

Algoritmos e Estruturas de Dados III

4.2 Árvores B

Prof. Hayala Curto
2022



PUC Minas

Árvore B+

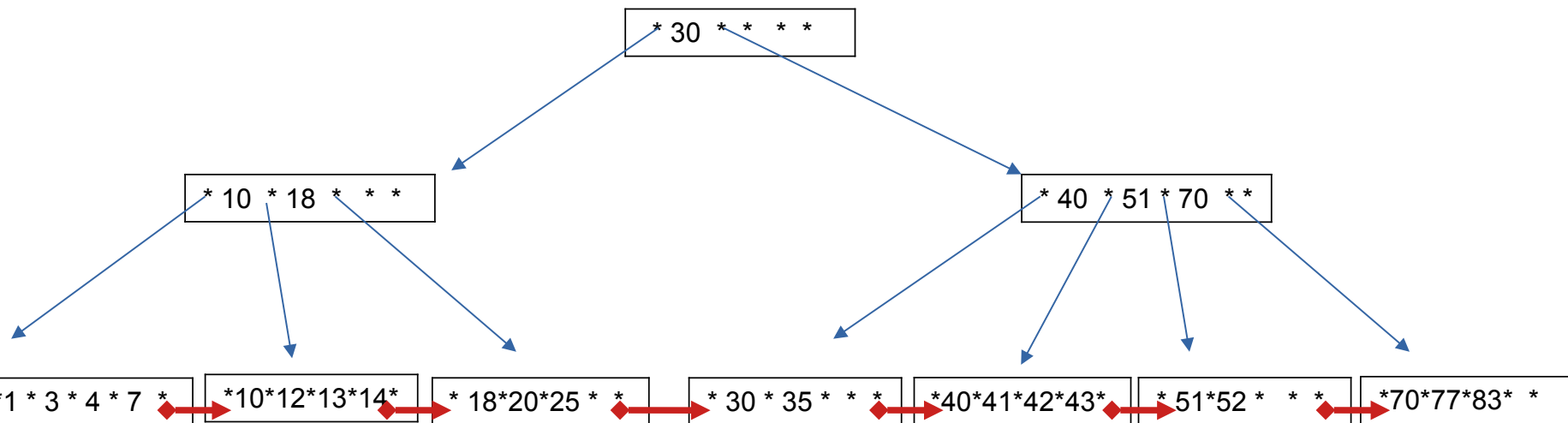


PUC Minas

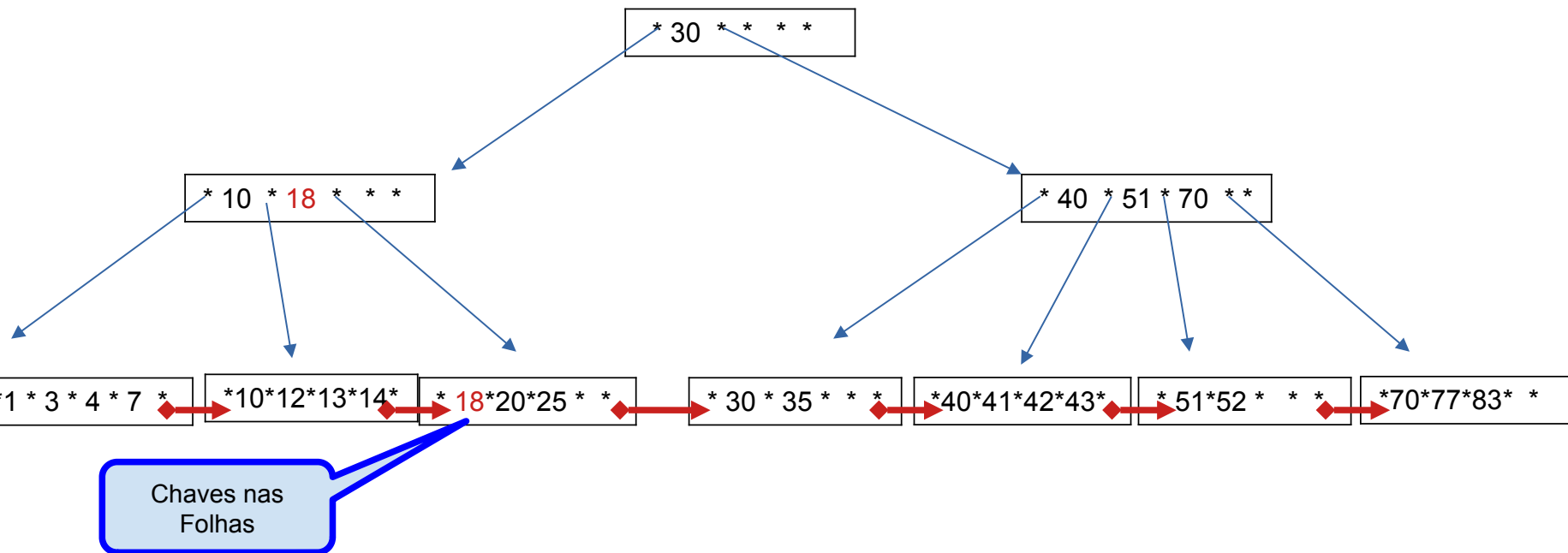
Árvore B+

- Todas as chaves são armazenadas nas folhas
- Cada folha aponta para a próxima folha (para permitir a leitura sequencial)
- As folhas podem possuir uma estrutura diferente das páginas não folhas, por serem as únicas páginas a carregarem dados
- Vantagens
 - Mantém a eficiência da busca e da inserção da árvore B
 - Aumenta a eficiência da localização do próximo registro na árvore de $O(\log n)$ para $O(1)$
 - Não é necessário manter nenhum ponteiro de registro em nós não-folha

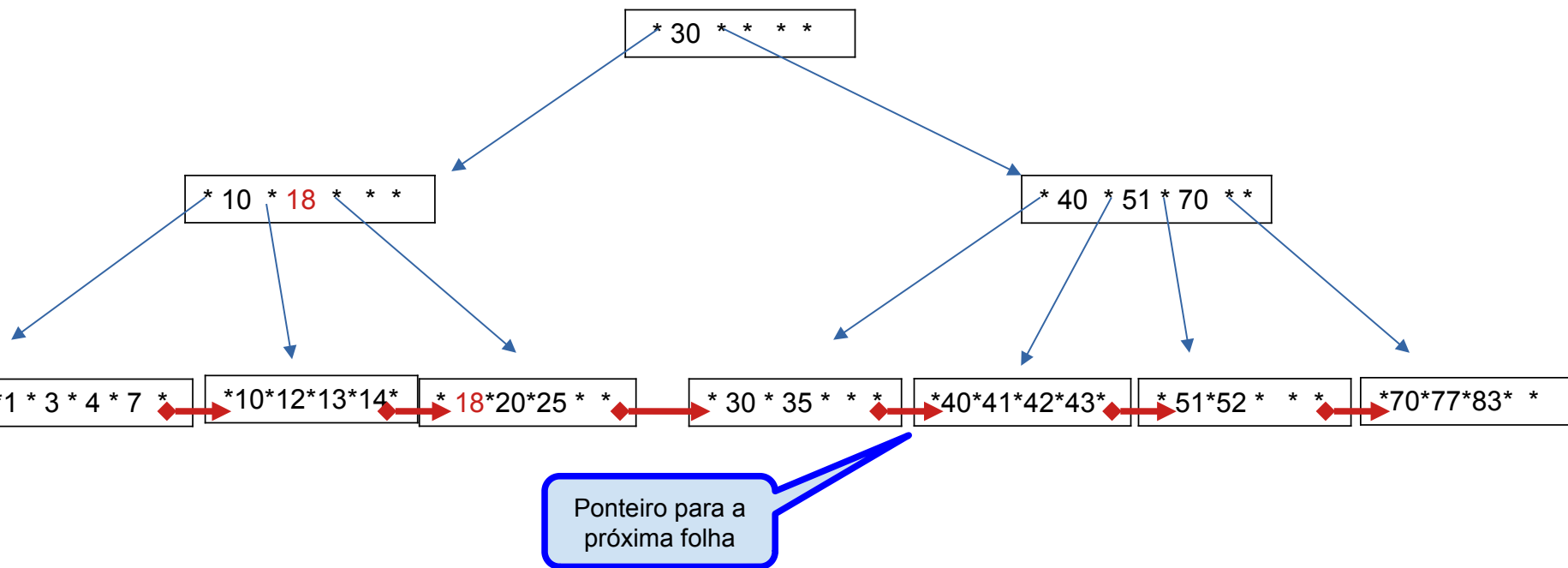
Árvore B+



Árvore B+



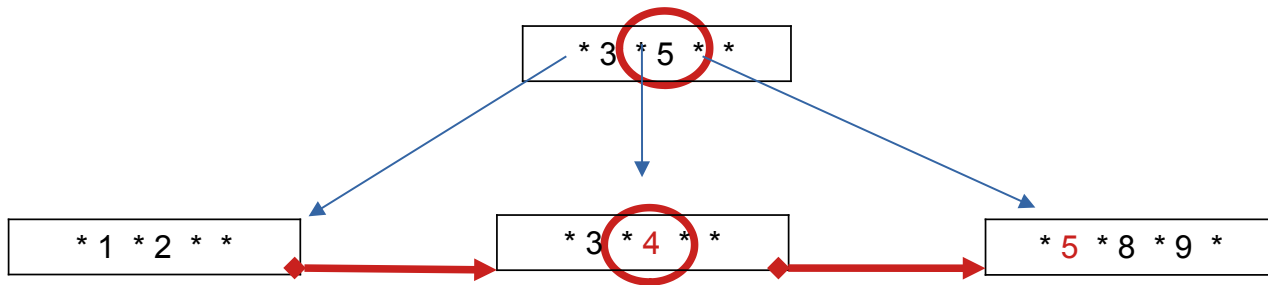
Árvore B+



Árvore B+ Operações

- As operações de busca, inserção e remoção são efetuadas de modo similar à Árvore B
- Uma busca por conjunto de chaves é simplificada à encontrar a primeira chave de interesse, seguida por uma operação de busca linear na lista ligada de folhas

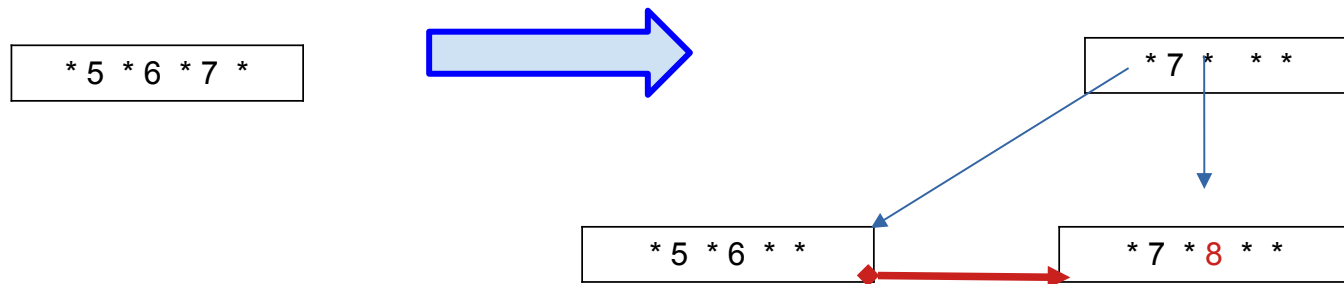
Exemplo: Retorne todos os registros entre [4, 5]



Árvore B+ Inserção

- Todas as chaves devem existir tanto em nó interno quanto em nó folha
- Ao ocorrer uma divisão de nó a chave mediana deve ser copiada para o novo nó pai e mantida no novo nó folha

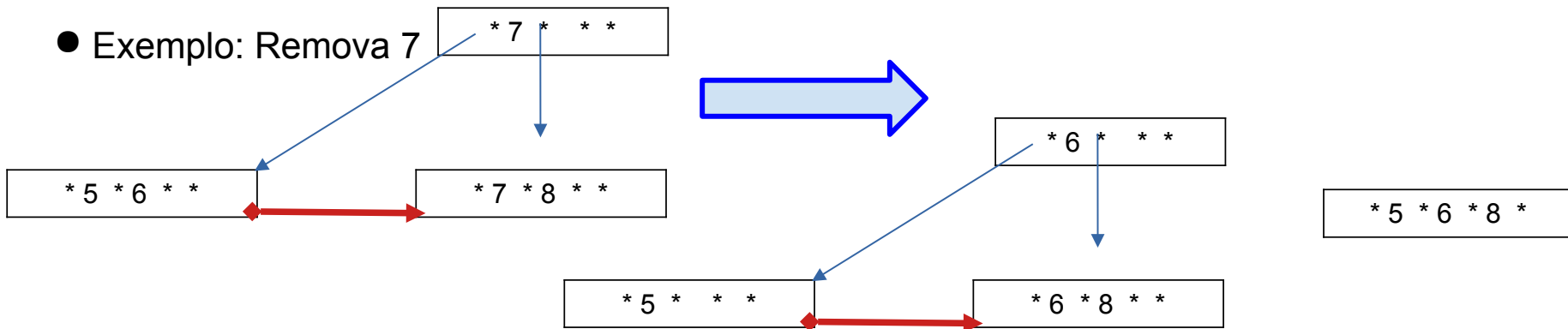
Exemplo: Insira 8

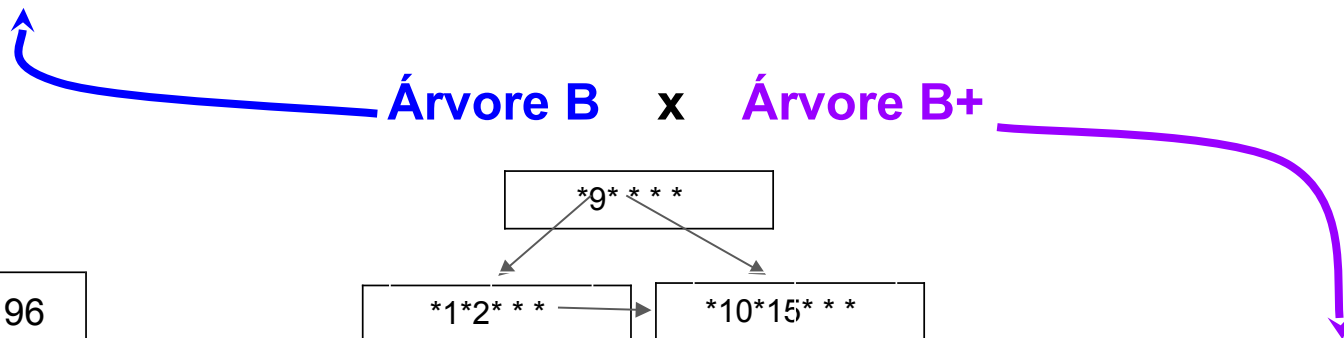
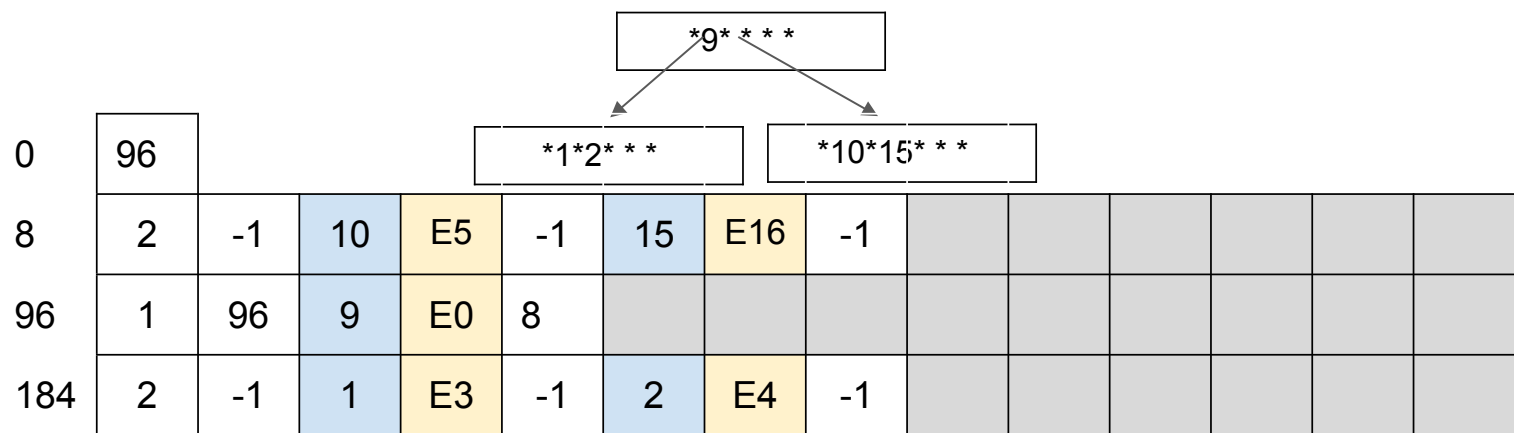


Árvore B+ Remoção

- Se chave a ser removida estiver em um nó folha: basta executar a remoção normalmente
- Se chave a ser removida estiver em um nó interno: ela deve ser substituída por seu antecessor ou sucessor (depende do algoritmo). Buscá-lo em seu filho esquerdo ou direito (depende do algoritmo), fazer a substituição e então chamar a função de remoção recursivamente para a subárvore à direita.

- Exemplo: Remova 7





Árvore B*



PUC Minas

Árvore B*

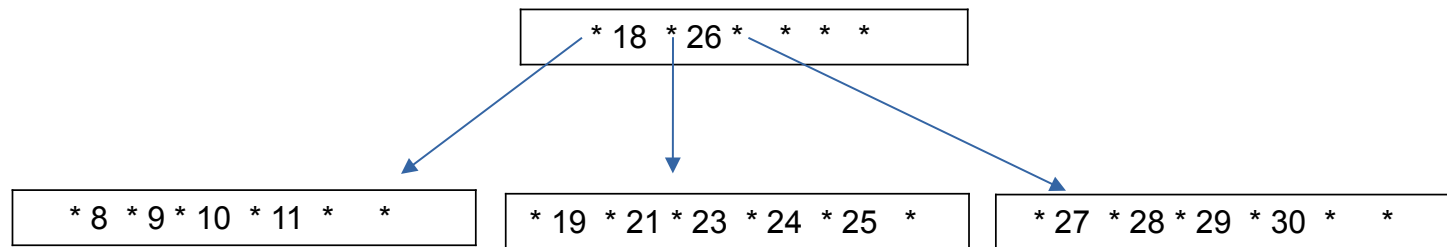
- Variação da árvore B proposta em 1973 por Knuth
- Técnica de redistribuição de chaves também é empregada durante as operações de inserção.
- Operação de split pode ser adiada até que duas páginas irmãs estejam completamente cheias

Para lembrar, na Operação de Inserção na Árvore B:

- Se o elemento couber na página, basta incluí-lo de forma ordenada
- Se não couber, a página deve ser dividida em duas (split) e o elemento do meio deve ser promovido

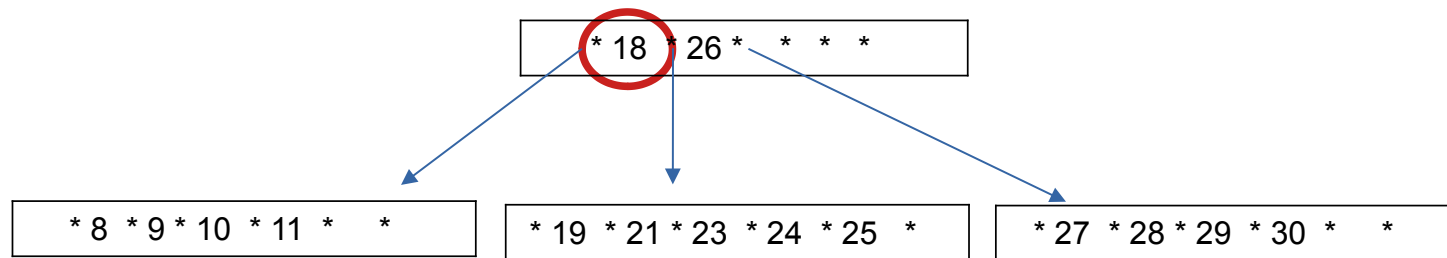
Árvore B* – Inclusão com Split

Inclusão da chave 20 em uma Árvore B*:
Redistribuição de Chaves entre irmãos



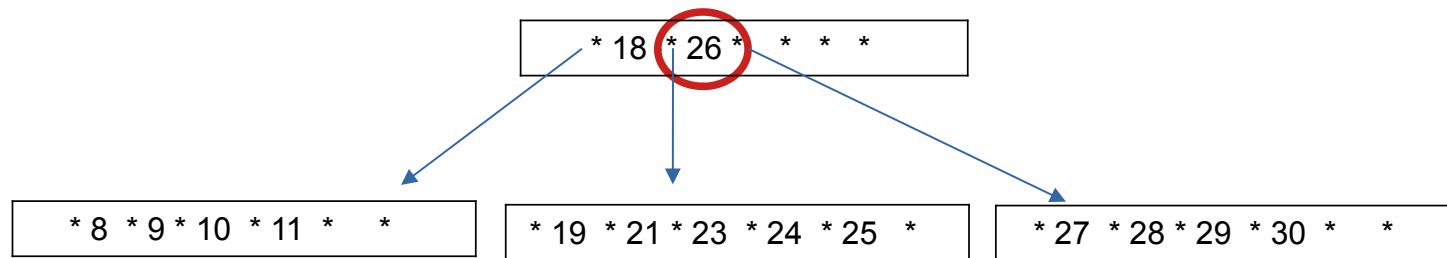
Árvore B* – Inclusão com Split

Inclusão da chave 20 em uma Árvore B*:
Redistribuição de Chaves entre irmãos



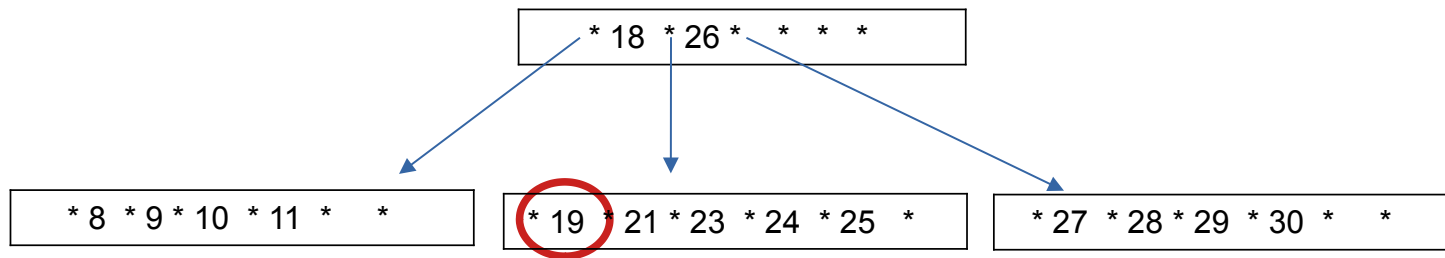
Árvore B* – Inclusão com Split

Inclusão da chave 20 em uma Árvore B*:
Redistribuição de Chaves entre irmãos



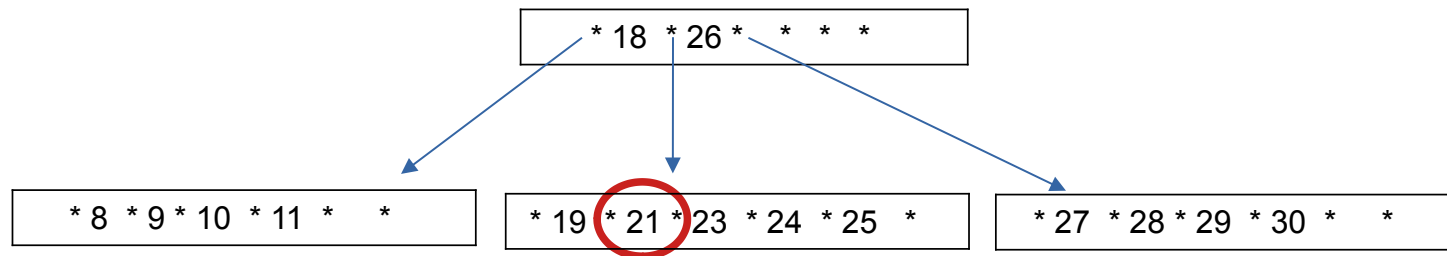
Árvore B* – Inclusão com Split

Inclusão da chave 20 em uma Árvore B*:
Redistribuição de Chaves entre irmãos



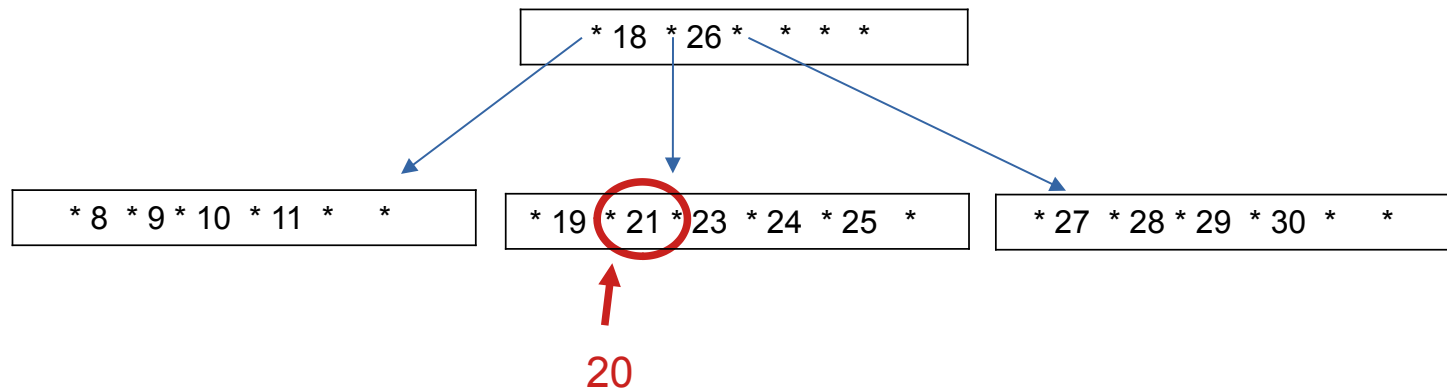
Árvore B* – Inclusão com Split

Inclusão da chave 20 em uma Árvore B*:
Redistribuição de Chaves entre irmãos



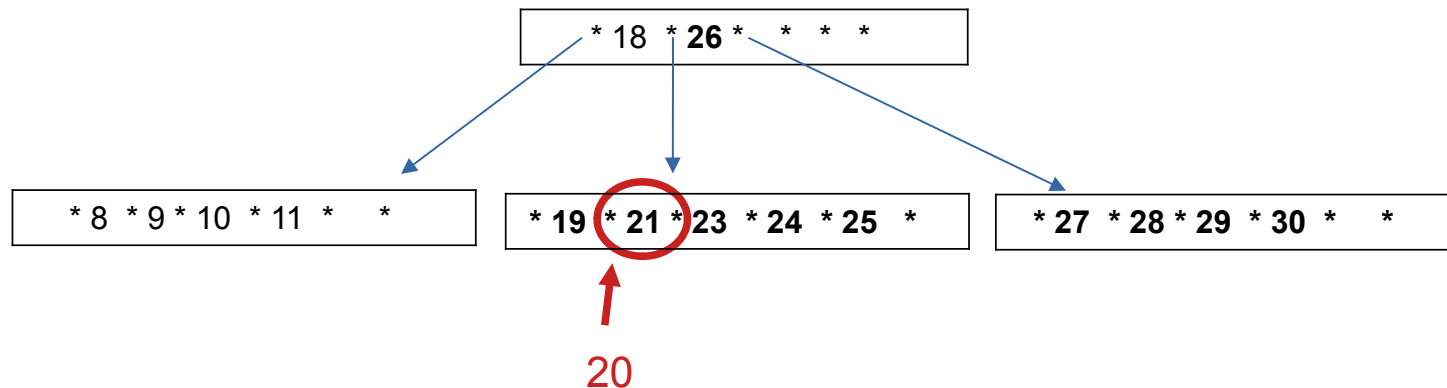
Árvore B* – Inclusão com Split

Inclusão da chave 20 em uma Árvore B*:
Redistribuição de Chaves entre irmãos



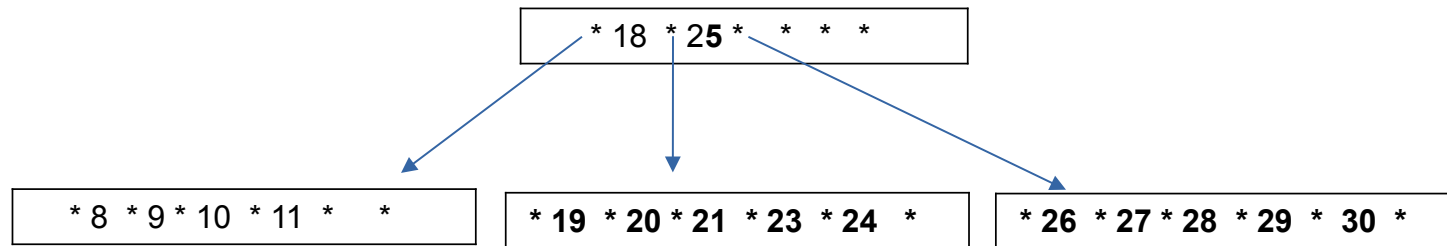
Árvore B* – Inclusão com Split

Inclusão da chave 20 em uma Árvore B*:
Redistribuição de Chaves entre irmãos



Árvore B* – Inclusão com Split

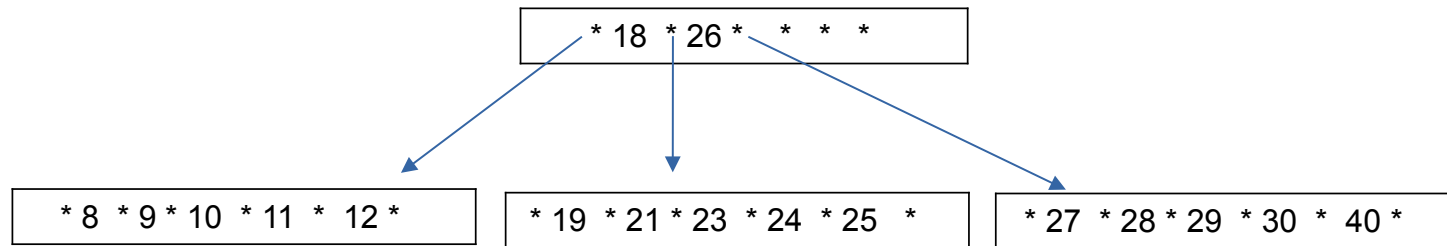
Inclusão da chave 20 em uma Árvore B*:
Redistribuição de Chaves entre irmãos





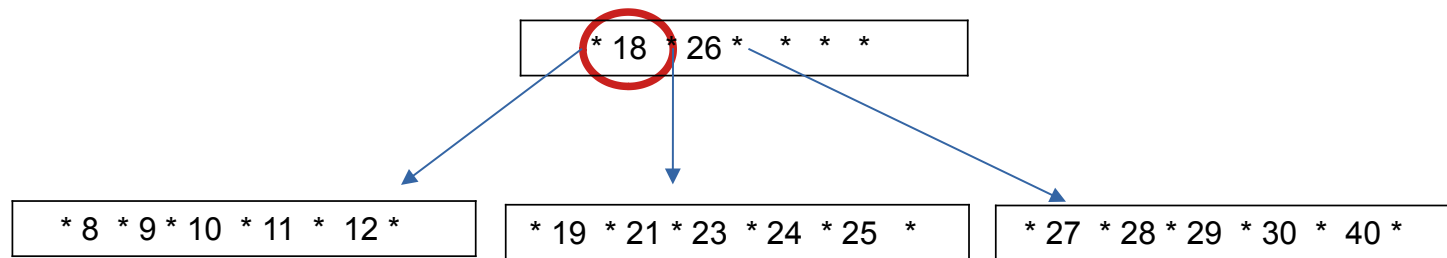
Árvore B* – Inclusão com Split

Inclusão da chave 20 em uma Árvore B:
Divisão de Um para Dois (one-to-two split)



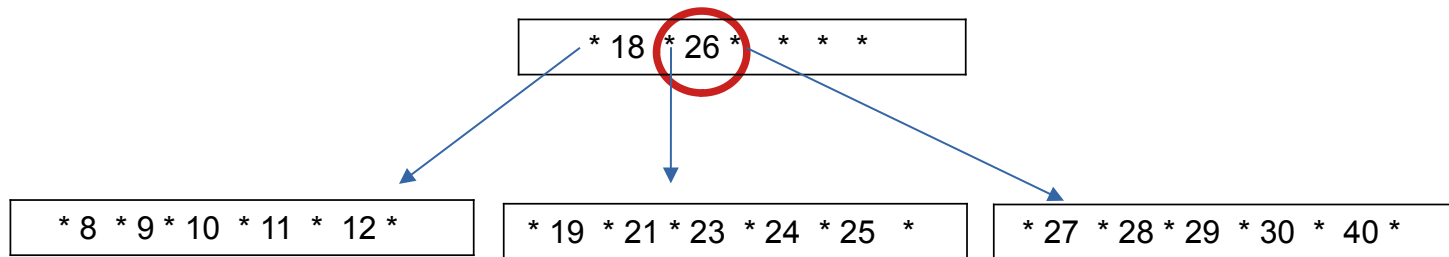
Árvore B* – Inclusão com Split

Inclusão da chave 20 em uma Árvore B:
Divisão de Um pra Dois (one-to-two split)



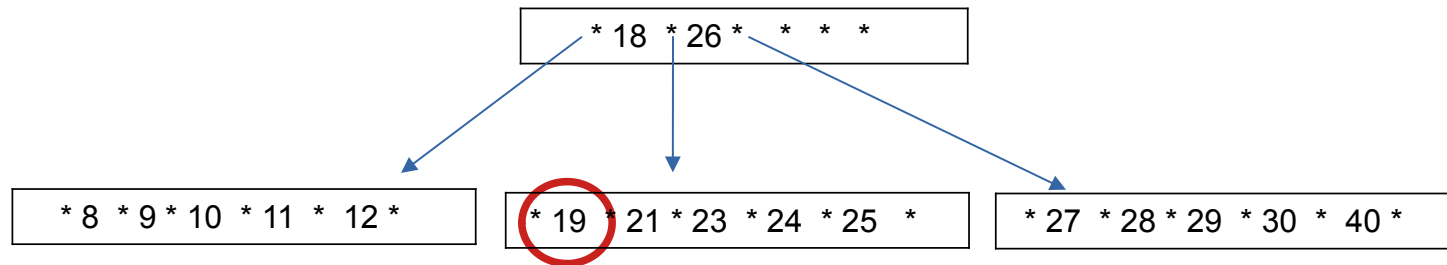
Árvore B* – Inclusão com Split

Inclusão da chave 20 em uma Árvore B:
Divisão de Um pra Dois (one-to-two split)



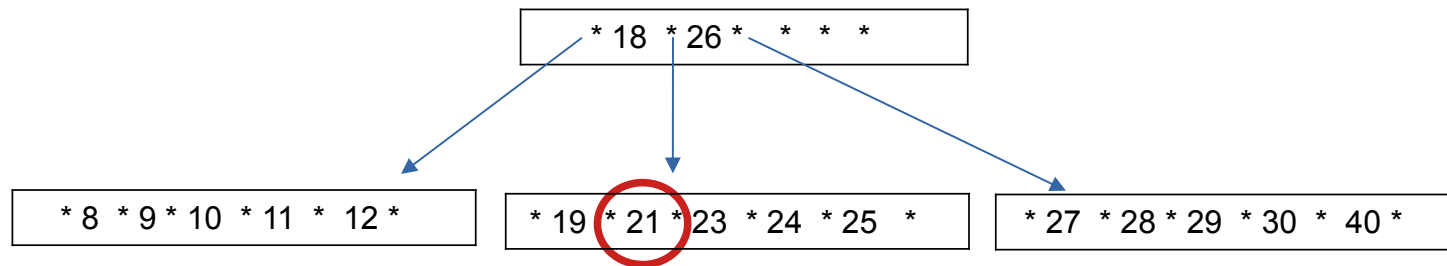
Árvore B* – Inclusão com Split

Inclusão da chave 20 em uma Árvore B:
Divisão de Um pra Dois (one-to-two split)



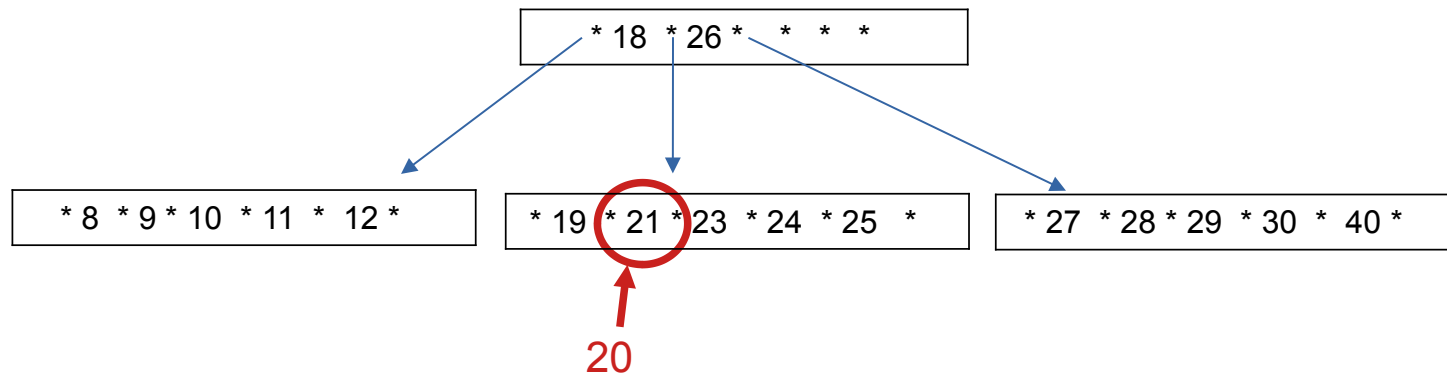
Árvore B* – Inclusão com Split

Inclusão da chave 20 em uma Árvore B:
Divisão de Um pra Dois (one-to-two split)



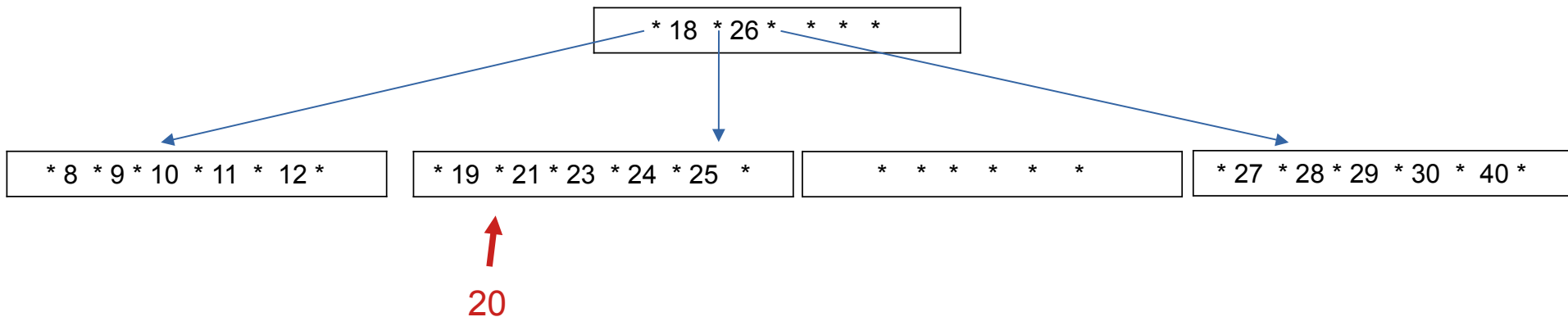
Árvore B* – Inclusão com Split

Inclusão da chave 20 em uma Árvore B:
Divisão de Um pra Dois (one-to-two split)



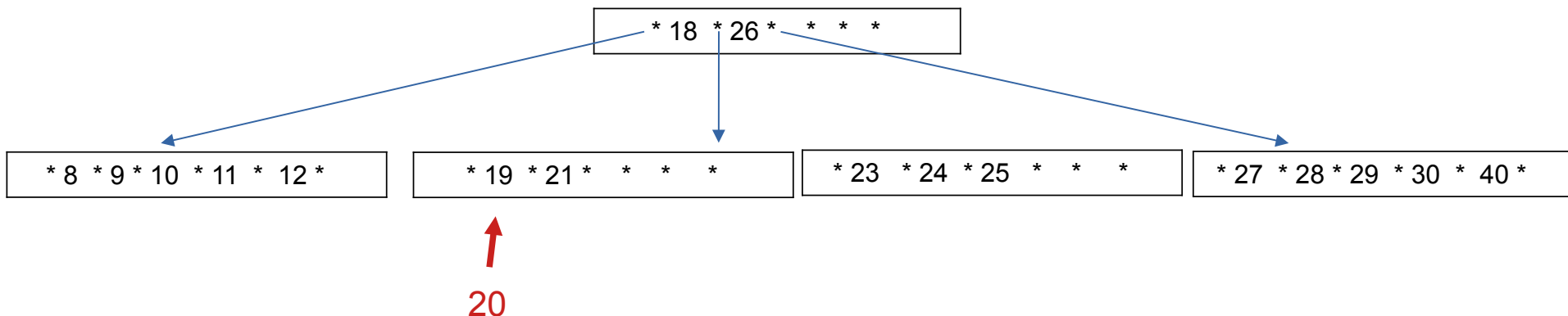
Árvore B* – Inclusão com Split

Inclusão da chave 20 em uma Árvore B:
Divisão de Um pra Dois (one-to-two split)



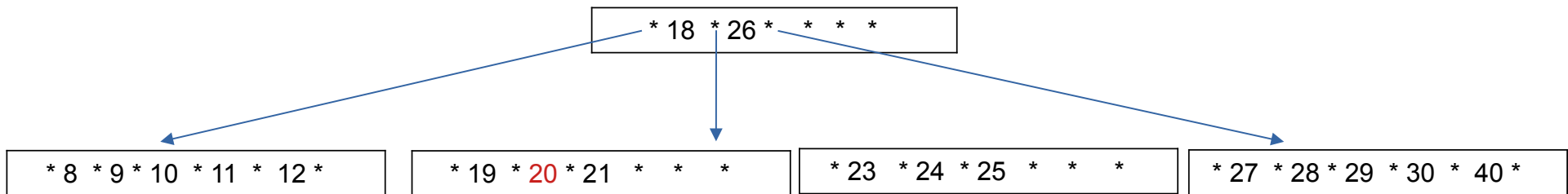
Árvore B* – Inclusão com Split

Inclusão da chave 20 em uma Árvore B:
Divisão de Um pra Dois (one-to-two split)



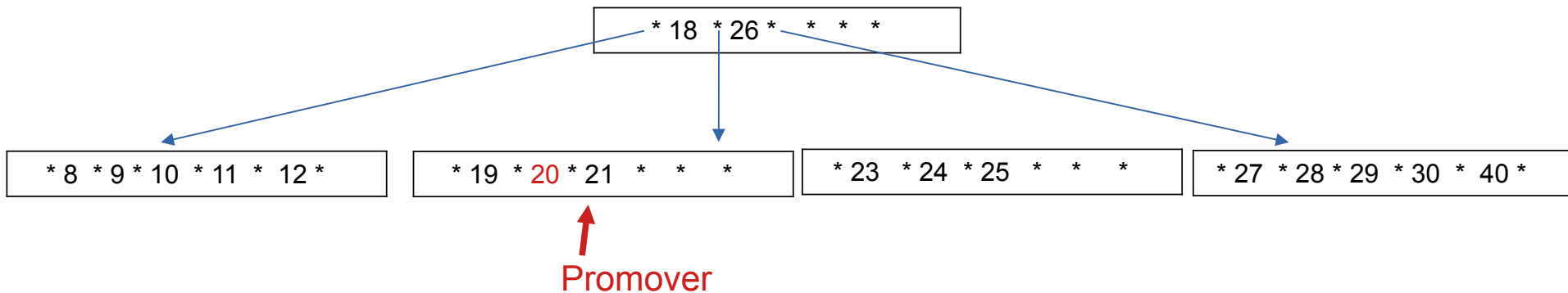
Árvore B* – Inclusão com Split

Inclusão da chave 20 em uma Árvore B:
Divisão de Um pra Dois (one-to-two split)



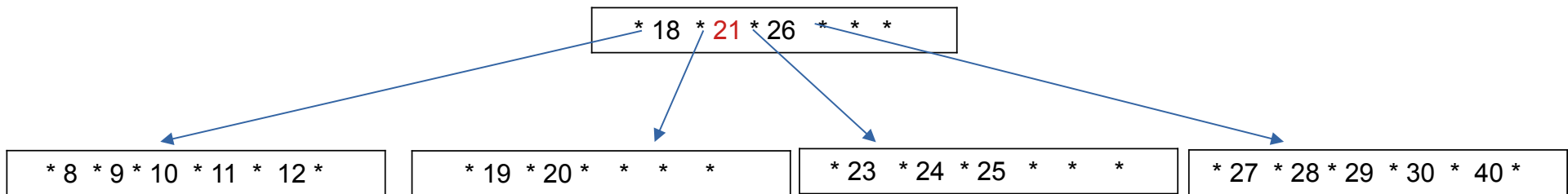
Árvore B* – Inclusão com Split

Inclusão da chave 20 em uma Árvore B:
Divisão de Um pra Dois (one-to-two split)



Árvore B* – Inclusão com Split

Inclusão da chave 20 em uma Árvore B:
Divisão de Um pra Dois (one-to-two split)



Árvore B* - Propriedades

- Em uma Árvore B* de ordem **m**
- Cada página tem no máximo **m** descendentes
- Toda página, exceto a raiz e as folhas, tem no mínimo **$(2m-1)/3$** descendentes
- A raiz tem pelo menos 2 descendentes, a menos que seja uma folha
- Todas as folhas estão no mesmo nível
- Uma página não-folha com k descendentes contém k-1 chaves
- Uma página folha contém no mínimo **$\text{ piso}((2m-1)/3)$** e no máximo m-1 chaves

Árvore B* - Propriedades

- As principais alterações estão na segunda e na última regra
- Esta propriedade afeta as regras para remoção e redistribuição
- Deve-se tomar cuidado na implementação, uma vez que a raiz nunca tem irmã, e portanto requer tratamento especial
- Uma solução é dividir a raiz usando a divisão convencional (one-to-two split), outra é permitir que a raiz seja maior