

Os nós internos da árvore B+ guardam apenas as chaves, os nós folhas guardam chave + informação;

Considere “d” a ordem. Os nós devem ter no máximo “2d” registros e no mínimo “d” registros com exceção do nó raiz, que pode ter menos que “d” registros;

As inserções devem acontecer somente nos nós folhas;

Se a inserção deixar o nó com  $2d+1$  registros, o nó deve ser particionado seguindo regra de particionamento de nó folha.

#### Particionamento de nó folha:

Considerando “P” o nó original (antes do particionamento);

Criar novo nó “Q”;

Manter os primeiros “d” registros em “P”;

Mover registros restantes pro nó “Q”;

Ajustar os ponteiros da lista encadeada dos nós folhas:

O nó “Q” passa a apontar para “P->prox” e “P” passa a apontar pra “Q”;

Copiar chave “d+1” pro nó pai;

Se a inserção da chave “d+1” fizer o nó pai ficar com “2d+1” chaves, particionar o nó pai seguindo regra de particionamento de nó interno;

#### Particionamento de nó interno:

Considerando “P” o nó original (antes do particionamento);

Criar novo nó “Q”;

Manter as “d” primeiras chaves no nó “P”;

Mover chave “d+1” pro pai;

Mover as chaves restantes pro nó “Q” ;

Se a inserção da chave “d+1” fizer o nó pai ficar com “2d+1” chaves, repetir particionamento seguindo regra de particionamento de nó interno.