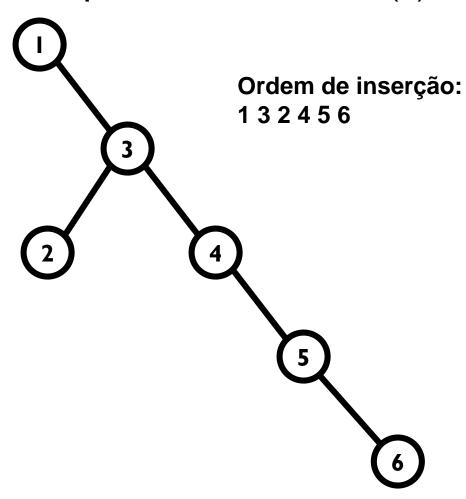
Árvores binárias de pesquisa com balanceamento

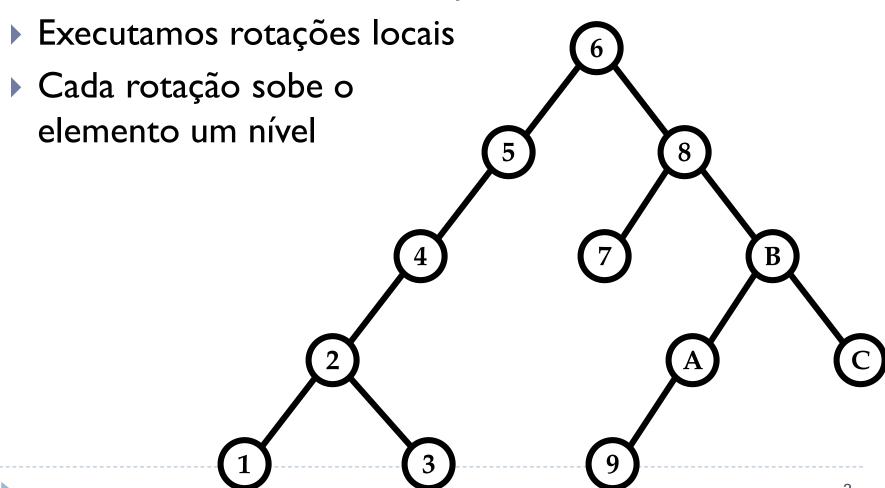
Algoritmos e Estruturas de Dados II

Árvores binárias de pesquisa

▶ Pior caso para uma busca é O(n)

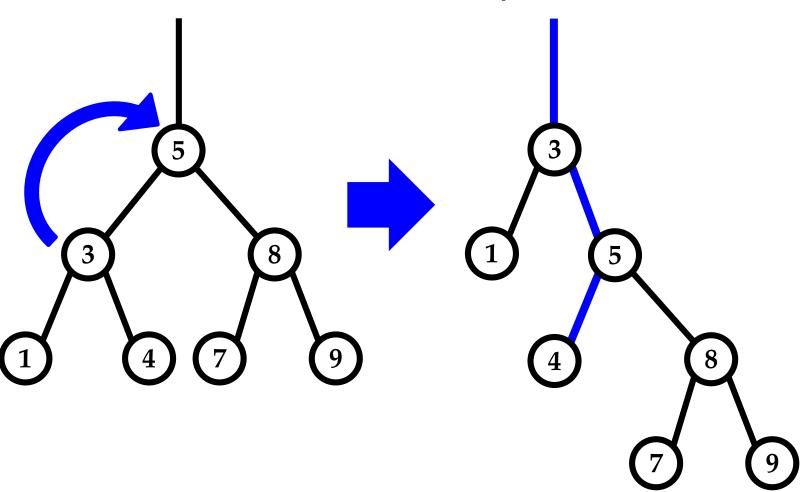


- Adicionamos elemento como folha
- Subimos o novo elemento pra raiz

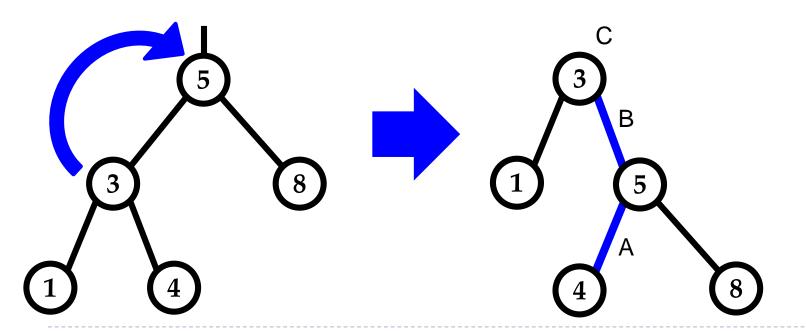


Rotação para direita

Troca a raiz com o filho à esquerda

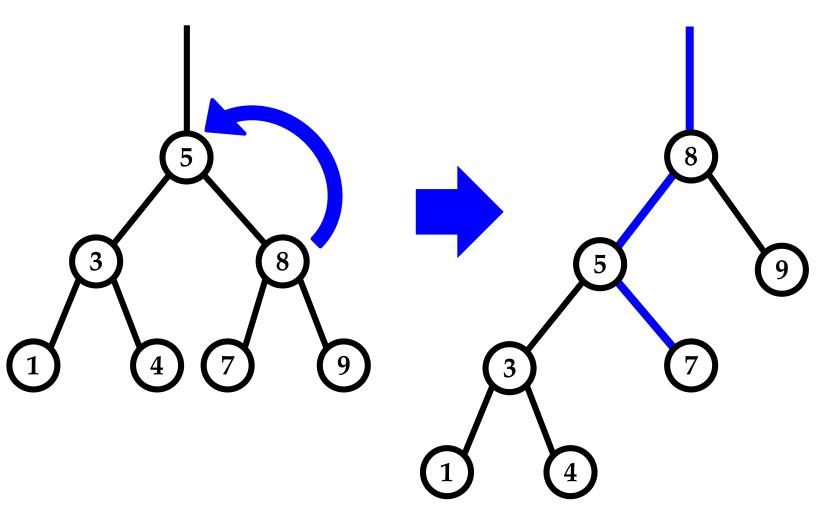


Rotação para direita

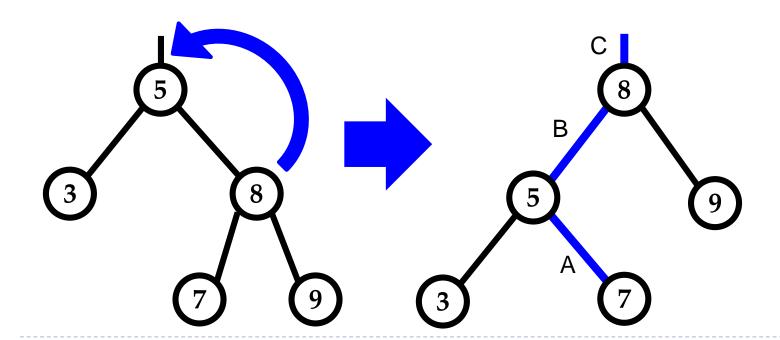


Rotação para esquerda

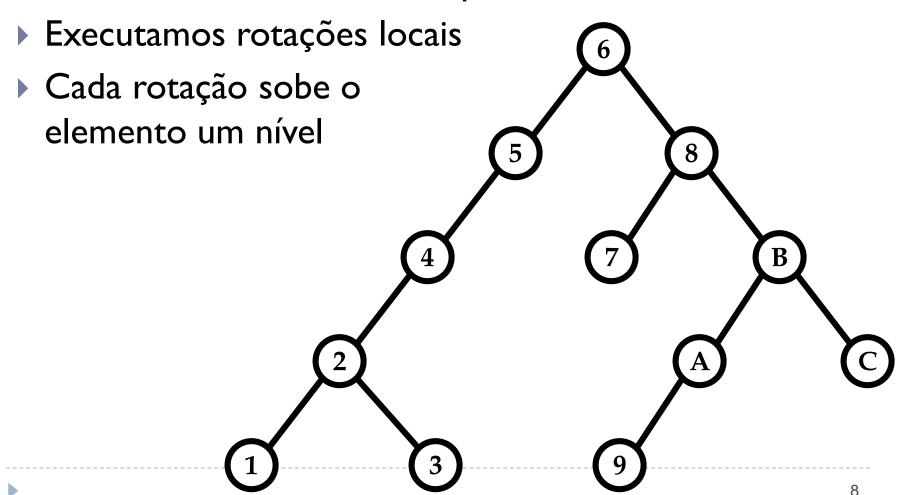
▶ Troca a raiz com o filho à direita



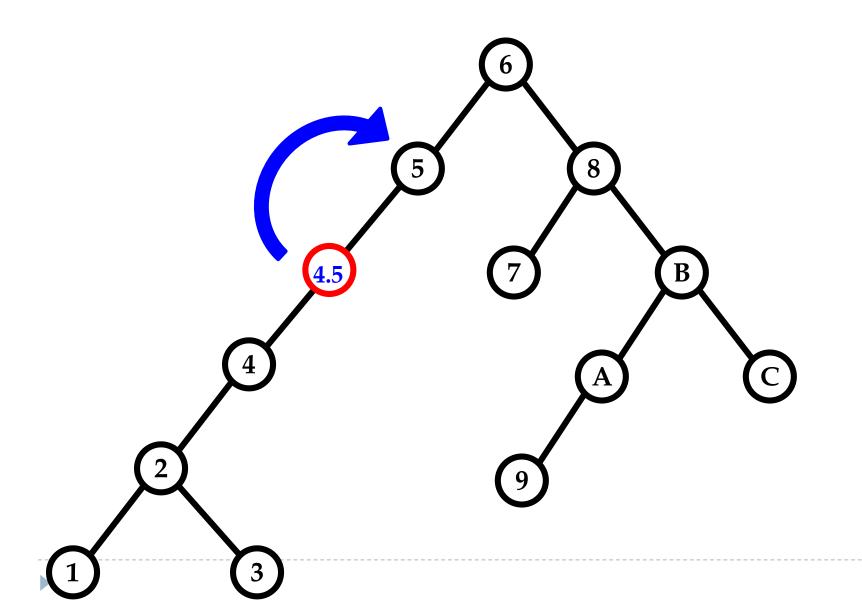
Rotação para esquerda

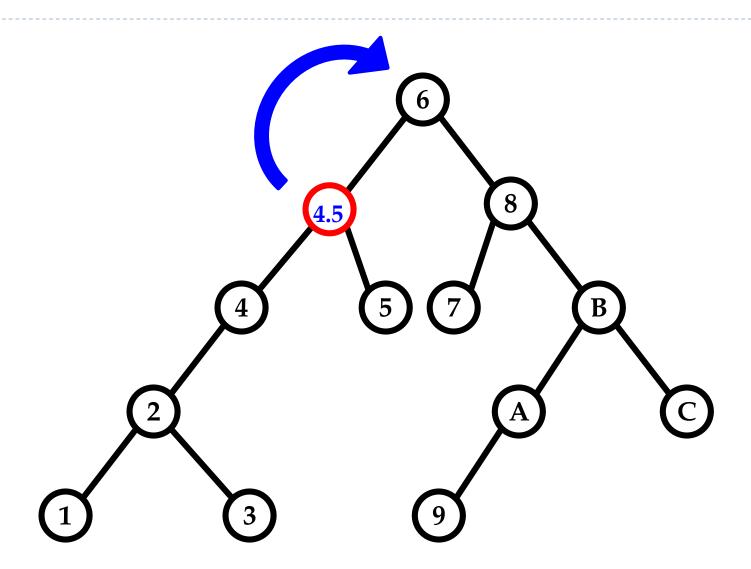


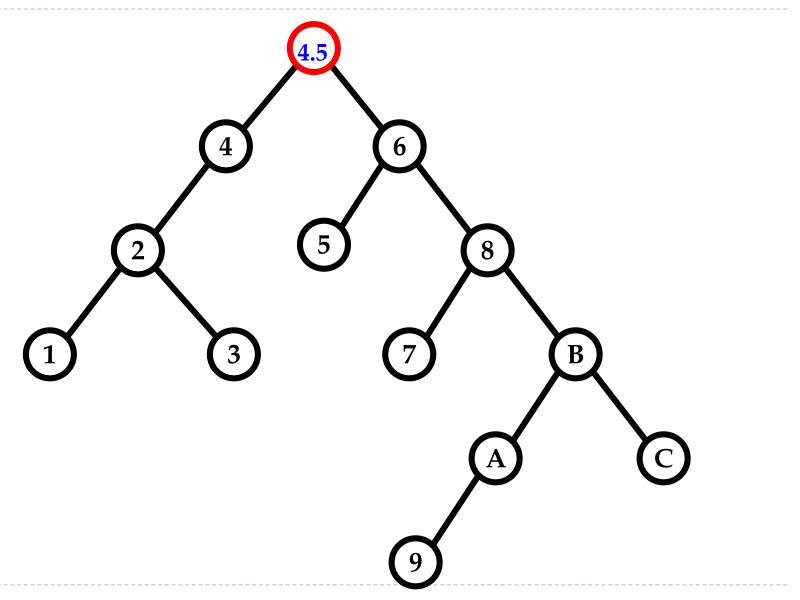
- Adicionamos elemento como folha
- Subimos o novo elemento pra raiz



Vamos inserir 4.5







```
void insere raiz(struct arvore **tptr, struct registro *reg)
if(*tptr == NULL) { // encontrou a folha
    struct arvore *novo = cria arvore(reg);
    *tptr = novo;
    return;
struct arvore *t = *tptr;
if(reg->chave < t->reg->chave) {
    insere raiz(&(t->esq), reg);
    rotD(tptr);
} else if(reg->chave > t->reg->chave) {
    insere raiz(&(t->dir), reg);
    rotE(tptr);
} else {
    printf("elemento ja existe\n");
```

Inserção na raiz e pesquisa com reorganização

- Inserção na raiz pode ser útil quando aplicação busca por alguns elementos mais frequentemente
- Nesse caso, uma melhoria é modificar o método de inserção para colocar itens procurados na raiz
 - Busca por elementos próximos à raiz fica mais rápida
 - Caso médio e pior caso difíceis de analisar
 - Dependem do padrão de buscas da aplicação