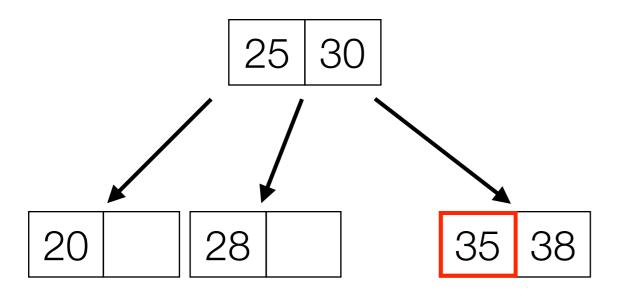
- Insira 32:
  - Caso contrário, o nó folha não acomoda o novo registro e divide-se em dois após colocá-lo no local candidato. Em seguida, o registro com chave mediana info[m], onde m = (b+1)/2, deve ser inserido no nó pai e a função retorna *verdadeiro*.



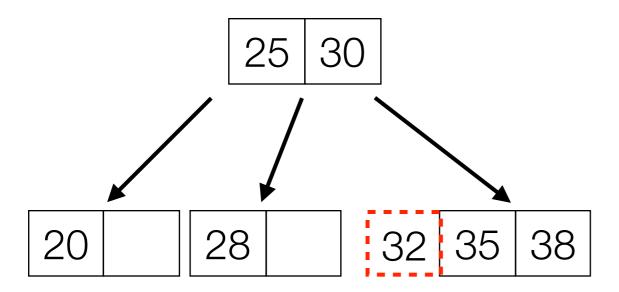
- Insira 32:
  - Caso contrário, o nó folha não acomoda o novo registro e divide-se em dois após colocá-lo no local candidato. Em seguida, o registro com chave mediana info[m], onde m = (b+1)/2, deve ser inserido no nó pai e a função retorna *verdadeiro*.



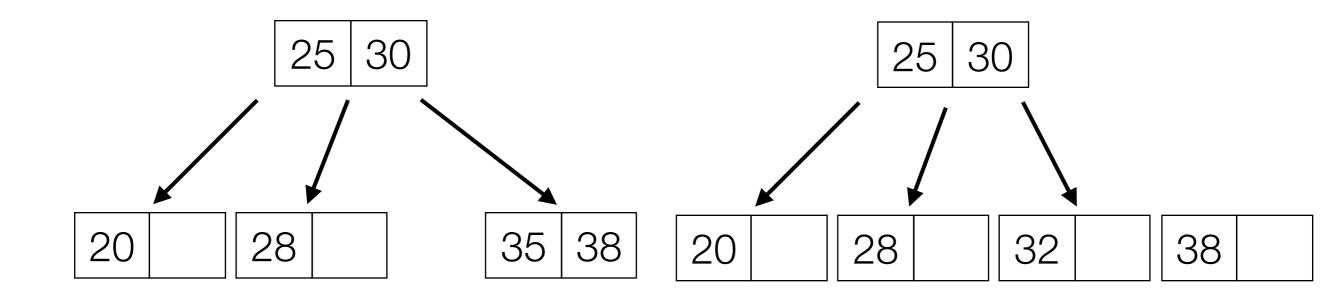
- Insira 32:
  - Caso contrário, o nó folha não acomoda o novo registro e divide-se em dois após colocá-lo no local candidato. Em seguida, o registro com chave mediana info[m], onde m = (b+1)/2, deve ser inserido no nó pai e a função retorna *verdadeiro*.



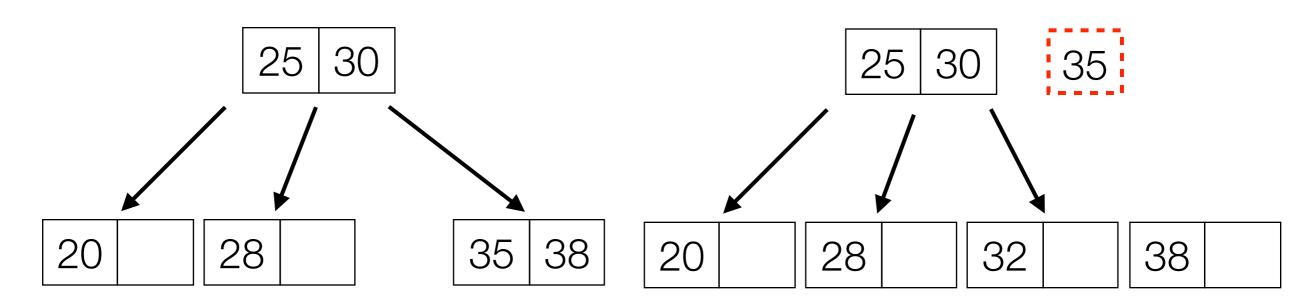
- Insira 32:
  - Caso contrário, o nó folha não acomoda o novo registro e divide-se em dois após colocá-lo no local candidato. Em seguida, o registro com chave mediana info[m], onde m = (b+1)/2, deve ser inserido no nó pai e a função retorna *verdadeiro*.



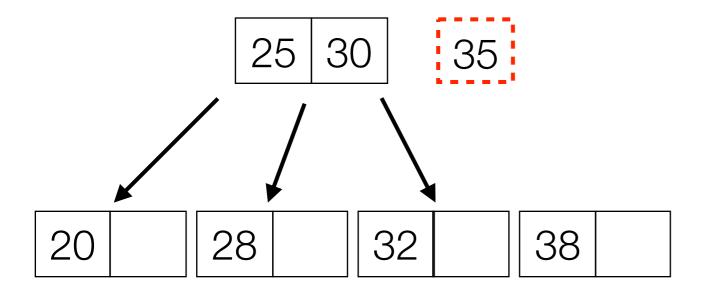
- Insira 32:
  - Caso contrário, o nó folha não acomoda o novo registro e divide-se em dois após colocá-lo no local candidato. Em seguida, o registro com chave mediana info[m], onde m = (b+1)/2, deve ser inserido no nó pai e a função retorna *verdadeiro*.



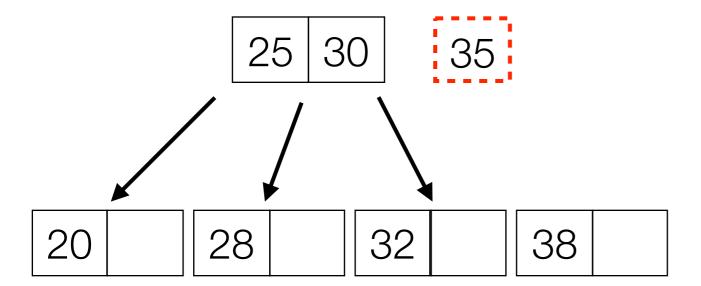
- Insira 32:
  - Caso contrário, o nó folha não acomoda o novo registro e divide-se em dois após colocá-lo no local candidato. Em seguida, o registro com chave mediana info[m], onde m = (b+1)/2, deve ser inserido no nó pai e a função retorna *verdadeiro*.
  - · Insere 35 recursivamente no nó pai



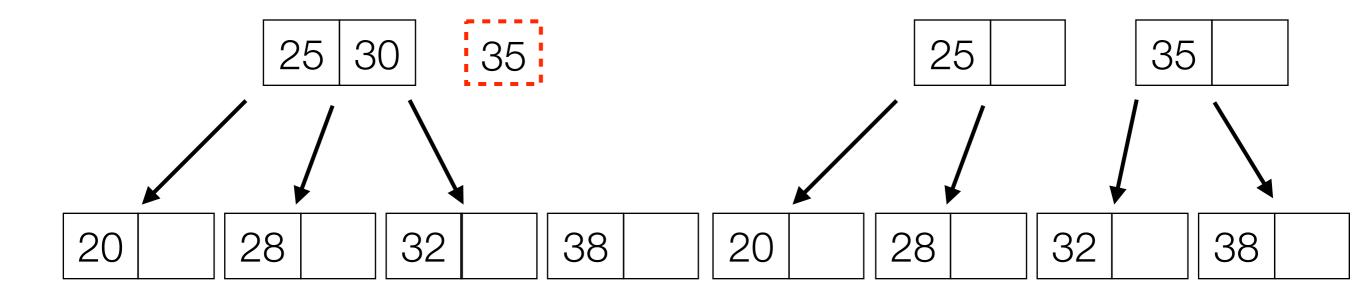
Insere 35 recursivamente no nó pai



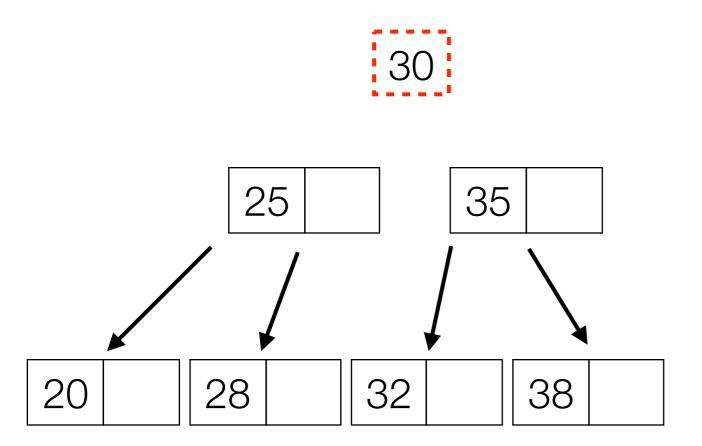
- Insere 35 recursivamente no nó pai
- · Caso 3: nó pai (raiz) cheio



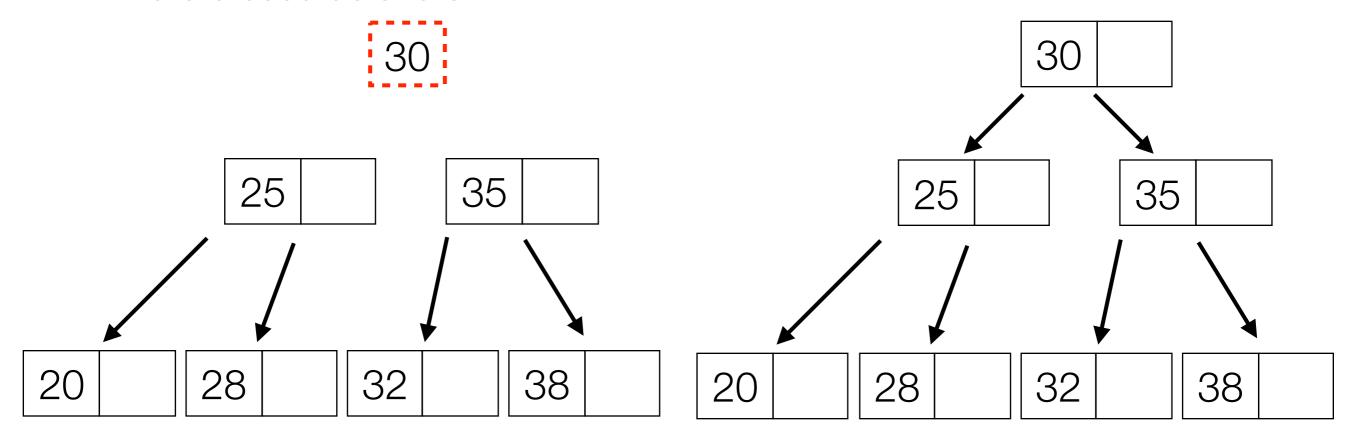
- Insere 35 recursivamente no nó pai
- Caso 3: nó pai (raiz) cheio
- Caso especial: quando a raiz está cheia ela é quebrada
   em duas e a chave mediana (30) vira uma nova raiz



 Caso especial: quando a raiz está cheia ela é quebrada em duas e a chave mediana (30) vira uma nova raiz



- Caso especial: quando a raiz está cheia ela é quebrada em duas e a chave mediana (30) vira uma nova raiz
- Árvore cresce de altura

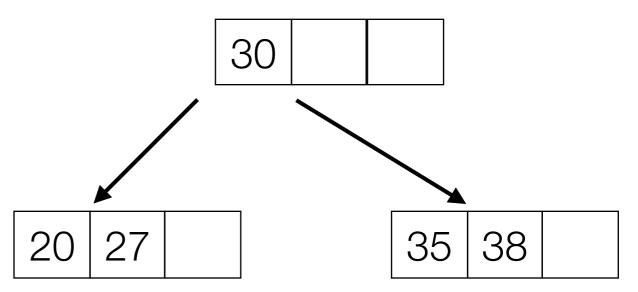


# Árvores B: Implementação da Inserção

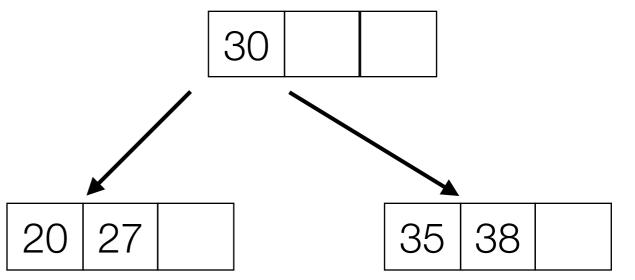
```
int ArvBInsereRec(ArvB **arvore, ArvB **aux, int *valor, int *quebrou)
 int i=0, j=0;
 if (*arvore==NULL) {
     (*quebrou) = 1;
     (*aux) = NULL;
     return 1;
 } else {
   if(BuscaChaveNo(*arvore, *valor, &i)) {
     /* Elemento encontrado na arvore, ignora inserção */
     (*quebrou) = 0;
     return 0;
   } else {
     if (ArvBInsereRec(&((*arvore)->filhos[i]),aux,valor,quebrou)) {
       /* Insere recursivamente o elemento no nó apropriado */
       if (*quebrou) {
         /* O nó filho foi quebrado, então precisamos inserir a chave
            do filho no lugar de i (retornada em *valor) e verificar
            se o nó atual (pai) deve ser quebrado também */
         InsereNovoValorEFilhoNo(*arvore, *aux, *valor, i);
         if (!VerificaOverflow(*arvore)) {
           (*quebrou) = 0;
           /* Verifica se houve estouro de folha */
         } else {
           /* Arvore arrebentada.*/
           (*valor) = TrataOverflow(arvore, aux);
           (*quebrou) = 1;
       return 1;
     return 0;
```

```
int ArvBInsereRec(ArvB **arvore, ArvB **aux, int *valor, int *quebrou)) da Inserção
 int i=0, j=0;
 if (*arvore==NULL) {
     (*quebrou) = 1;
     (*aux) = NULL;
     return 1;
 } else {
   if(BuscaChaveNo(*arvore, *valor, &i)) {
     /* Elemento encontrado na arvore, ignora inserção */
     (*quebrou) = 0;
     return 0;
   } else {
     if (ArvBInsereRec(&((*arvore)->filhos[i]),aux,valor,quebrou)) {
       /* Insere recursivamente o elemento no nó apropriado */
       if (*quebrou) {
         /* O nó filho foi quebrado, então precisamos inserir a chave
            do filho no lugar de i (retornada em *valor) e verificar
            se o nó atual (pai) deve ser quebrado também */
         InsereNovoValorEFilhoNo(*arvore, *aux, *valor, i);
         if (!VerificaOverflow(*arvore)) {
           (*quebrou) = 0;
           /* Verifica se houve estouro de folha */
         } else {
           /* Arvore arrebentada.*/
           (*valor) = TrataOverflow(arvore, aux);
           (*quebrou) = 1;
       return 1;
     return 0;
```

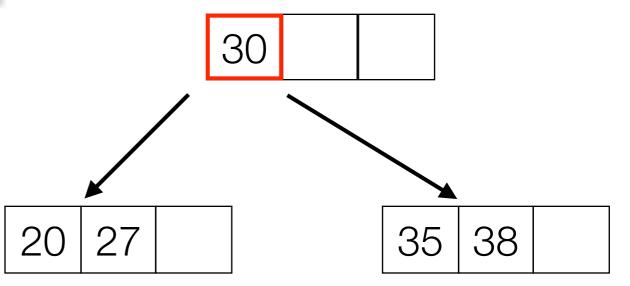
```
int ArvBInsereRec(ArvB **arvore, ArvB **aux, int *valor, int *quebrou)
 int i=0, j=0;
 if (*arvore==NULL) {
     (*quebrou) = 1;
     (*aux) = NULL;
     return 1;
 } else {
   if(BuscaChaveNo(*arvore, *valor, &i)) {
     /* Elemento encontrado na arvore, ignora inserção */
     (*quebrou) = 0;
     return 0;
   } else {
     if (ArvBInsereRec(&((*arvore)->filhos[i]),aux,valor,quebrou)) {
       /* Insere recursivamente o elemento no nó apropriado */
       if (*quebrou) {
         /∗ O nó filho foi quebrado, então precisamos inserir a chave
            do filho no lugar de i (retornada em *valor) e verificar
            se o nó atual (pai) deve ser quebrado também */
         InsereNovoValorEFilhoNo(*arvore, *aux, *valor, i);
         if (!VerificaOverflow(*arvore)) {
           (*quebrou) = 0;
           /* Verifica se houve estouro de folha */
         } else {
           /* Arvore arrebentada.*/
           (*valor) = TrataOverflow(arvore, aux);
           (*quebrou) = 1;
       return 1;
     return 0;
```



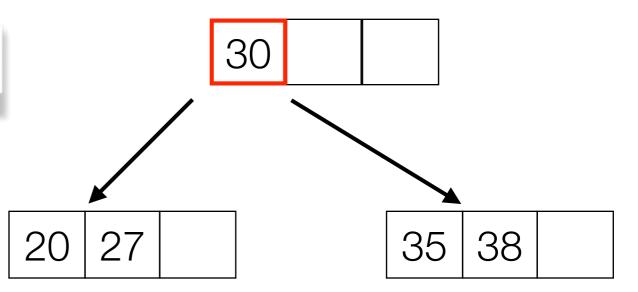
```
int ArvBInsereRec(ArvB **arvore, ArvB **aux, int *valor, int *quebrou)
 if (*arvore==NULL) {
     (*quebrou) = 1;
     (*aux) = NULL;
     return 1;
 } else {
     /* Elemento encontrado na arvore, ignora inserção */
     (*quebrou) = 0;
     return 0;
   } else {
     if (ArvBInsereRec(&((*arvore)->filhos[i]),aux,valor,quebrou)) {
       /* Insere recursivamente o elemento no nó apropriado */
       if (*quebrou) {
         /* O nó filho foi quebrado, então precisamos inserir a chave
            do filho no lugar de i (retornada em *valor) e verificar
            se o nó atual (pai) deve ser quebrado também */
         InsereNovoValorEFilhoNo(*arvore, *aux, *valor, i);
         if (!VerificaOverflow(*arvore)) {
           (*quebrou) = 0;
           /* Verifica se houve estouro de folha */
         } else {
           /* Arvore arrebentada.*/
           (*valor) = TrataOverflow(arvore, aux);
           (*quebrou) = 1;
       return 1;
     return 0;
```



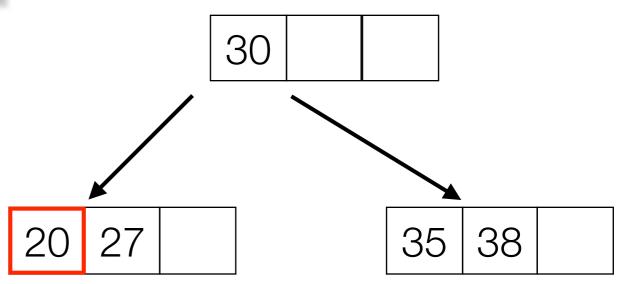
```
int ArvBInsereRec(ArvB **arvore, ArvB **aux, int *valor, int *quebrou)
 int i=0, j=0;
 if (*arvore==NULL) {
     (*quebrou) = 1;
     (*aux) = NULL;
     return 1;
   if(BuscaChaveNo(*arvore, *valor, &i)) {
     (*quebrou) = 0;
     return 0;
   } else {
     if (ArvBInsereRec(&((*arvore)->filhos[i]),aux,valor,quebrou)) {
       /* Insere recursivamente o elemento no nó apropriado */
       if (*quebrou) {
         /* O nó filho foi quebrado, então precisamos inserir a chave
            do filho no lugar de i (retornada em *valor) e verificar
            se o nó atual (pai) deve ser quebrado também */
         InsereNovoValorEFilhoNo(*arvore, *aux, *valor, i);
         if (!VerificaOverflow(*arvore)) {
           (*quebrou) = 0;
           /* Verifica se houve estouro de folha */
         } else {
           /* Arvore arrebentada.*/
           (*valor) = TrataOverflow(arvore, aux);
           (*quebrou) = 1;
       return 1;
     return 0;
```



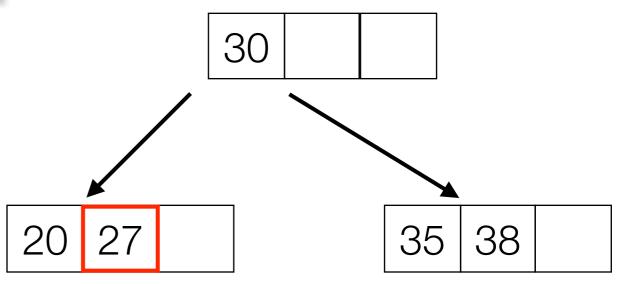
```
int ArvBInsereRec(ArvB **arvore, ArvB **aux, int *valor, int *quebrou)
 int i=0, j=0;
 if (*arvore==NULL) {
     (*quebrou) = 1;
     (*aux) = NULL;
     return 1;
 } else {
   if(BuscaChaveNo(*arvore, *valor, &i)) {
     /* Elemento encontrado na arvore, ignora inserção */
     (*quebrou) = 0;
     return 0;
     if (ArvBInsereRec(&((*arvore)->filhos[i]),aux,valor,quebrou)) {
       /* Insere recursivamente o elemento no nó apropriado */
         /* O nó filho foi quebrado, então precisamos inserir a chave
            do filho no lugar de i (retornada em *valor) e verificar
            se o nó atual (pai) deve ser quebrado também */
         InsereNovoValorEFilhoNo(*arvore, *aux, *valor, i);
         if (!VerificaOverflow(*arvore)) {
           (*quebrou) = 0;
           /* Verifica se houve estouro de folha */
         } else {
           /* Arvore arrebentada.*/
           (*valor) = TrataOverflow(arvore, aux);
           (*quebrou) = 1;
       return 1;
     return 0;
```



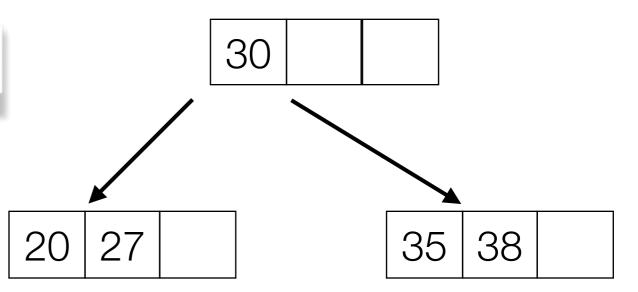
```
int ArvBInsereRec(ArvB **arvore, ArvB **aux, int *valor, int *quebrou)
 int i=0, j=0;
 if (*arvore==NULL) {
     (*quebrou) = 1;
     (*aux) = NULL;
     return 1;
   if(BuscaChaveNo(*arvore, *valor, &i)) {
     (*quebrou) = 0;
     return 0;
   } else {
     if (ArvBInsereRec(&((*arvore)->filhos[i]),aux,valor,quebrou)) {
       /* Insere recursivamente o elemento no nó apropriado */
       if (*quebrou) {
         /* O nó filho foi quebrado, então precisamos inserir a chave
            do filho no lugar de i (retornada em *valor) e verificar
            se o nó atual (pai) deve ser quebrado também */
         InsereNovoValorEFilhoNo(*arvore, *aux, *valor, i);
         if (!VerificaOverflow(*arvore)) {
           (*quebrou) = 0;
           /* Verifica se houve estouro de folha */
         } else {
           /* Arvore arrebentada.*/
           (*valor) = TrataOverflow(arvore, aux);
           (*quebrou) = 1;
       return 1;
     return 0;
```



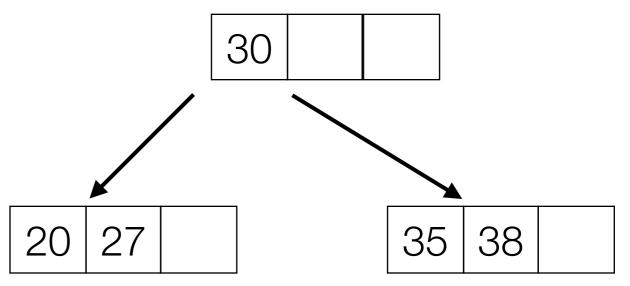
```
int ArvBInsereRec(ArvB **arvore, ArvB **aux, int *valor, int *quebrou)
 int i=0, j=0;
 if (*arvore==NULL) {
     (*quebrou) = 1;
     (*aux) = NULL;
     return 1;
   if(BuscaChaveNo(*arvore, *valor, &i)) {
     (*quebrou) = 0;
     return 0;
   } else {
     if (ArvBInsereRec(&((*arvore)->filhos[i]),aux,valor,quebrou)) {
       /* Insere recursivamente o elemento no nó apropriado */
       if (*quebrou) {
         /* O nó filho foi quebrado, então precisamos inserir a chave
            do filho no lugar de i (retornada em *valor) e verificar
            se o nó atual (pai) deve ser quebrado também */
         InsereNovoValorEFilhoNo(*arvore, *aux, *valor, i);
         if (!VerificaOverflow(*arvore)) {
           (*quebrou) = 0;
           /* Verifica se houve estouro de folha */
         } else {
           /* Arvore arrebentada.*/
           (*valor) = TrataOverflow(arvore, aux);
           (*quebrou) = 1;
       return 1;
     return 0;
```



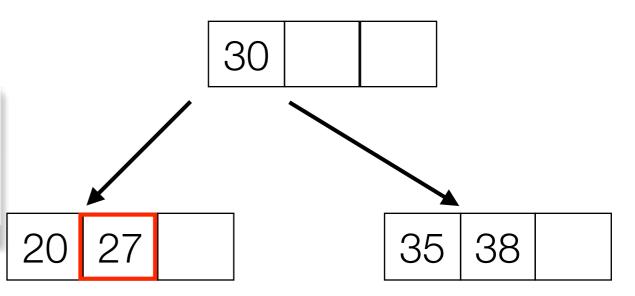
```
int ArvBInsereRec(ArvB **arvore, ArvB **aux, int *valor, int *quebrou)
 int i=0, j=0;
 if (*arvore==NULL) {
     (*quebrou) = 1;
     (*aux) = NULL;
     return 1;
 } else {
   if(BuscaChaveNo(*arvore, *valor, &i)) {
     /* Elemento encontrado na arvore, ignora inserção */
     (*quebrou) = 0;
     return 0;
     if (ArvBInsereRec(&((*arvore)->filhos[i]),aux,valor,quebrou)) {
       /* Insere recursivamente o elemento no nó apropriado */
         /* O nó filho foi quebrado, então precisamos inserir a chave
            do filho no lugar de i (retornada em *valor) e verificar
            se o nó atual (pai) deve ser quebrado também */
         InsereNovoValorEFilhoNo(*arvore, *aux, *valor, i);
         if (!VerificaOverflow(*arvore)) {
           (*quebrou) = 0;
           /* Verifica se houve estouro de folha */
         } else {
           /* Arvore arrebentada.*/
           (*valor) = TrataOverflow(arvore, aux);
           (*quebrou) = 1;
       return 1;
     return 0;
```



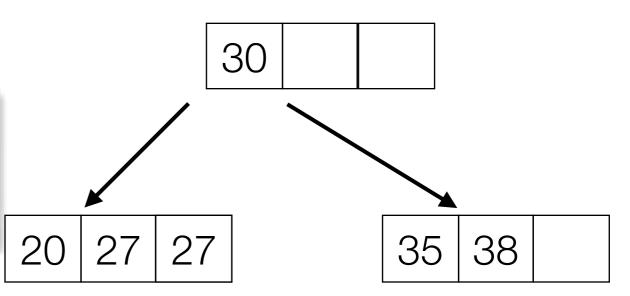
```
int ArvBInsereRec(ArvB **arvore, ArvB **aux, int *valor, int *quebrou)
 if (*arvore==NULL) {
     (*quebrou) = 1;
     (*aux) = NULL;
     return 1;
 } else {
     /* Elemento encontrado na arvore, ignora inserção */
     (*quebrou) = 0;
     return 0;
   } else {
     if (ArvBInsereRec(&((*arvore)->filhos[i]),aux,valor,quebrou)) {
       /* Insere recursivamente o elemento no nó apropriado */
       if (*quebrou) {
         /* O nó filho foi quebrado, então precisamos inserir a chave
            do filho no lugar de i (retornada em *valor) e verificar
            se o nó atual (pai) deve ser quebrado também */
         InsereNovoValorEFilhoNo(*arvore, *aux, *valor, i);
         if (!VerificaOverflow(*arvore)) {
           (*quebrou) = 0;
           /* Verifica se houve estouro de folha */
         } else {
           /* Arvore arrebentada.*/
           (*valor) = TrataOverflow(arvore, aux);
           (*quebrou) = 1;
       return 1;
     return 0;
```



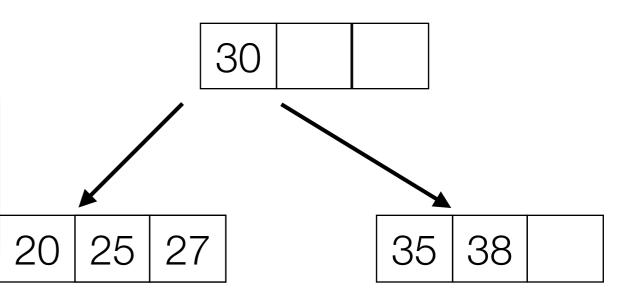
```
int ArvBInsereRec(ArvB **arvore, ArvB **aux, int *valor, int *quebrou)
 int i=0, j=0;
 if (*arvore==NULL) {
     (*quebrou) = 1;
     (*aux) = NULL;
     return 1;
 } else {
   if(BuscaChaveNo(*arvore, *valor, &i)) {
     /* Elemento encontrado na arvore, ignora inserção */
     (*quebrou) = 0;
     return 0;
   } else {
     if (ArvBInsereRec(&((*arvore)->filhos[i]),aux,valor,quebrou)) {
       /* Insere recursivamente o elemento no nó apropriado */
         /* O nó filho foi quebrado, então precisamos inserir a chave
            do filho no lugar de i (retornada em *valor) e verificar
            se o nó atual (pai) deve ser quebrado também */
         InsereNovoValorEFilhoNo(*arvore, *aux, *valor, i);
           (*quebrou) = 0;
           /* Verifica se houve estouro de folha */
         } else {
           /* Arvore arrebentada.*/
           (*valor) = TrataOverflow(arvore, aux);
           (*quebrou) = 1;
       return 1;
     return 0;
```



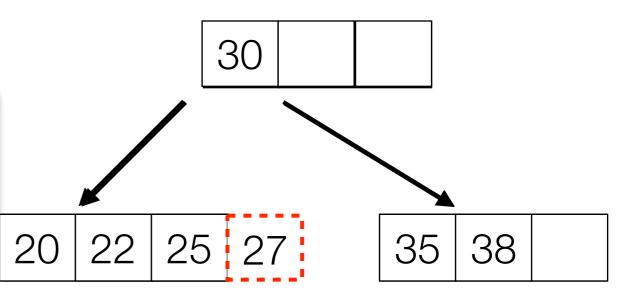
```
int ArvBInsereRec(ArvB **arvore, ArvB **aux, int *valor, int *quebrou)
 int i=0, j=0;
 if (*arvore==NULL) {
     (*quebrou) = 1;
     (*aux) = NULL;
     return 1;
 } else {
   if(BuscaChaveNo(*arvore, *valor, &i)) {
     /* Elemento encontrado na arvore, ignora inserção */
     (*quebrou) = 0;
     return 0;
   } else {
     if (ArvBInsereRec(&((*arvore)->filhos[i]),aux,valor,quebrou)) {
       /* Insere recursivamente o elemento no nó apropriado */
         /* O nó filho foi quebrado, então precisamos inserir a chave
            do filho no lugar de i (retornada em *valor) e verificar
            se o nó atual (pai) deve ser quebrado também */
         InsereNovoValorEFilhoNo(*arvore, *aux, *valor, i);
           (*quebrou) = 0;
           /* Verifica se houve estouro de folha */
         } else {
           /* Arvore arrebentada.*/
           (*valor) = TrataOverflow(arvore, aux);
           (*quebrou) = 1;
       return 1;
     return 0;
```



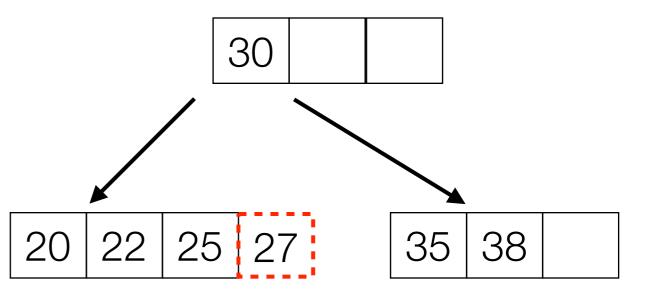
```
int ArvBInsereRec(ArvB **arvore, ArvB **aux, int *valor, int *quebrou)
 int i=0, j=0;
 if (*arvore==NULL) {
     (*quebrou) = 1;
     (*aux) = NULL;
     return 1;
 } else {
   if(BuscaChaveNo(*arvore, *valor, &i)) {
     /* Elemento encontrado na arvore, ignora inserção */
     (*quebrou) = 0;
     return 0;
   } else {
     if (ArvBInsereRec(&((*arvore)->filhos[i]),aux,valor,quebrou)) {
       /* Insere recursivamente o elemento no nó apropriado */
         /* O nó filho foi quebrado, então precisamos inserir a chave
            do filho no lugar de i (retornada em *valor) e verificar
            se o nó atual (pai) deve ser quebrado também */
         InsereNovoValorEFilhoNo(*arvore, *aux, *valor, i);
           (*quebrou) = 0;
           /* Verifica se houve estouro de folha */
         } else {
           /* Arvore arrebentada.*/
           (*valor) = TrataOverflow(arvore, aux);
           (*quebrou) = 1;
       return 1;
     return 0;
```



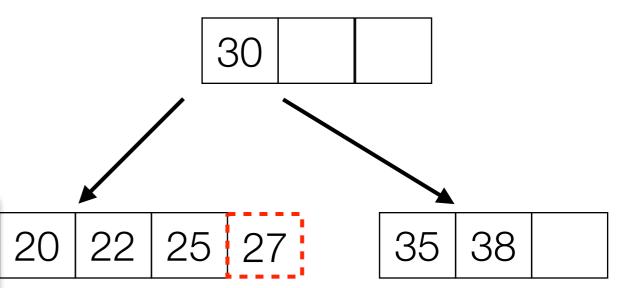
```
int ArvBInsereRec(ArvB **arvore, ArvB **aux, int *valor, int *quebrou)
 int i=0, j=0;
 if (*arvore==NULL) {
     (*quebrou) = 1;
     (*aux) = NULL;
     return 1;
 } else {
   if(BuscaChaveNo(*arvore, *valor, &i)) {
     /* Elemento encontrado na arvore, ignora inserção */
     (*quebrou) = 0;
     return 0;
   } else {
     if (ArvBInsereRec(&((*arvore)->filhos[i]),aux,valor,quebrou)) {
       /* Insere recursivamente o elemento no nó apropriado */
         /* O nó filho foi quebrado, então precisamos inserir a chave
            do filho no lugar de i (retornada em *valor) e verificar
            se o nó atual (pai) deve ser quebrado também */
         InsereNovoValorEFilhoNo(*arvore, *aux, *valor, i);
           (*quebrou) = 0;
           /* Verifica se houve estouro de folha */
         } else {
           /* Arvore arrebentada.*/
           (*valor) = TrataOverflow(arvore, aux);
           (*quebrou) = 1;
       return 1;
     return 0;
```



```
int ArvBInsereRec(ArvB **arvore, ArvB **aux, int *valor, int *quebrou)
 int i=0, j=0;
 if (*arvore==NULL) {
     (*quebrou) = 1;
     (*aux) = NULL;
     return 1;
 } else {
   if(BuscaChaveNo(*arvore, *valor, &i)) {
     /* Elemento encontrado na arvore, ignora inserção */
     (*quebrou) = 0;
     return 0;
   } else {
     if (ArvBInsereRec(&((*arvore)->filhos[i]),aux,valor,quebrou)) {
       /* Insere recursivamente o elemento no nó apropriado */
       if (*quebrou) {
         /∗ O nó filho foi quebrado, então precisamos inserir a chave
            do filho no lugar de i (retornada em *valor) e verificar
            se o nó atual (pai) deve ser quebrado também */
         InsereNovoValorEFilhoNo(*arvore, *aux, *valor, i);
         if (!VerificaOverflow(*arvore)) {
           (*quebrou) = 0;
           /* Verifica se houve estouro de folha */
         } else {
           /* Arvore arrebentada.*/
           (*valor) = TrataOverflow(arvore, aux);
           (*quebrou) = 1;
       return 1;
     return 0;
```



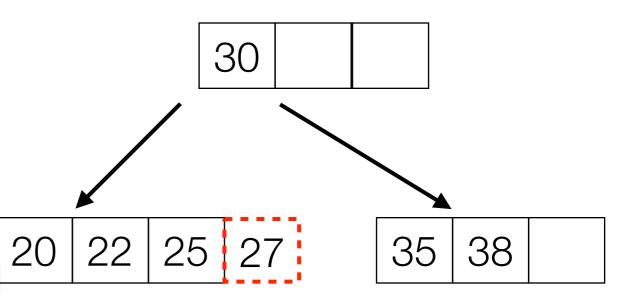
```
int ArvBInsereRec(ArvB **arvore, ArvB **aux, int *valor, int *quebrou)
 int i=0, j=0;
 if (*arvore==NULL) {
     (*quebrou) = 1;
     (*aux) = NULL;
     return 1;
 } else {
   if(BuscaChaveNo(*arvore, *valor, &i)) {
     /* Elemento encontrado na arvore, ignora inserção */
     (*quebrou) = 0;
     return 0;
   } else {
     if (ArvBInsereRec(&((*arvore)->filhos[i]),aux,valor,quebrou)) {
       /* Insere recursivamente o elemento no nó apropriado */
       if (*quebrou) {
         /∗ O nó filho foi quebrado, então precisamos inserir a chave
            do filho no lugar de i (retornada em *valor) e verificar
            se o nó atual (pai) deve ser quebrado também */
         InsereNovoValorEFilhoNo(*arvore, *aux, *valor, i);
         if (!VerificaOverflow(*arvore)) {
           (*quebrou) = 0;
           /* Verifica se houve estouro de folha */
           /* Arvore arrebentada.*/
           (*valor) = TrataOverflow(arvore, aux);
           (*quebrou) = 1;
       return 1;
     return 0;
```



```
Insira *valor = 22
```

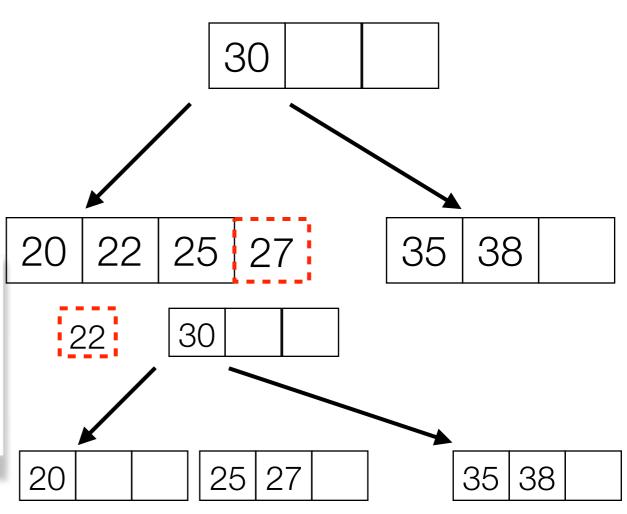
Recursão insere 22 no nó pai

```
int ArvBInsereRec(ArvB **arvore, ArvB **aux, int *valor, int *quebrou)
 int i=0, j=0;
 if (*arvore==NULL) {
     (*quebrou) = 1;
     (*aux) = NULL;
     return 1;
 } else {
   if(BuscaChaveNo(*arvore, *valor, &i)) {
     /* Elemento encontrado na arvore, ignora inserção */
     (*quebrou) = 0;
     return 0;
   } else {
     if (ArvBInsereRec(&((*arvore)->filhos[i]),aux,valor,quebrou)) {
       /* Insere recursivamente o elemento no nó apropriado */
       if (*quebrou) {
         /∗ O nó filho foi quebrado, então precisamos inserir a chave
            do filho no lugar de i (retornada em *valor) e verificar
            se o nó atual (pai) deve ser quebrado também */
         InsereNovoValorEFilhoNo(*arvore, *aux, *valor, i);
         if (!VerificaOverflow(*arvore)) {
           (*quebrou) = 0;
         } else {
           /* Arvore arrebentada.*/
           (*valor) = TrataOverflow(arvore, aux);
           (*quebrou) = 1;
       return 1;
     return 0;
```



int ArvBInsereRec(ArvB \*\*arvore, ArvB \*\*aux, int \*valor, int \*quebrou) int i=0, j=0; if (\*arvore==NULL) { (\*quebrou) = 1; (\*aux) = NULL; return 1: } else { if(BuscaChaveNo(\*arvore, \*valor, &i)) { /\* Elemento encontrado na arvore, ignora inserção \*/ (\*quebrou) = 0;return 0; } else { if (ArvBInsereRec(&((\*arvore)->filhos[i]),aux,valor,quebrou)) { /\* Insere recursivamente o elemento no nó apropriado \*/ if (\*quebrou) { /\* O nó filho foi quebrado, então precisamos inserir a chave do filho no lugar de i (retornada em \*valor) e verificar se o nó atual (pai) deve ser quebrado também \*/ InsereNovoValorEFilhoNo(\*arvore, \*aux, \*valor, i); if (!VerificaOverflow(\*arvore)) { (\*quebrou) = 0;} else { /\* Arvore arrebentada.\*/ (\*valor) = TrataOverflow(arvore, aux); (\*quebrou) = 1;return 1; return 0;

Recursão insere 22 no nó pai



### Árvores B: Remoção de Elementos

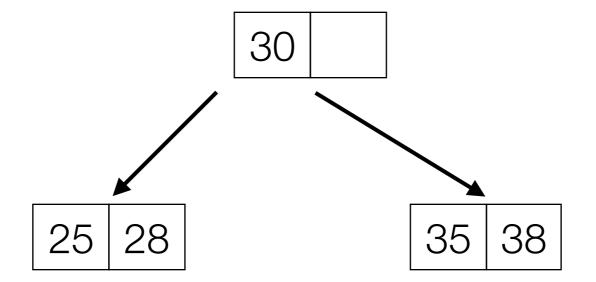
- Reduzida a remover elementos da folha
- Para remover registro em nó interno, ele é trocado por seu menor sucessor (na própria folha ou maior predecessor de outro nó)

## Árvores B: Remoção de Elementos

#### Três casos:

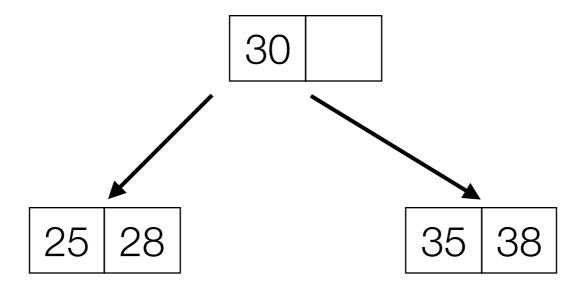
- 1. Nó folha tem  $r > \lfloor b/2 \rfloor$  registros. Neste caso, remova o registro e retorne *falso* (altura da árvore não diminuiu).
- 2. Nó folha tem  $r \leq \lfloor b/2 \rfloor$  registros, mas um dos irmãos do nó (mais velho, à direita, ou mais novo, à esquerda) tem um registro para emprestar. O pai desce e o irmão sobe, retornando *falso*.
- 3. Nó folha tem  $r \leq \lfloor b/2 \rfloor$  registros e não há a possibilidade de empréstimo. Deve ser feita a união do nó folha com seu irmão, inserindo o registro pai no meio deles. A altura pode diminuir neste caso, então retorne *verdadeiro*.

Árvore inicial

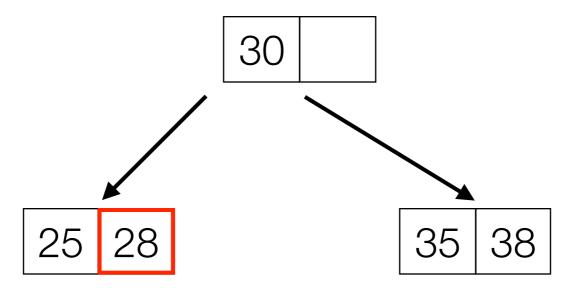


- Remova 28
- Remova 25
- Remova 30

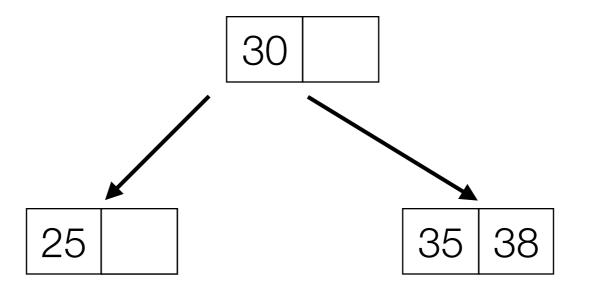
- Remova 28:
  - Caso 1: Nó folha tem  $r > \lfloor b/2 \rfloor$  registros. Neste caso, remova o registro e retorne *falso* (altura da árvore não diminuiu).



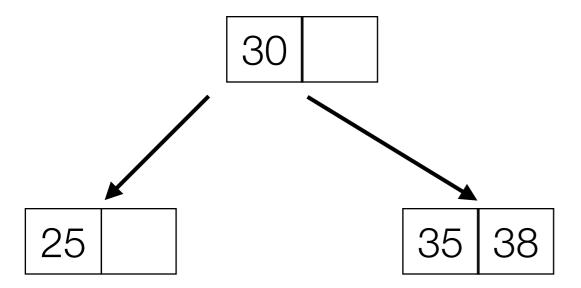
- Remova 28:
  - Caso 1: Nó folha tem  $r > \lfloor b/2 \rfloor$  registros. Neste caso, remova o registro e retorne *falso* (altura da árvore não diminuiu).



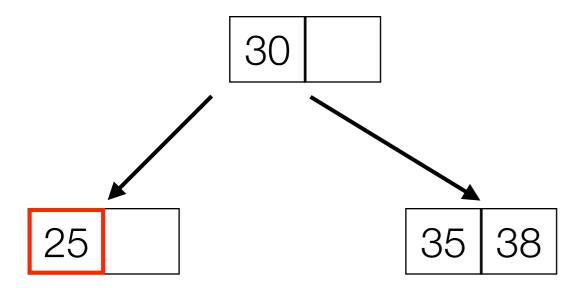
- Remova 28:
  - Caso 1: Nó folha tem  $r > \lfloor b/2 \rfloor$  registros. Neste caso, remova o registro e retorne *falso* (altura da árvore não diminuiu).



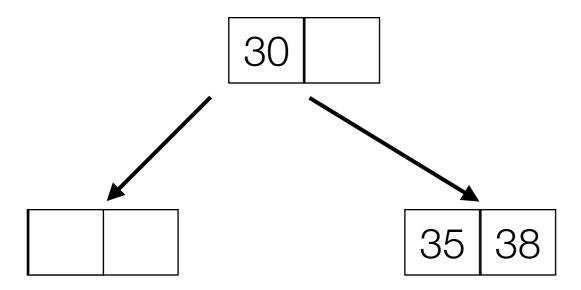
- Remova 25:
  - Caso 2: Nó folha tem  $r \leq \lfloor b/2 \rfloor$  registros, mas um dos irmãos do nó (mais velho, à direita, ou mais novo, à esquerda) tem um registro para emprestar. O pai desce e o irmão sobe, retornando *falso*.



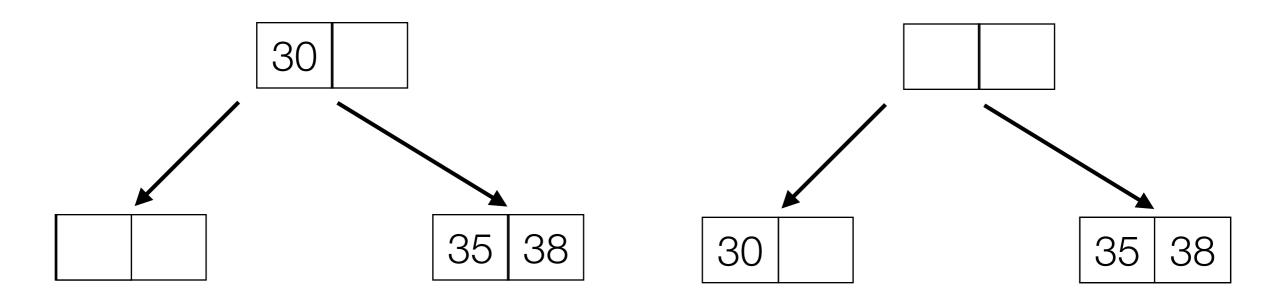
- Remova 25:
  - Caso 2: Nó folha tem  $r \leq \lfloor b/2 \rfloor$  registros, mas um dos irmãos do nó (mais velho, à direita, ou mais novo, à esquerda) tem um registro para emprestar. O pai desce e o irmão sobe, retornando *falso*.



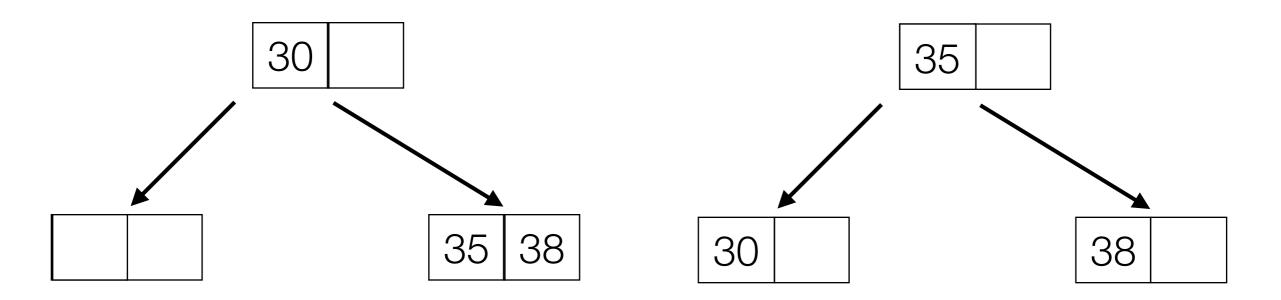
- Remova 25:
  - Caso 2: Nó folha tem  $r \leq \lfloor b/2 \rfloor$  registros, mas um dos irmãos do nó (mais velho, à direita, ou mais novo, à esquerda) tem um registro para emprestar. O pai desce e o irmão sobe, retornando *falso*.



- Remova 25:
  - Caso 2: Nó folha tem  $r \leq \lfloor b/2 \rfloor$  registros, mas um dos irmãos do nó (mais velho, à direita, ou mais novo, à esquerda) tem um registro para emprestar. O pai desce e o irmão sobe, retornando *falso*.

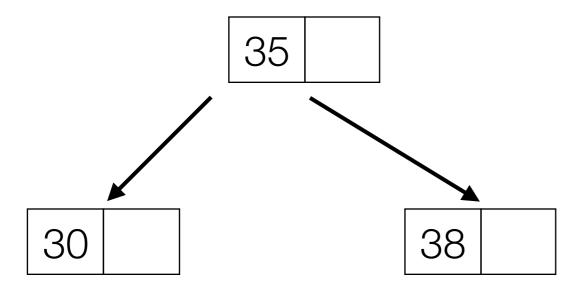


- Remova 25:
  - Caso 2: Nó folha tem  $r \leq \lfloor b/2 \rfloor$  registros, mas um dos irmãos do nó (mais velho, à direita, ou mais novo, à esquerda) tem um registro para emprestar. O pai desce e o irmão sobe, retornando *falso*.

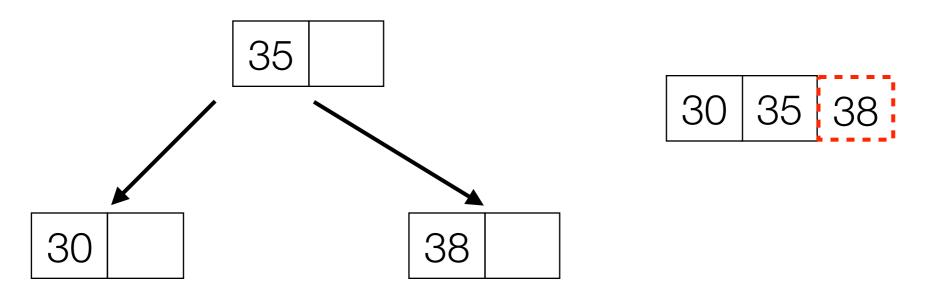


- Remova 30:
  - Caso 3: Nó folha tem  $r \leq \lfloor b/2 \rfloor$  registros e não há a possibilidade de empréstimo. Deve ser feita a união do nó folha com seu irmão, inserindo o registro pai no meio deles. A altura pode diminuir neste caso, então retorne *verdadeiro*.

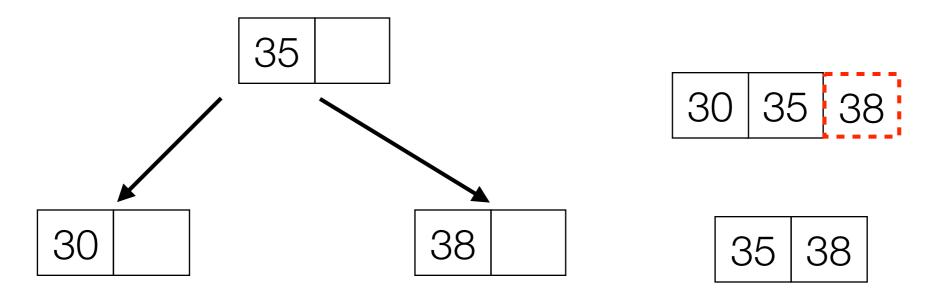
- Remova 30:
  - Caso 3: Nó folha tem  $r \leq \lfloor b/2 \rfloor$  registros e não há a possibilidade de empréstimo. Deve ser feita a união do nó folha com seu irmão, inserindo o registro pai no meio deles. A altura pode diminuir neste caso, então retorne *verdadeiro*.



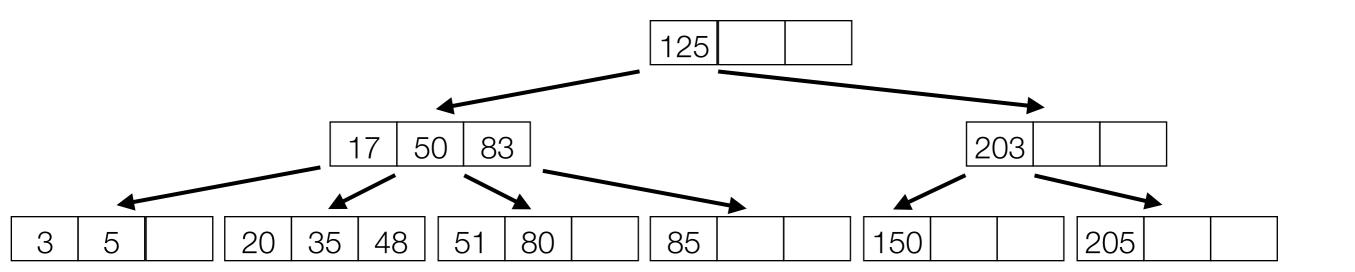
- Remova 30:
  - Caso 3: Nó folha tem  $r \leq \lfloor b/2 \rfloor$  registros e não há a possibilidade de empréstimo. Deve ser feita a união do nó folha com seu irmão, inserindo o registro pai no meio deles. A altura pode diminuir neste caso, então retorne *verdadeiro*.



- Remova 30:
  - Caso 3: Nó folha tem  $r \leq \lfloor b/2 \rfloor$  registros e não há a possibilidade de empréstimo. Deve ser feita a união do nó folha com seu irmão, inserindo o registro pai no meio deles. A altura pode diminuir neste caso, então retorne *verdadeiro*.

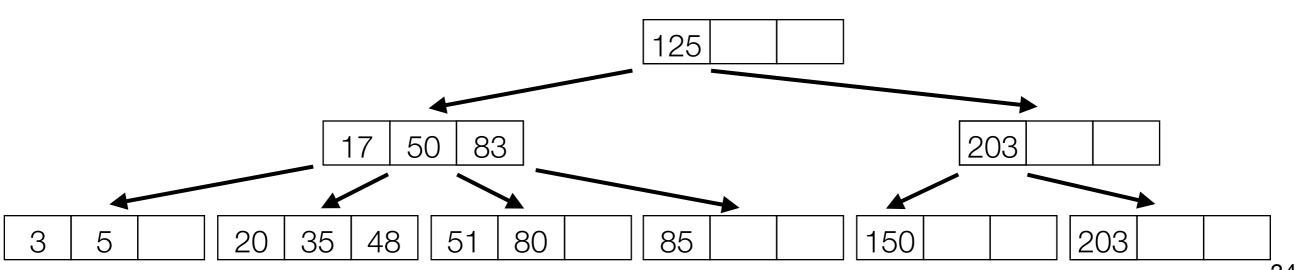


Árvore inicial

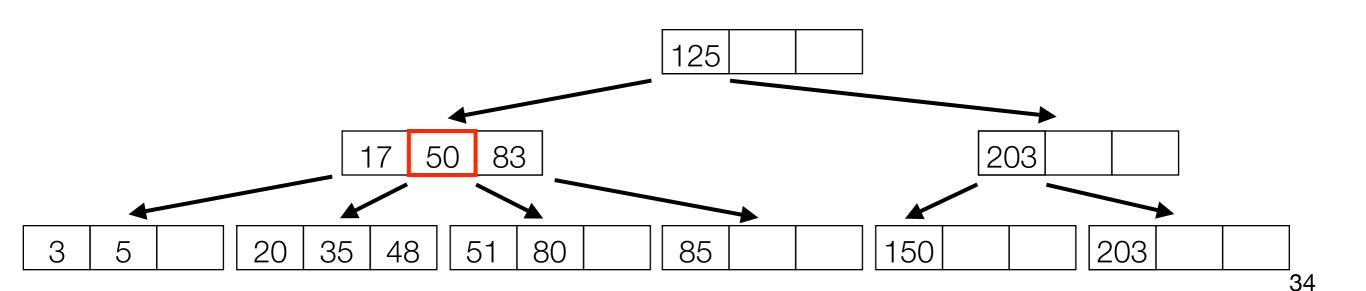


- Remova 50
- Remova 150

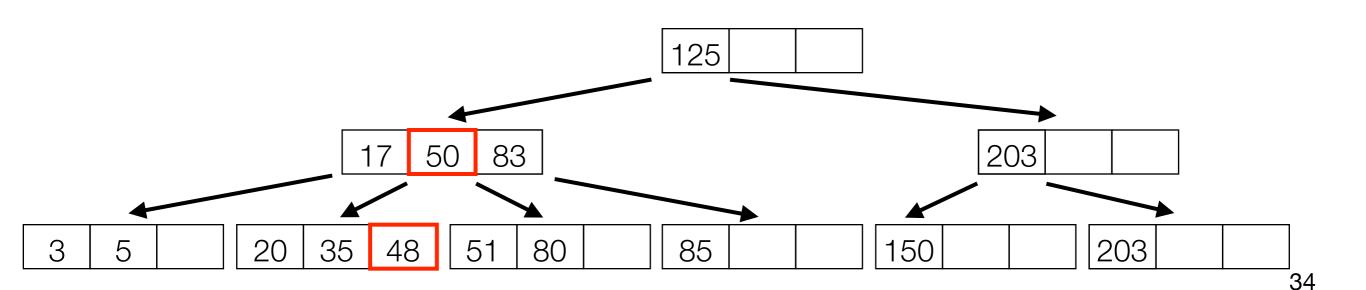
• Remova 50



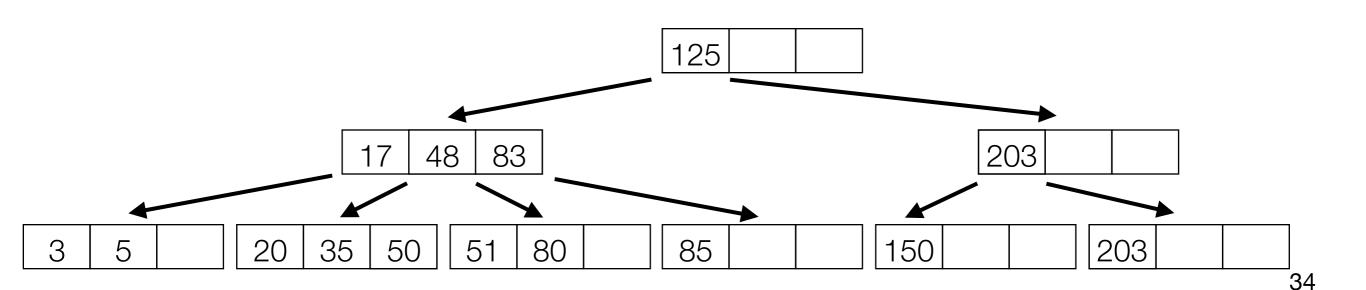
- Remova 50
  - 1. Como a chave 50 está em um nó interno, devemos buscar seu maior antecessor em um nó folha e trocar ambos de lugar



- Remova 50
  - 1. Como a chave 50 está em um nó interno, devemos buscar seu maior antecessor em um nó folha e trocar ambos de lugar

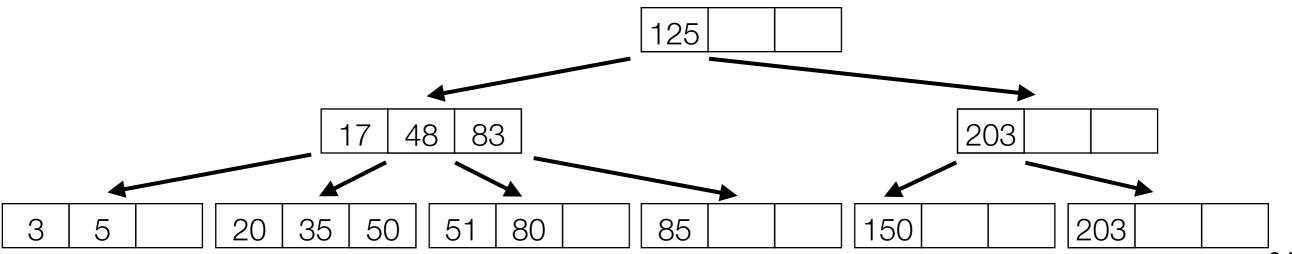


- Remova 50
  - 1. Como a chave 50 está em um nó interno, devemos buscar seu maior antecessor em um nó folha e trocar ambos de lugar



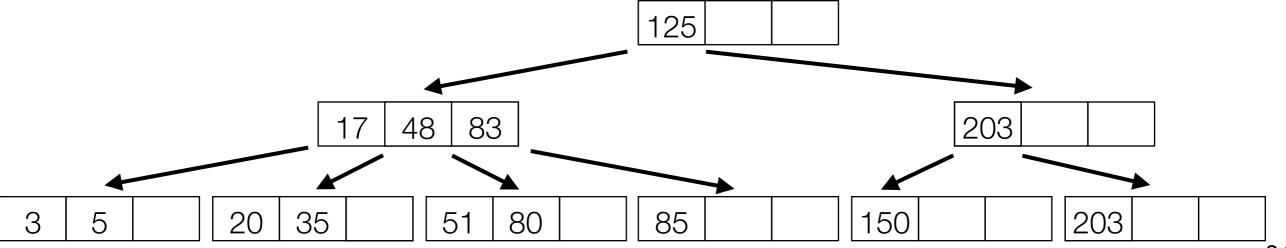
#### Remova 50

- 1. Como a chave 50 está em um nó interno, devemos buscar seu maior antecessor em um nó folha e trocar ambos de lugar
- 2. Em seguida chamamos a função recursivamente para remover 50 no nó folha correspondente, como anteriormente



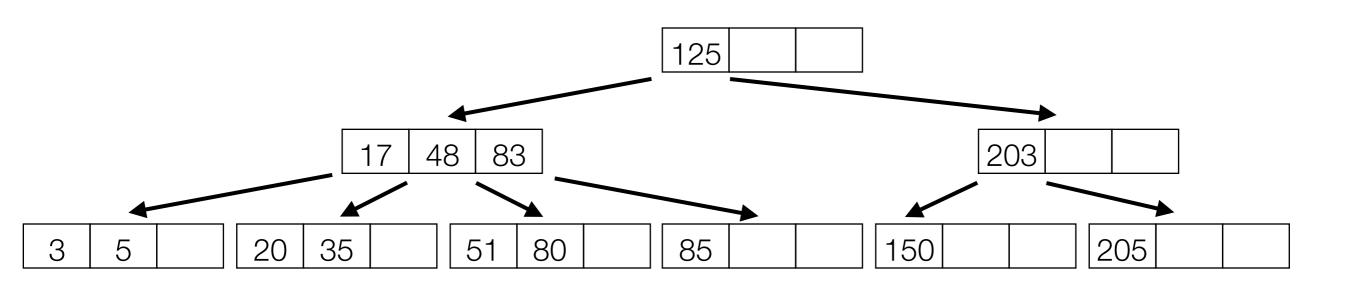
34

- Remova 50
  - 1. Como a chave 50 está em um nó interno, devemos buscar seu maior antecessor em um nó folha e trocar ambos de lugar
  - 2. Em seguida chamamos a função recursivamente para remover 50 no nó folha correspondente, como anteriormente
  - 3. Caso 1 de remoção

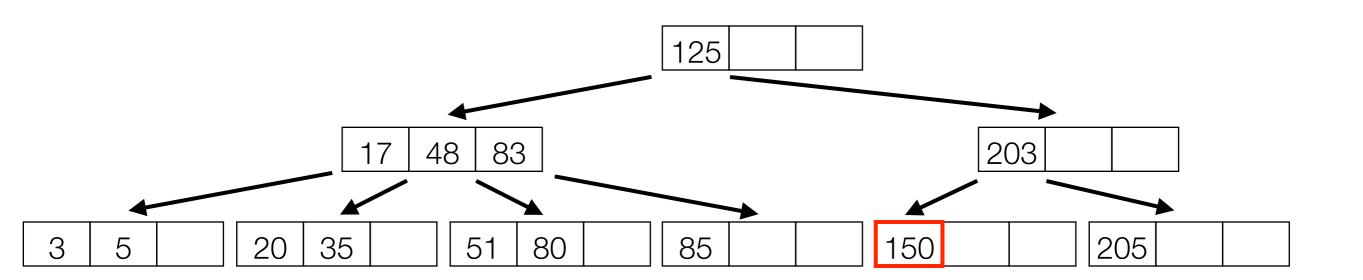


34

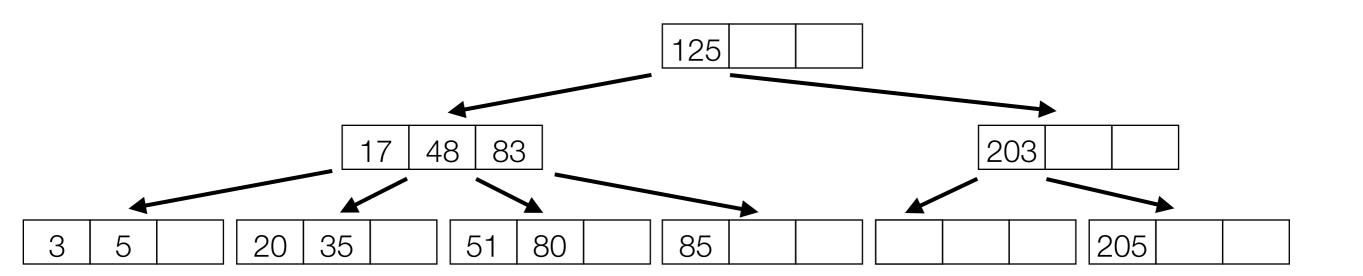
Remova 150



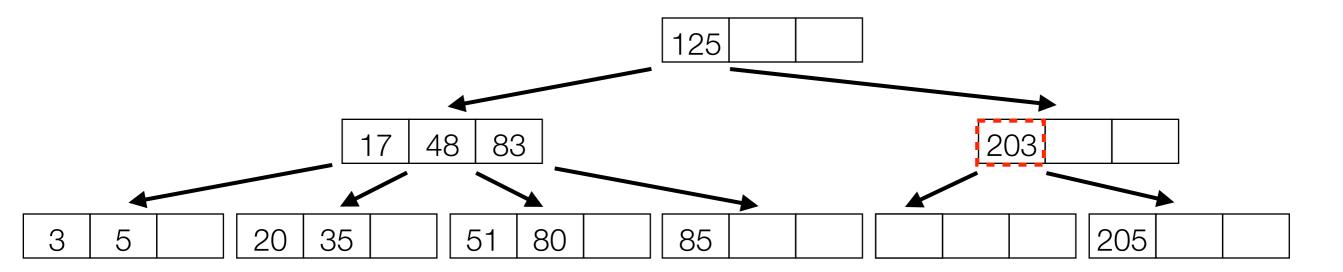
- Remova 150
  - 1. Ache recursivamente a chave correspondente



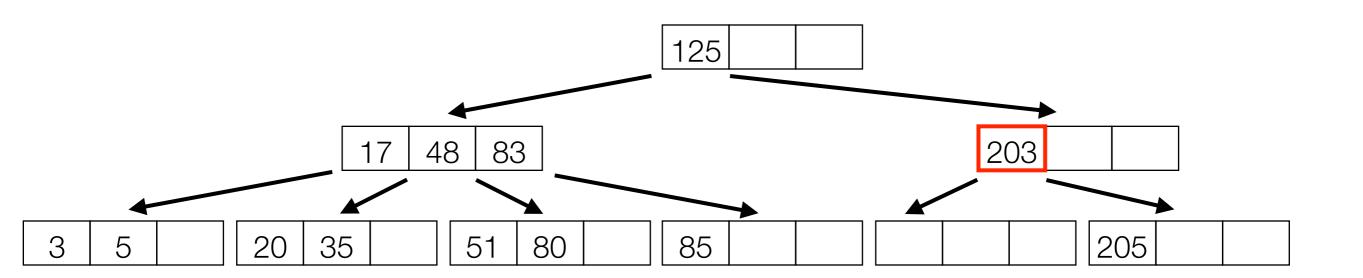
- Remova 150
  - 1. Ache recursivamente a chave correspondente
  - 2. Elimine o elemento



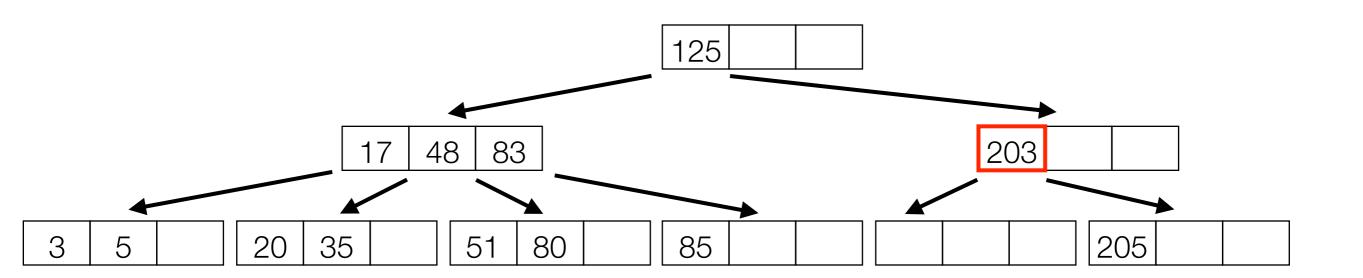
- Remova 150
  - 1. Ache recursivamente a chave correspondente
  - 2. Elimine o elemento
  - 3. Trate o *underflow* do filho no retorno da recursão



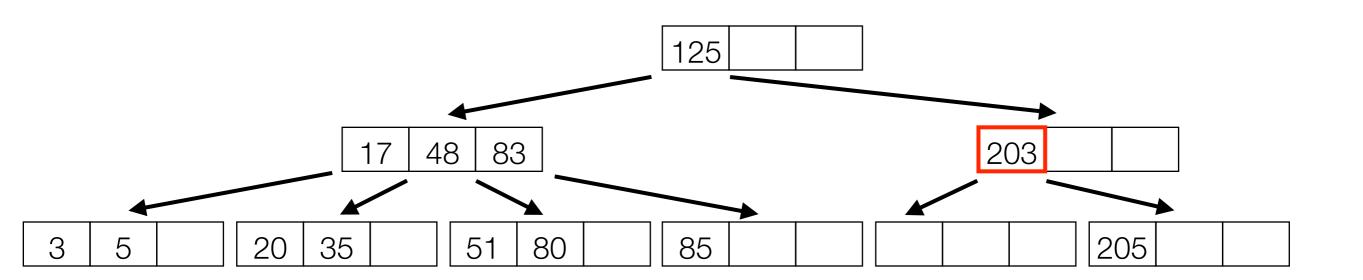
Tratamento de underflow #1 (volta da recursão #1)



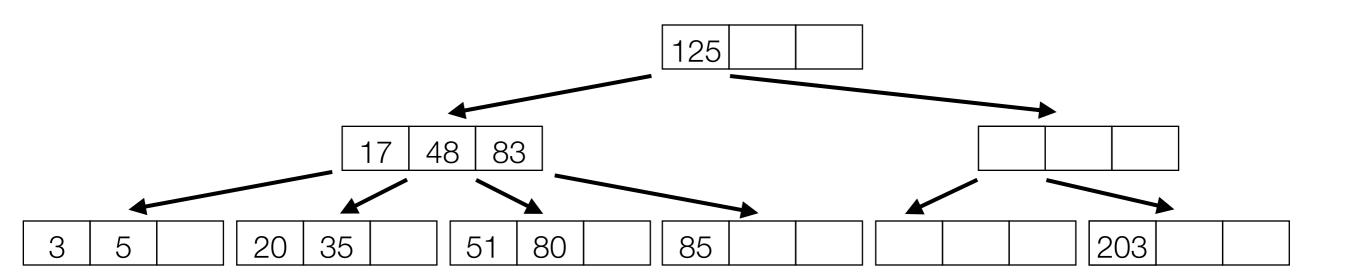
- Tratamento de underflow #1 (volta da recursão #1)
- Verifica casos 1, 2, 3



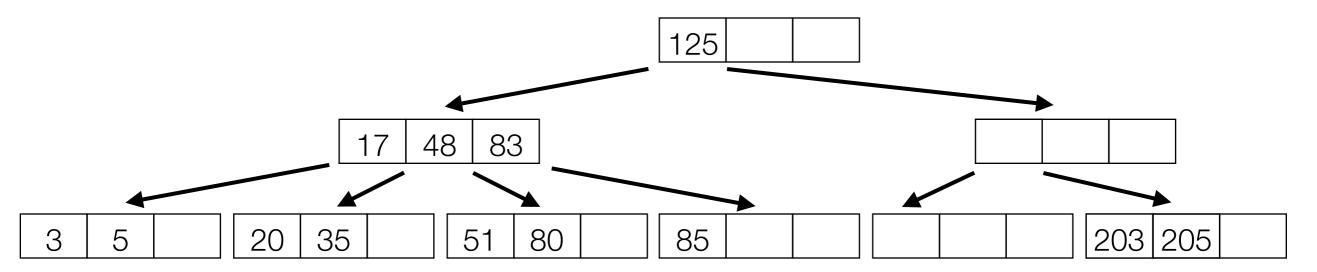
- Tratamento de underflow #1 (volta da recursão #1)
- Verifica casos 1, 2, 3
  - Caso 3:



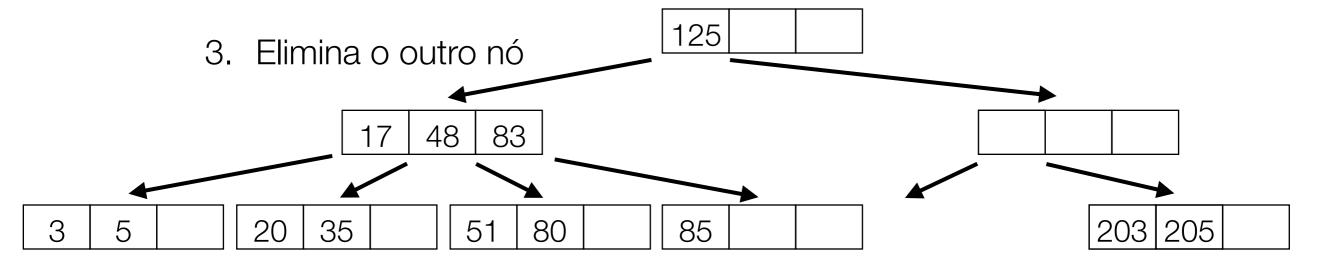
- Tratamento de underflow #1 (volta da recursão #1)
- Verifica casos 1, 2, 3
  - Caso 3:
    - 1. Empurra chave para baixo



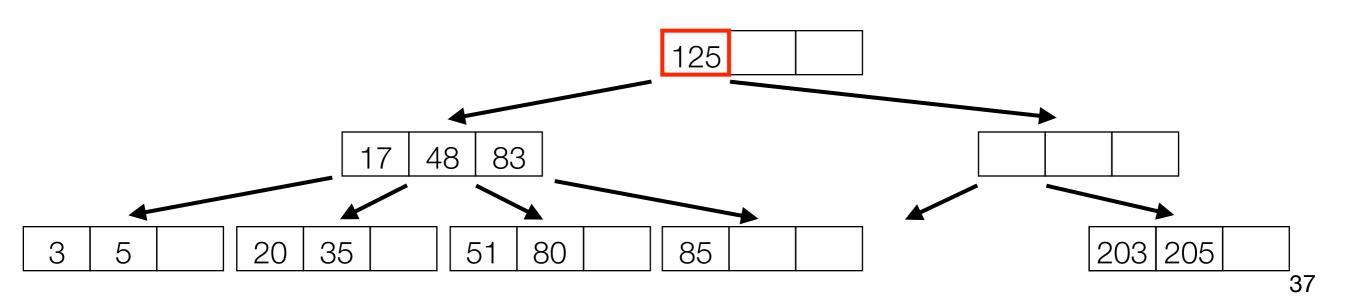
- Tratamento de underflow #1 (volta da recursão #1)
- Verifica casos 1, 2, 3
  - Caso 3:
    - 1. Empurra chave para baixo
    - 2. Faz união com o nó irmão (neste caso, [vazio] + [203, 205, \_ ])



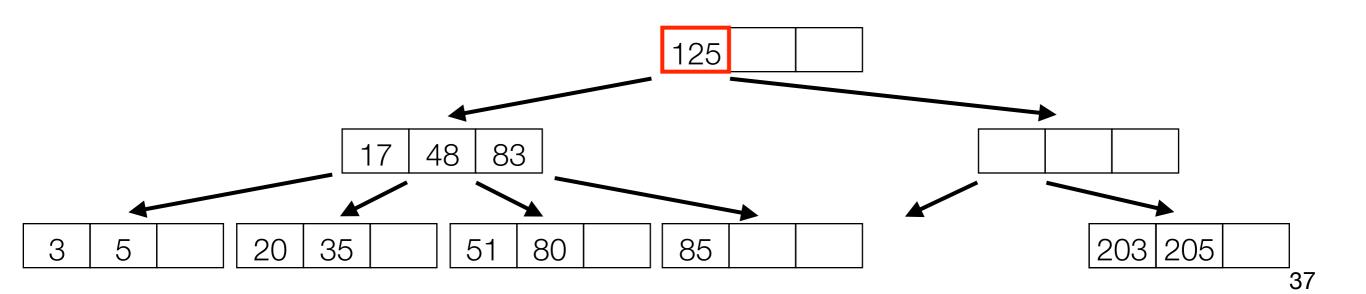
- Tratamento de underflow #1 (volta da recursão #1)
- Verifica casos 1, 2, 3
  - Caso 3:
    - 1. Empurra chave para baixo
    - 2. Faz união com o nó irmão (neste caso, [vazio] + [203, 205, \_ ])



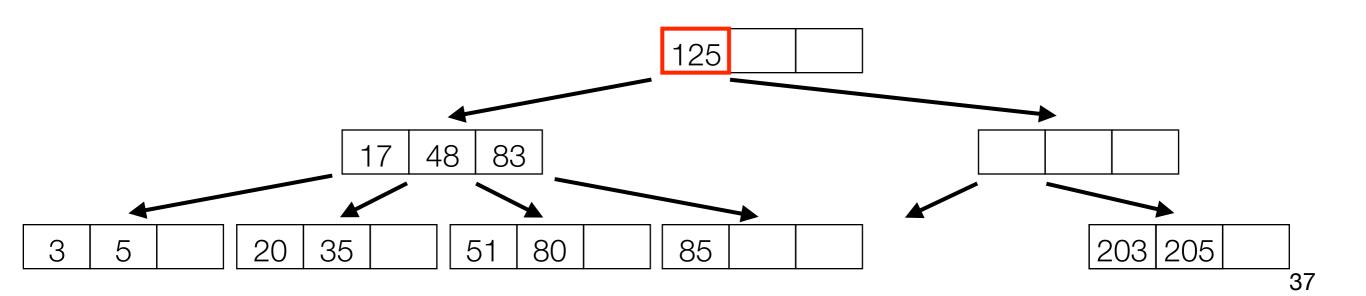
Tratamento de underflow #2 (volta da recursão #2)



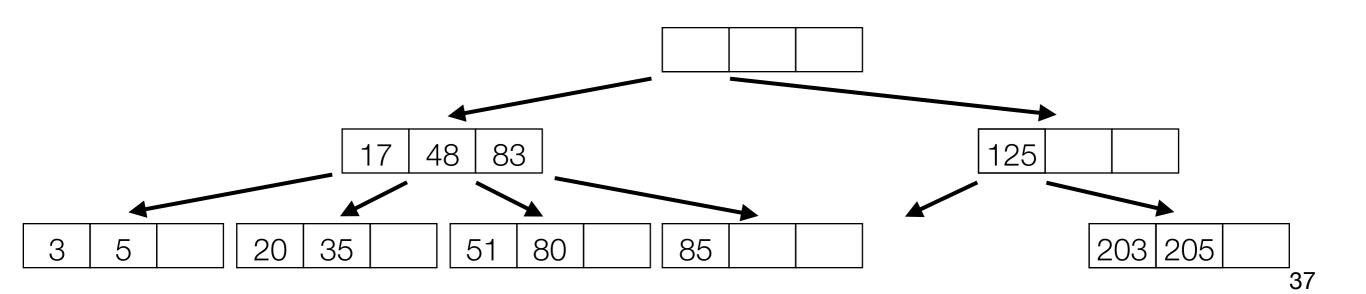
- Tratamento de underflow #2 (volta da recursão #2)
- Verifica casos 1, 2, 3



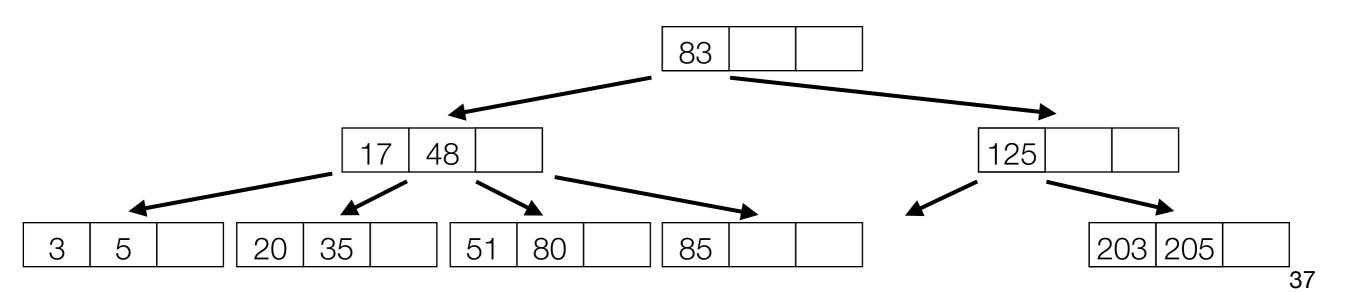
- Tratamento de underflow #2 (volta da recursão #2)
- Verifica casos 1, 2, 3
  - Caso 2:



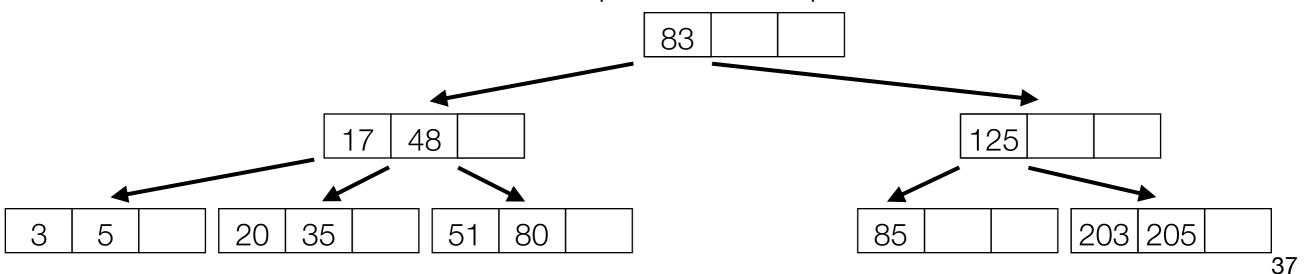
- Tratamento de underflow #2 (volta da recursão #2)
- Verifica casos 1, 2, 3
  - Caso 2:
    - 1. Empurra a chave pai 125 para baixo



- Tratamento de underflow #2 (volta da recursão #2)
- Verifica casos 1, 2, 3
  - Caso 2:
    - 1. Empurra a chave pai 125 para baixo
    - 2. Empresta a maior chave do irmão à esquerda (83) -> caso o irmão não possa emprestar, verificar o irmão à direita (caso simétrico)



- Tratamento de underflow #2 (volta da recursão #2)
- Verifica casos 1, 2, 3
  - · Caso 2:
    - 1. Empurra a chave pai 125 para baixo
    - 2. Empresta a maior chave do irmão à esquerda (83) -> caso o irmão não possa emprestar, verificar o irmão à direita (caso simétrico)
    - 3. O nó entre 83 e 125 acompanha a chave pai



# Árvores B: Implementação da Remoção

```
int ArvBRemoveRec(ArvB **arv, int chave, int *underflow) {
 int pos;
 /* Primeiro, procura onde esta a chave */
 if (BuscaChaveNo(*arv, chave, &pos)) {
   /* a chave esta neste nivel */
   if ((*arv)->filhos[pos]!=NULL) { /* Nao estamos na raiz */
     TrocaChaveAnterior(*arv, pos); /* manda a chave para baixo */
     ArvBRemoveRec(&((*arv)->filhos[pos]), chave, underflow);
     if (*underflow) TrataUnderflow(arv, pos);
   } else {
     RemoveChaveNo(*arv, pos);
   (*underflow) = VerificaUnderflow(*arv);
   return 1;
 } else { /* a chave nao esta neste nivel */
   if ((*arv)->filhos[pos]!=NULL) {
     if (ArvBRemoveRec(&((*arv)->filhos[pos]), chave, underflow)) {
       /* existe o no abaixo */
       if (*underflow) TrataUnderflow(arv, pos);
       (*underflow) = VerificaUnderflow(*arv);
       return 1;
     } else
        return 0;/* nao existe o no abaixo */
   } else { /* estamos na raiz e a arvore nao esta neste nivel,
                logo, ela nao existe */
     (*underflow) = 0;
     return 0;
```

```
int ArvBRemoveRec(ArvB **arv, int chave, int *underflow) {
 int pos;
 /* Primeiro, procura onde esta a chave */
 if (BuscaChaveNo(*arv, chave, &pos)) {
   /* a chave esta neste nivel */
   if ((*arv)->filhos[pos]!=NULL) { /* Nao estamos na raiz */
     TrocaChaveAnterior(*arv, pos); /* manda a chave para baixo */
     ArvBRemoveRec(&((*arv)->filhos[pos]), chave, underflow);
     if (*underflow) TrataUnderflow(arv, pos);
   } else {
     RemoveChaveNo(*arv, pos);
    (*underflow) = VerificaUnderflow(*arv);
    return 1;
 } else { /* a chave nao esta neste nivel */
   if ((*arv)->filhos[pos]!=NULL) {
     if (ArvBRemoveRec(&((*arv)->filhos[pos]), chave, underflow)) {
       /* existe o no abaixo */
       if (*underflow) TrataUnderflow(arv, pos);
        (*underflow) = VerificaUnderflow(*arv);
       return 1;
     } else
        return 0;/* nao existe o no abaixo */
   } else { /* estamos na raiz e a arvore nao esta neste nivel,
                 logo, ela nao existe */
      (*underflow) = 0;
     return 0;
```

```
int ArvBRemoveRec(ArvB **arv, int chave, int *underflow) {
 int pos;
 /* Primeiro, procura onde esta a chave */
 if (BuscaChaveNo(*arv, chave, &pos)) {
   /* a chave esta neste nivel */
    if ((*arv)->filhos[pos]!=NULL) { /* Nao estamos na raiz */
     TrocaChaveAnterior(*arv, pos); /* manda a chave para baixo */
     ArvBRemoveRec(&((*arv)->filhos[pos]), chave, underflow);
     if (*underflow) TrataUnderflow(arv, pos);
   } else {
     RemoveChaveNo(*arv, pos);
    (*underflow) = VerificaUnderflow(*arv);
    return 1;
 } else { /* a chave nao esta neste nivel */
   if ((*arv)->filhos[pos]!=NULL) {
     if (ArvBRemoveRec(&((*arv)->filhos[pos]), chave, underflow)) {
       /* existe o no abaixo */
       if (*underflow) TrataUnderflow(arv, pos);
        (*underflow) = VerificaUnderflow(*arv);
       return 1;
     } else
        return 0;/* nao existe o no abaixo */
   } else { /* estamos na raiz e a arvore nao esta neste nivel,
                 logo, ela nao existe */
      (*underflow) = 0;
     return 0;
```

## Árvores B: Implementação da Remoção

- IMPORTANTE: a redução da altura da árvore ocorre no caso 3, quando a recursão chegou na raiz e utilizou a única chave restante para unir dois filhos em underflow
- No algoritmo anterior, isso deve ser tratado fora da função ArvBRemoveRec, avaliando se o retorno da mesma foi 1 e se ocorreu underflow (\*underflow == 1)
- No caso, \*underflow será 1 porque ao utilizar a única chave para tratar o underflow de seus filhos, a raiz ficará vazia e VerificaUnderflow atualizará a variável apropriadamente