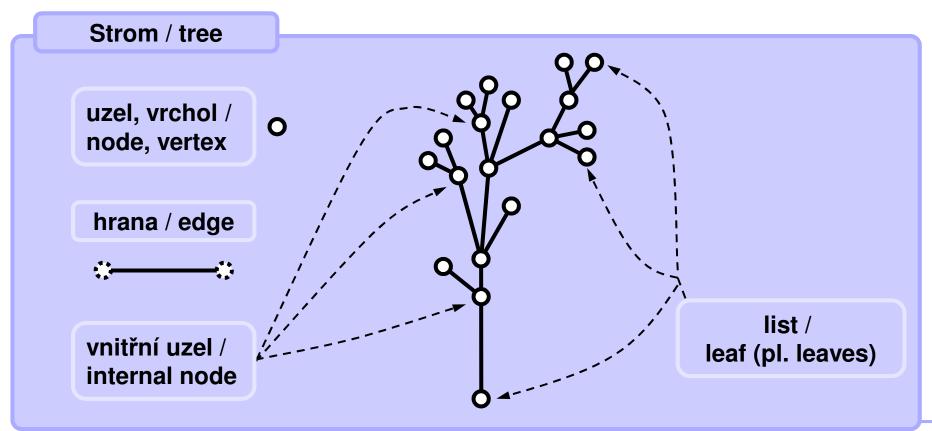
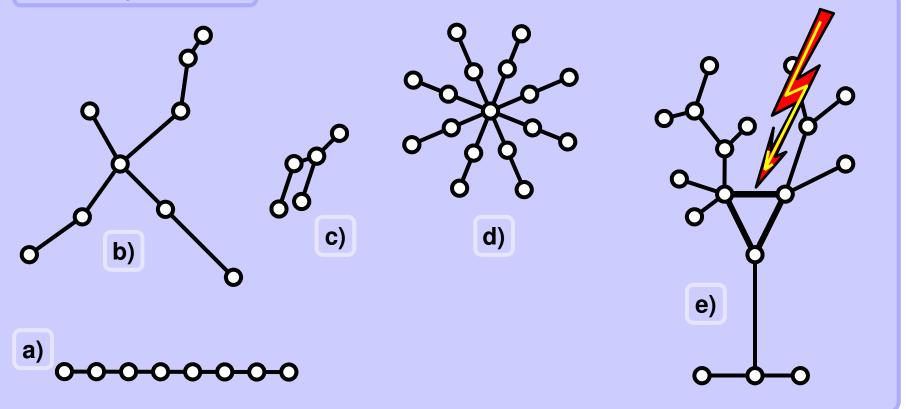
ALGORITMIZACE 2010/03

STROMY, BINÁRNÍ STROMY
VZTAH STROMŮ A REKURZE
ZÁSOBNÍK IMPLEMENTUJE REKURZI
PROHLEDÁVÁNÍ S NÁVRATEM (BACKTRACK)

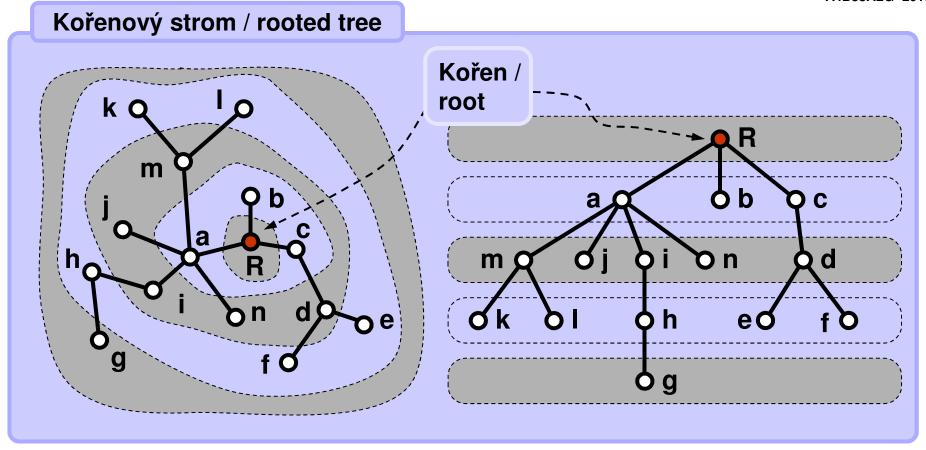


Příklady stromů

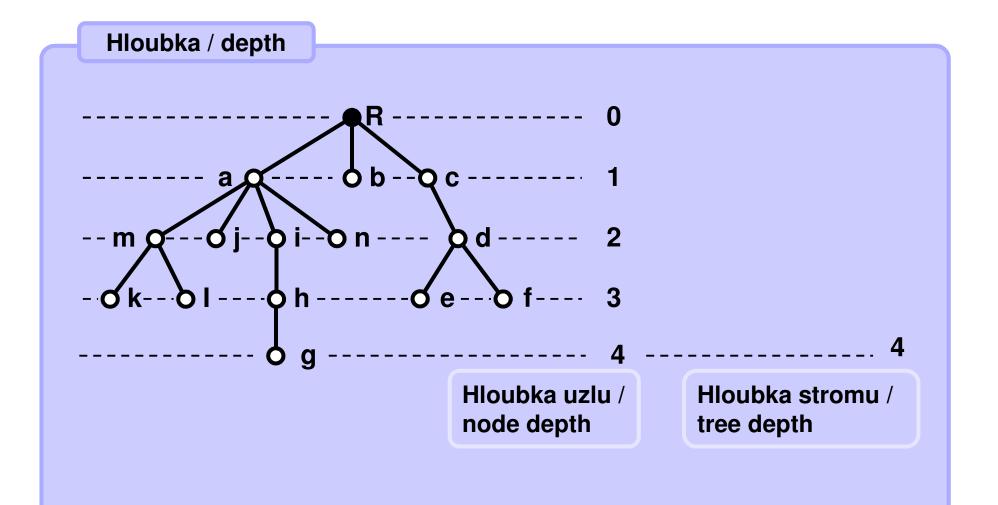


Vlastnosti stromů

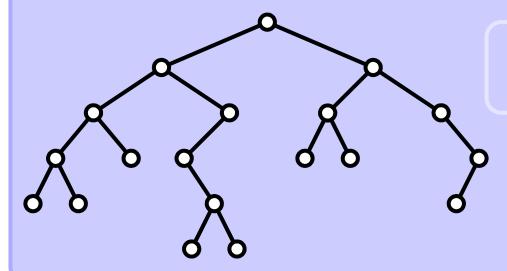
- 1. Strom je souvislý, tj. mezi každými dvěma jeho uzly vede cesta.
- 2. Mezi každými dvěma uzly ve stromu vede jen jediná cesta.
- 3. Po odstranění libovolné hrany se strom rozpadá na dvě části.
- 4. Počet hran ve stromu je vždy o 1 menší než počet uzlů.





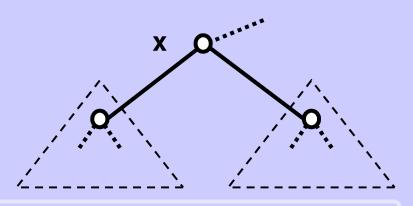


Binární (kořenový!!) strom / binary (rooted!!) tree



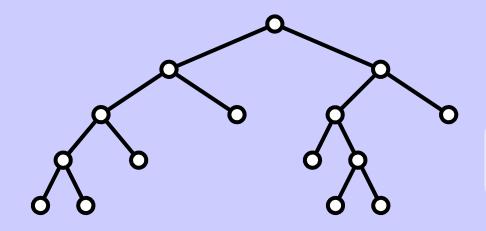
Počet potomků každého uzlu je 0,1, nebo 2.

Levý a pravý podstrom / left and right subtree



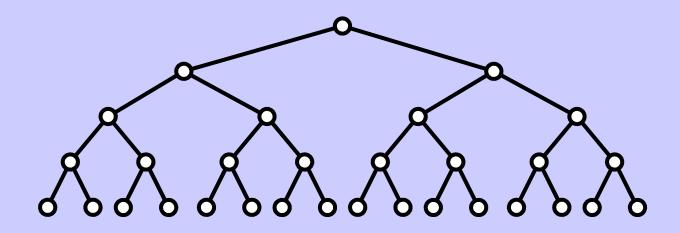
Podstrom uzlu x levý pravý

Pravidelný binární strom / regular binary tree

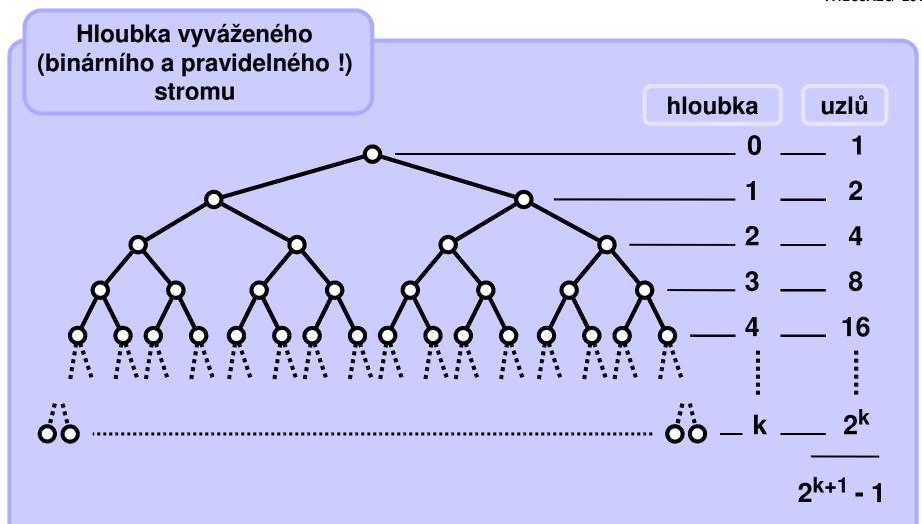


Počet potomků každého uzlu je jen 0 nebo 2.

Vyvážený strom / balanced tree

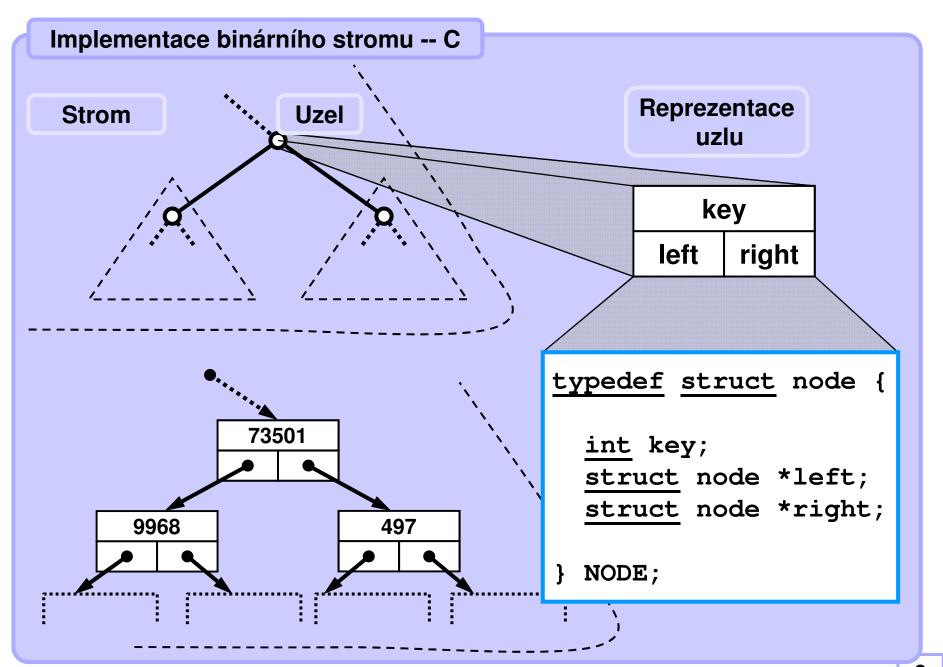


Hloubky všech listů jsou (víceméně) stejné.

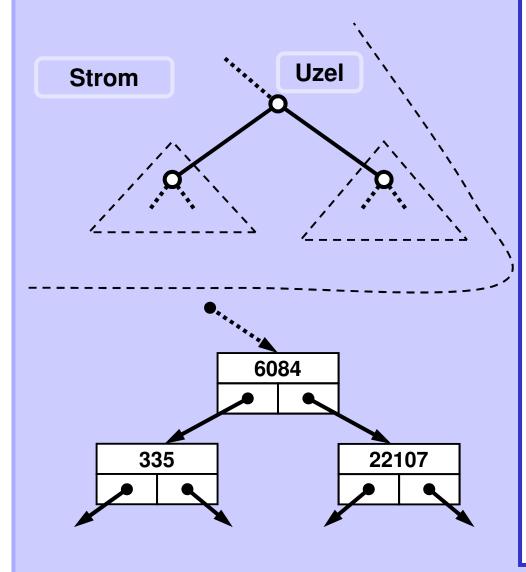


(2(hloubka vyváženého stromu)+1 – 1) ~ uzlů

hloubka vyváženého stromu ~ log₂(uzlů+1) – 1 ~ log₂(uzlů)



Implementace binárního stromu -- Java



```
public class Node {
  public Node left;
  public Node right;
  public int key;
  public Node(int k) {
    key = k;
    left = null;
    right = null;
public class Tree {
  public Node root;
  public Tree() {
    root = null;
```

Vybudování náhodného binárního stromu -- C

Příklad volání funkce

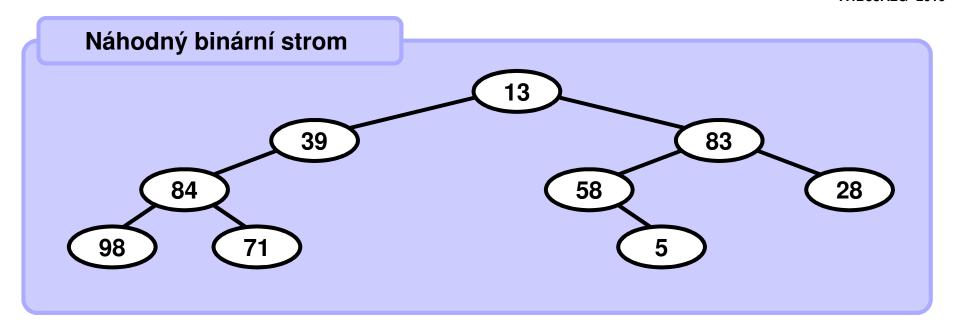
```
NODE *root;
root = randTree(4);
```

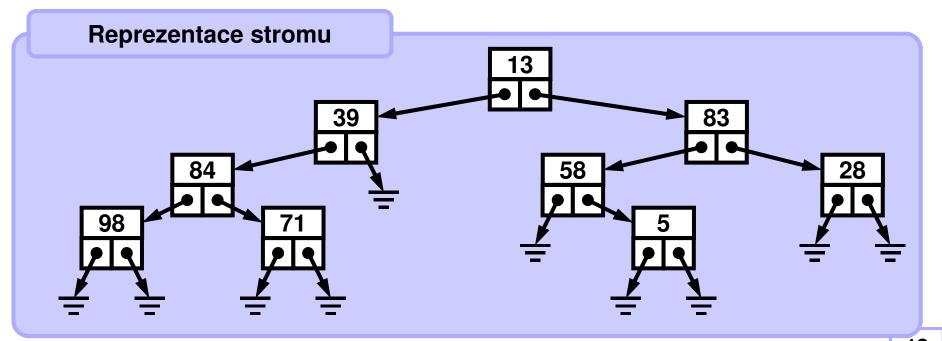
Poznámka. Volání random(n) vrací náhodné celé číslo od 0 do n-1. Zde neimplementováno.

Vybudování náhodného binárního stromu -- Java

Příklad volání funkce

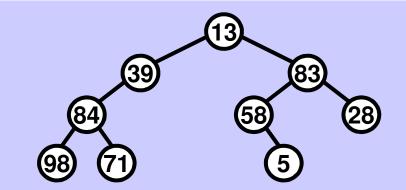
```
Node root;
root = randTree(4);
```





Průchod (binárním) stromem v pořadí Inorder

Strom



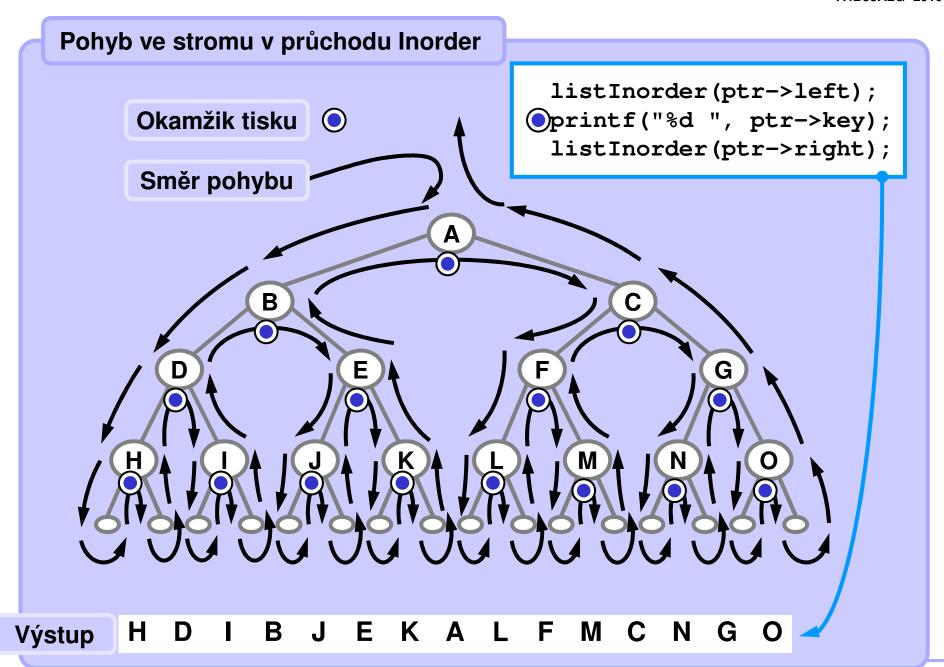
Průchod stromem v pořadí

INORDER

```
void listInorder( NODE *ptr) {
    if (ptr == NULL) return;
    listInorder(ptr->left);
    printf("%d ", ptr->key);
    listInorder(ptr->right);
}
```

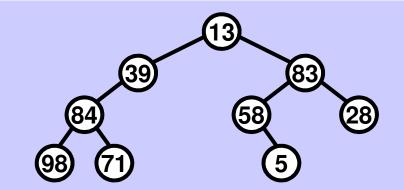
Výstup

98 84 71 39 13 58 5 83 28



Průchod (binárním) stromem v pořadí Preorder

Strom



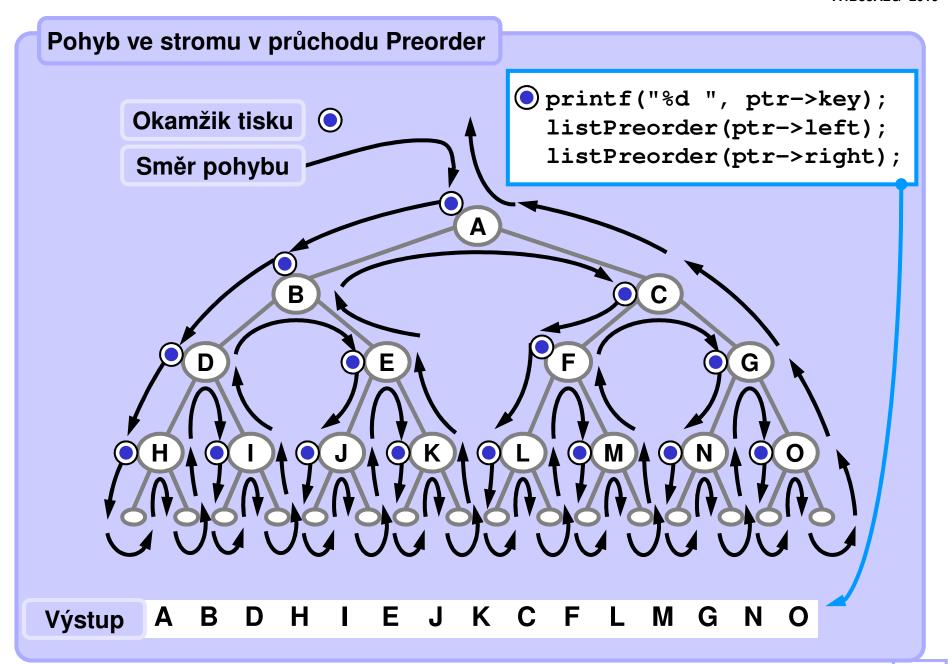
Průchod stromem v pořadí

PREORDER

```
void listPreorder( NODE *ptr) {
    if (ptr == NULL) return;
    printf("%d ", ptr->key);
    listPreorder(ptr->left);
    listPreorder(ptr->right);
}
```

Výstup

13 39 84 98 71 83 58 5 28



Průchod (binárním) stromem v pořadí Postorder

Strom

13 39 84 58 28 98 71 5

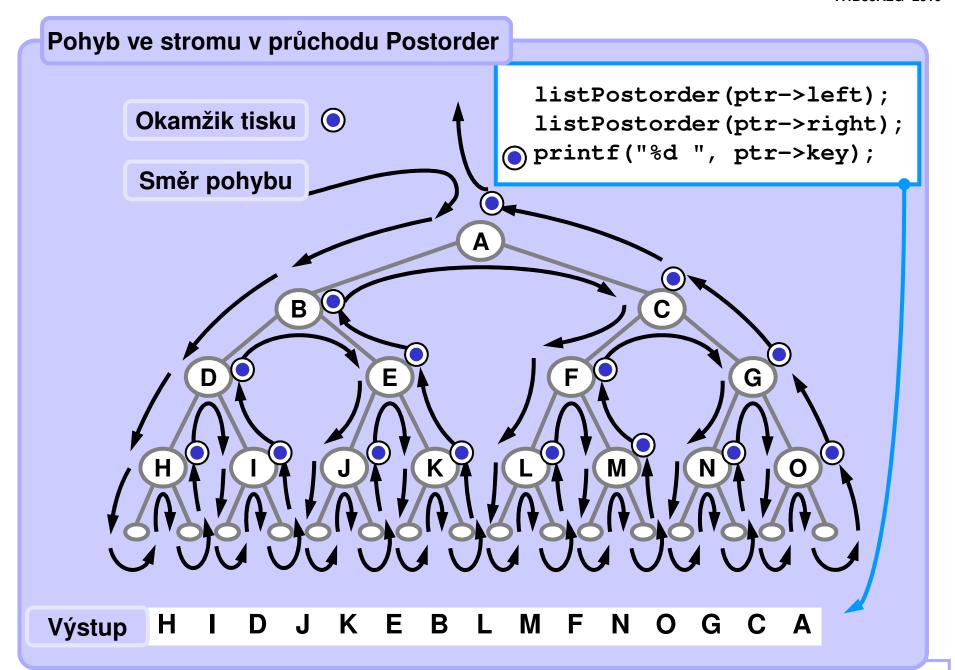
Průchod stromem v pořadí

POSTORDER

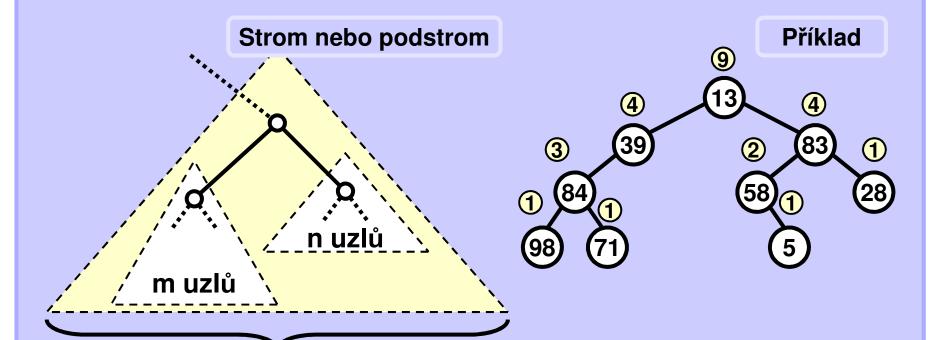
```
void listPostorder( NODE *ptr) {
    if (ptr == NULL) return;
    listPostorder(ptr->left);
    listPostorder(ptr->right);
    printf("%d ", ptr->key);
}
```

Výstup

98 71 84 39 5 58 28 83 13



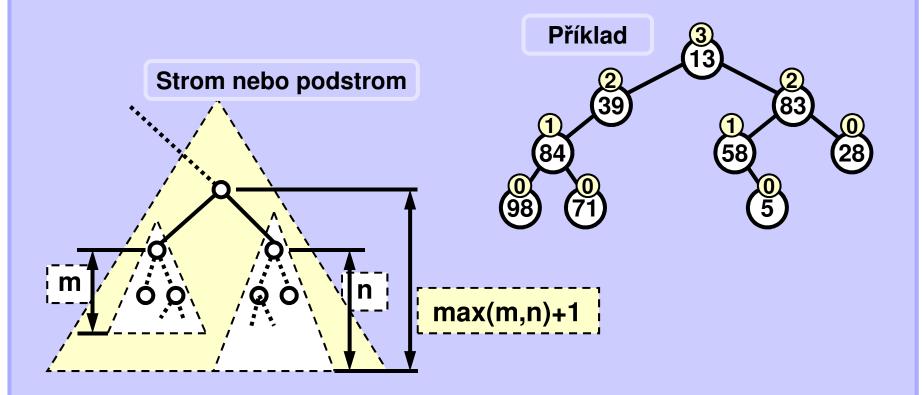
Velikost stromu (= počet uzlů) rekurzivně



celkem ... m+n+1 uzlů

```
int count(NODE *ptr) {
   if (ptr == NULL) return (0);
   return (count(ptr->left) + count(ptr->right)+1);
}
```

Hloubka stromu (= max hloubka uzlu) rekurzivně



```
int depth(NODE *ptr) {
   if (ptr == NULL) return (-1);
   return ( max(depth(ptr->left), depth(ptr->right) )+1 );
}
```

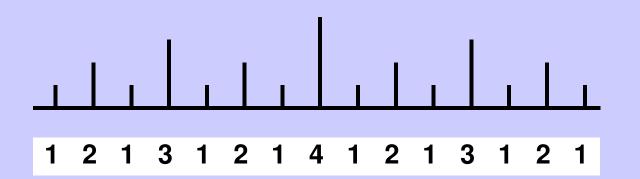
Jednoduchý příklad rekurze

Binární pravítko

Rysky pravítka

Délky rysek

Kód vypíše délky rysek pravítka



```
void ruler(int val) {
  if (val < 1) return;

ruler(val-1);
 print(val);
 ruler(val-1);
}

Call: ruler(4);</pre>
```

Domácí úkol: Ternárně!:

Jednoduchý příklad rekurze

Binární pravítko vs. průchod inorder

Pravítko

```
void ruler(int val) {
  if (val < 1) return;

ruler(val-1);
 print(val);
 ruler(val-1);
}</pre>
```

Inorder

```
void listInorder( NODE *ptr) {
   if (ptr == NULL) return;

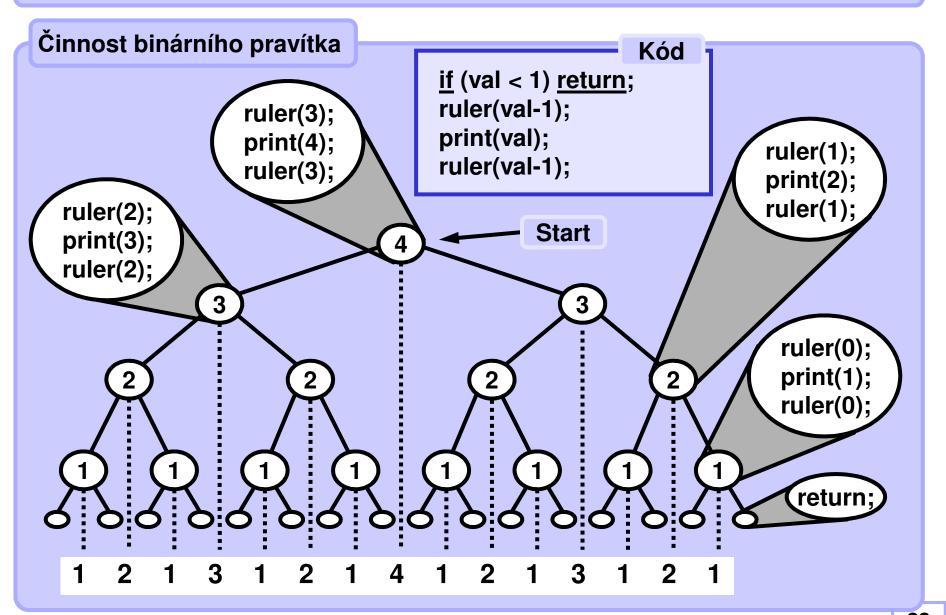
listInorder(ptr->left);
   printf("%d ", ptr->key);
   listInorder(ptr->right);
}
```

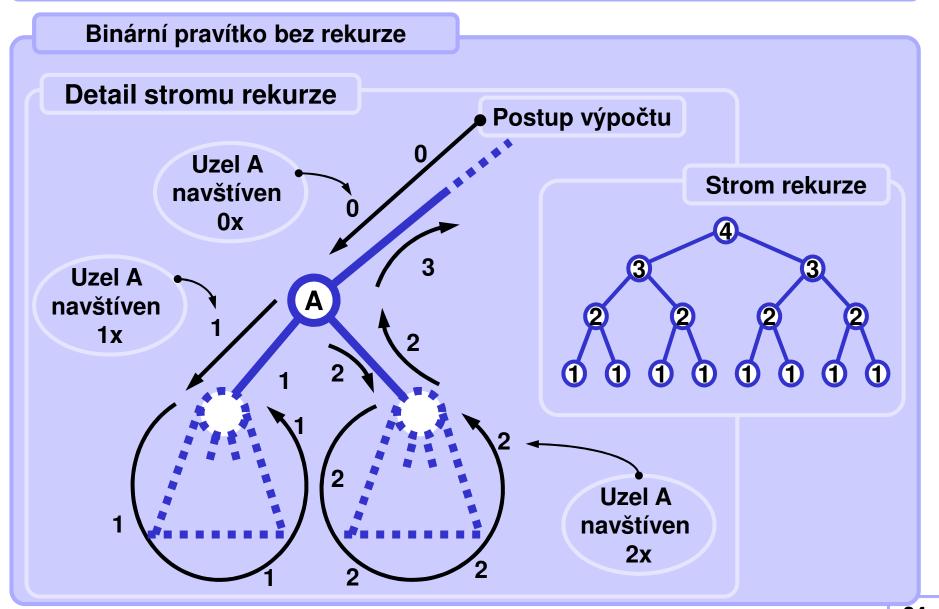
Strukturní podobnost, shoda!

Výstup pravítka

1 2 1 3 1 2 1 4 1 2 1 3 1 2 1

Jednoduchý příklad rekurze





Standardní strategie

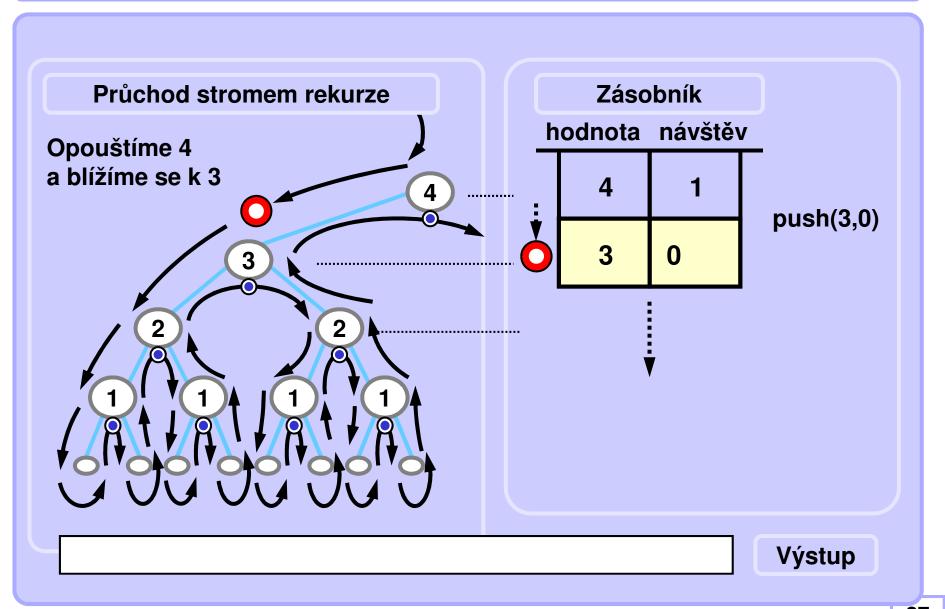
Při používání zásobníku:

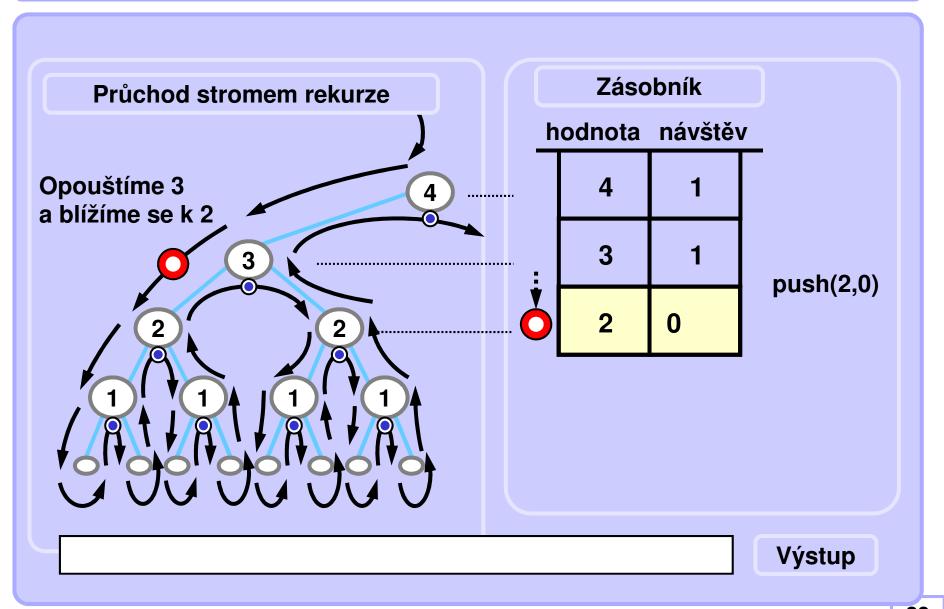
Je-li to možné, zpracovávej jen data ze zásobníku.

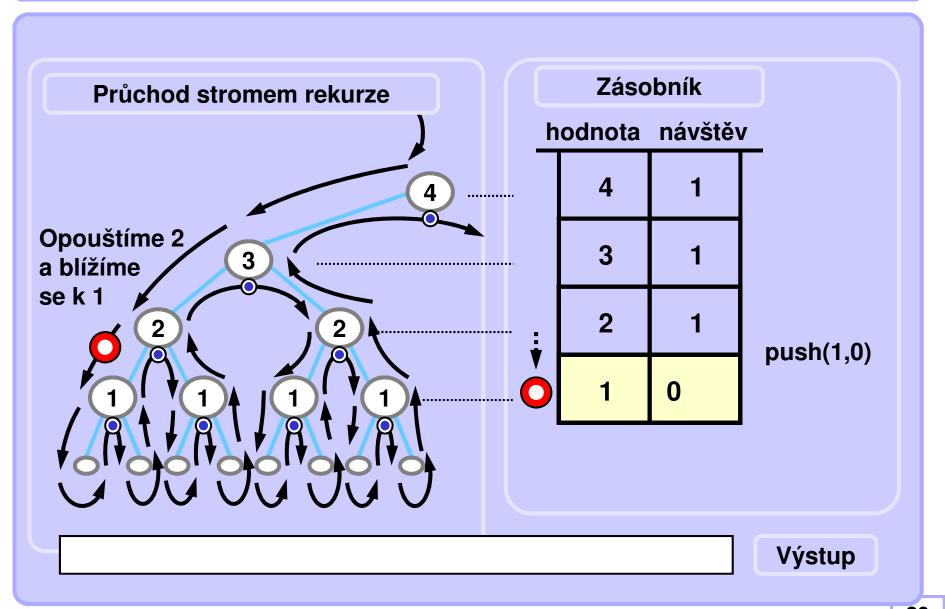
Standardní postup

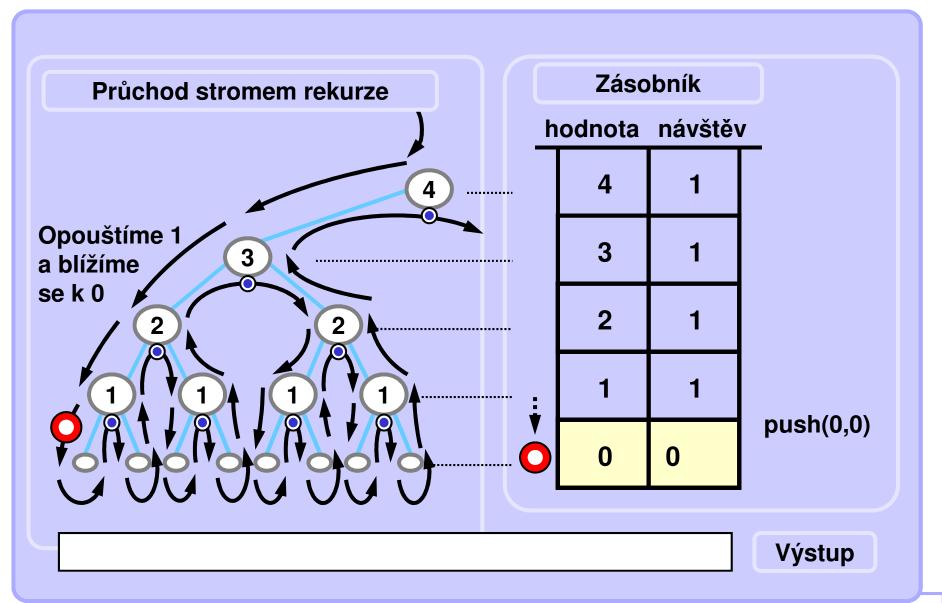
Ulož první uzel (první zpracovávaný prvek) do zásobníku. Každý další uzel (zpracovávaný prvek) ulož také na zásobník. Zpracovávej vždy pouze uzel na vrcholu zásobníku. Když jsi s uzlem (prvkem) hotov, ze zásobníku ho odstraň. Skonči, když je zásobník prázdný.

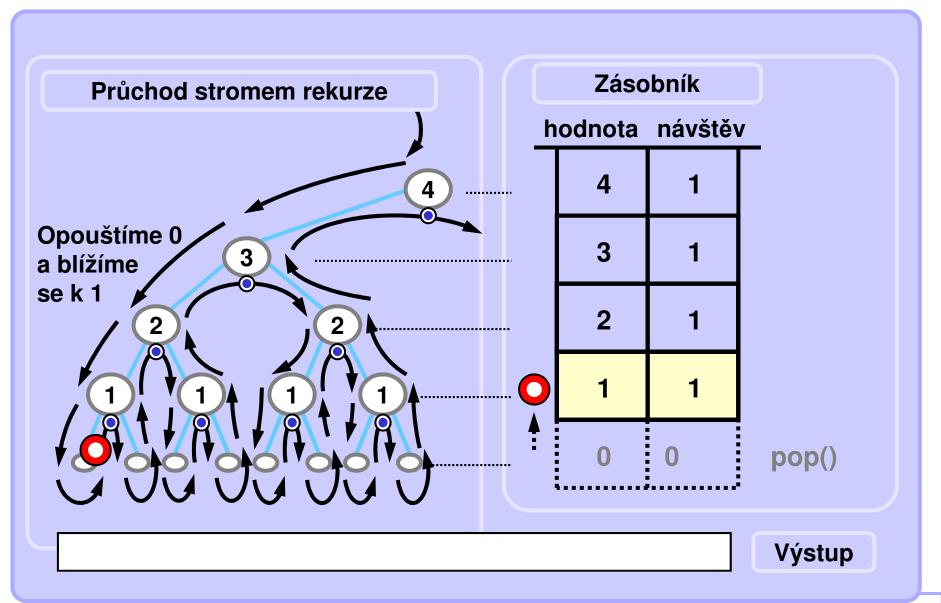
Každý záběr v následující sekvenci předvádí Aktuální pozice situaci PŘED zpracováním uzlu. Zásobník Start: Vstup do kořene hodnota návštěv push(4,0) Výstup

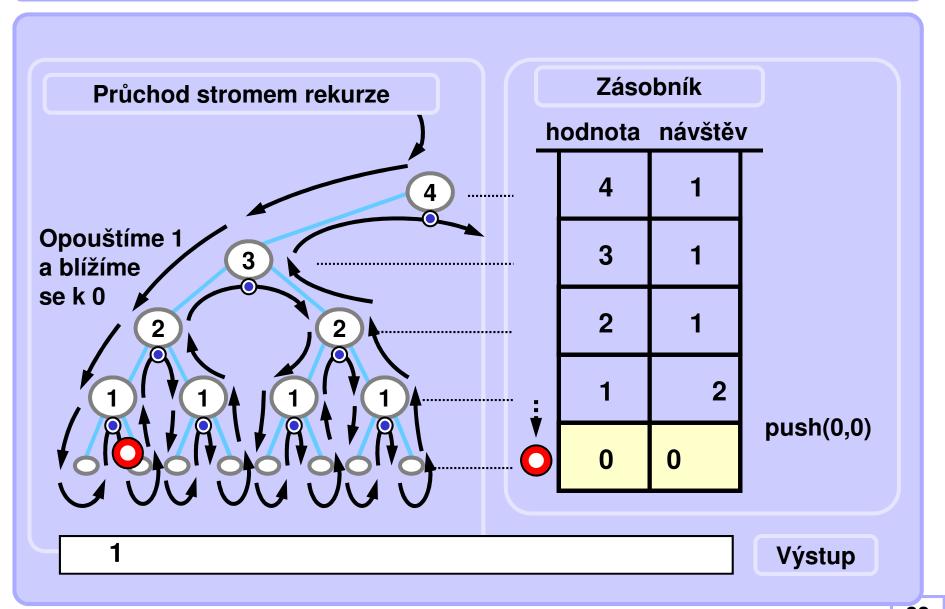


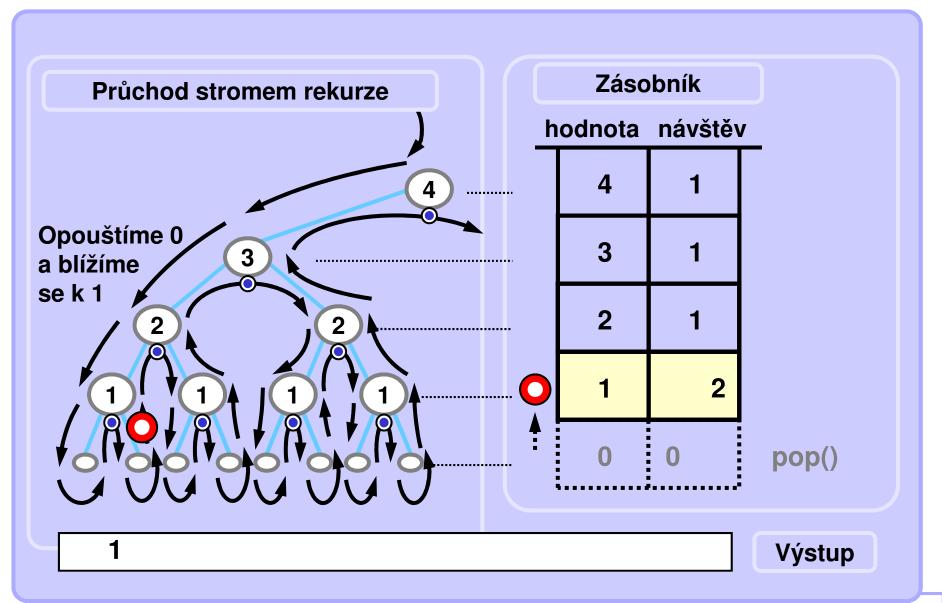


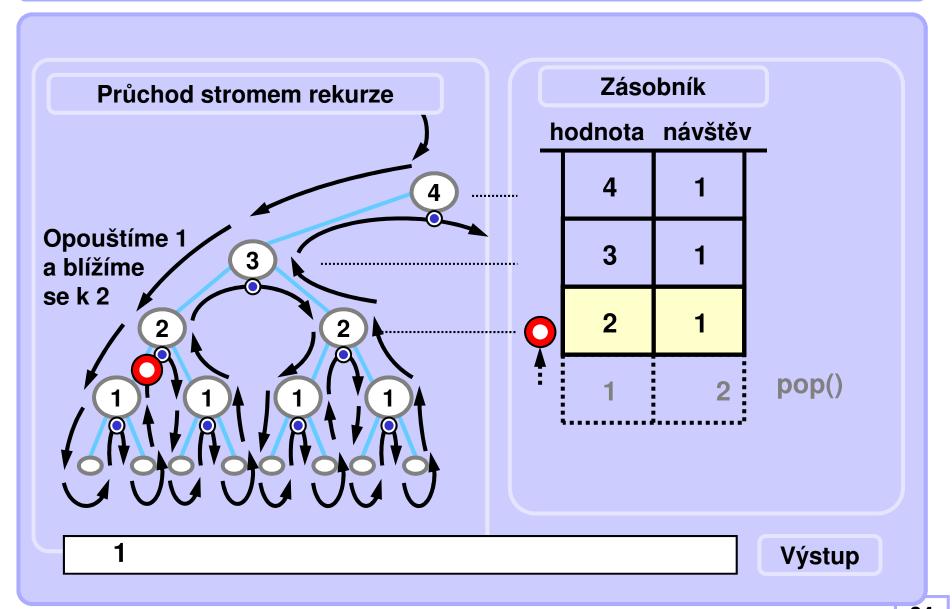


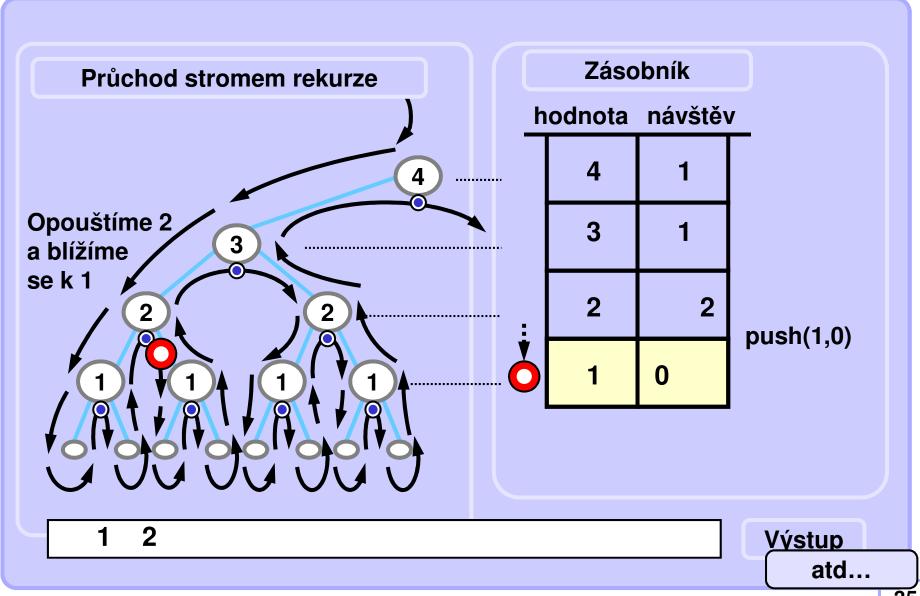




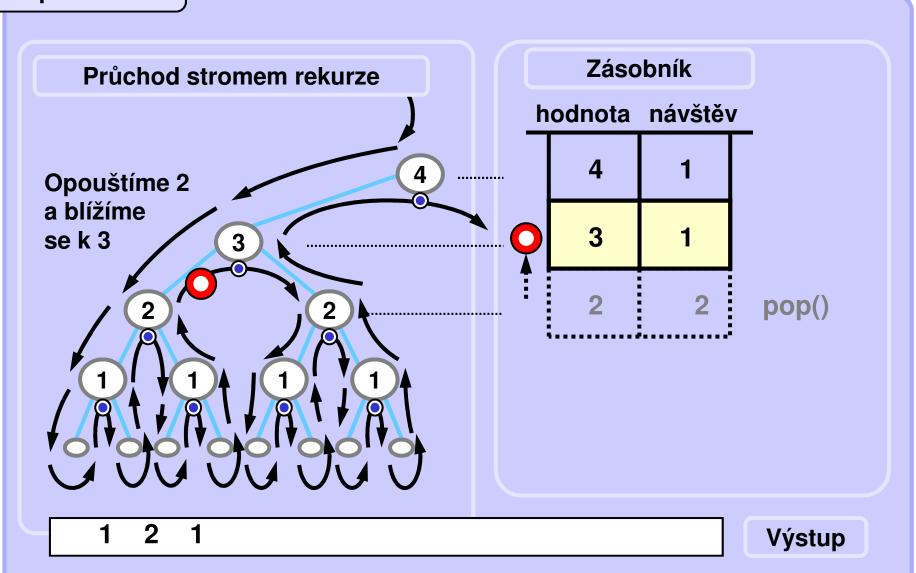


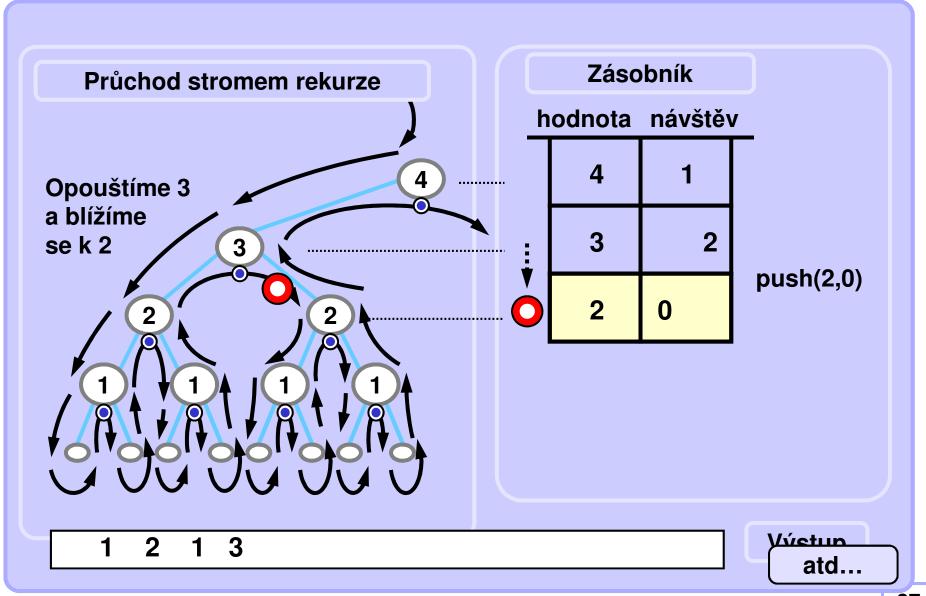




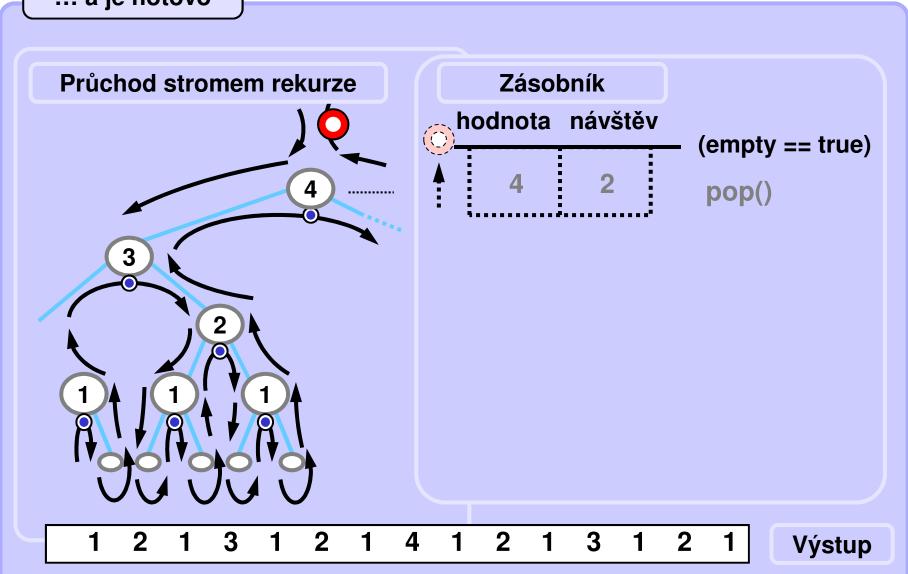


... po chvíli ...





... a je hotovo



Rekurzivní pravítko bez rekurzivního volání Pseudokód (skoro kód :-)) pro objektový přístup

```
stack.init();
stack.top.value = N; stack.top.visits = 0;
while (!stack.empty()) {
      if (stack.top.value == 0) stack.pop();
      if (stack.top.visits == 0) {
          stack.top.visits++;
          stack.push(stack.top.value-1,0);
      if (stack.top.visits == 1) {
          print(stack.top.value);
          stack.top.visits++;
          stack.push(stack.top.value-1,0);
      if (stack.top.visits == 2) stack.pop();
```

Rekurzivní pravítko bez rekurzivního volání, jednoduchá implementace polem

```
int stackVal[10]; int stackVis[10];
void ruler2(int N) {
 int SP = 0;
                               // stack pointer
 stackVal[SP] = N; stackVis[SP] = 0; // init
 while (SP \geq 0) {
                               // while unempty
   if (stackVal[SP] == 0) SP--;  // pop: in leaf
   if (stackVis[SP] == 0) {
                               // first visit
    stackVis[SP]++; SP++;
    stackVal[SP] = stackVal[SP-1]-1; // go left
    stackVis[SP] = 0;
   stackVis[SP]++; SP++;
    stackVal[SP] = stackVal[SP-1]-1; // go right
    stackVis[SP] = 0;
   if (stackVis[SP] == 2) SP--;  // pop: node done
```

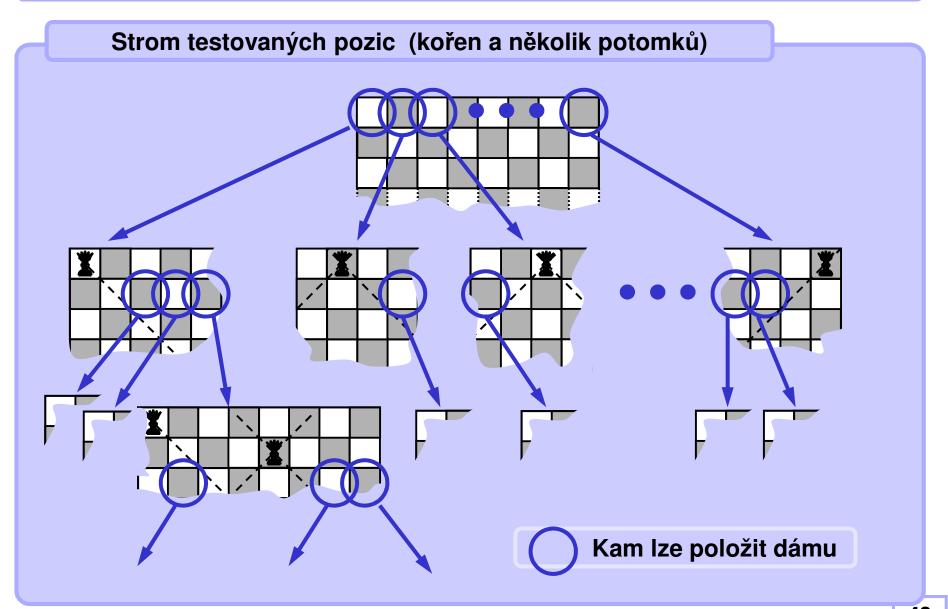
Rekurzivní pravítko bez rekurzivního volání, jednoduchá implementace polem

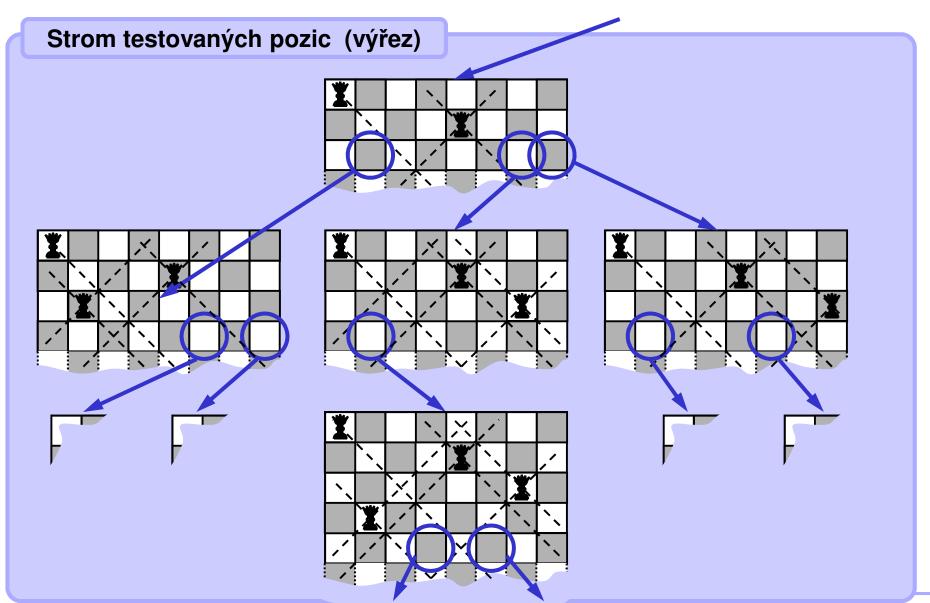
Zásobník implementuje rekurzi

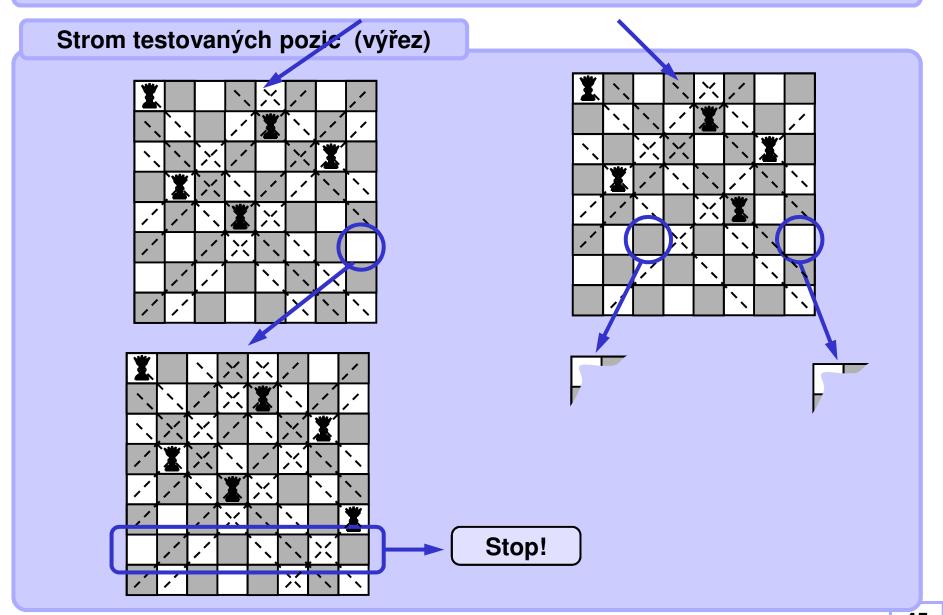
Poněkud kompaktnější kód

```
int stackVal[10]; int stackVis[10];
void ruler2(int N) {
 int SP = 0;
                                 // stack pointer
 stackVal[SP] = N; stackVis[SP] = 0; // init
 while (SP \geq 0) {
                                 // while unempty
   if (stackVal[SP] == 0) SP--;  // pop: in leaf
   if (stackVis[SP] == 2) SP--; // pop: node done
                      // if second visit
   if (stackVis[SP] == 1)
    // otherwise
   stackVis[SP]++; SP++;
   stackVal[SP] = stackVal[SP-1]-1;  // go deeper
   stackVis[SP] = 0;
```

Problém osmi dam na šachovnici Některá řešení column 3 4 5 5 6 6 row row * Jediná datová struktura: pole queenCol[] (viz kód)







N dam na šachovnici N x N

N	Počet řešení	Počet testovaných pozic dámy		Zrvobloní
poč. dam		Hrubá síla (N ^N)	Backtrack	Zrychlení
4	2	256	240	1.07
5	10	3 125	1 100	2.84
6	4	46 656	5 364	8.70
7	40	823 543	25 088	32.83
8	92	16 777 216	125 760	133.41
9	352	387 420 489	651 402	594.75
10	724	10 000 000 000	3 481 500	2 872.33
11	2 680	285 311 670 611	19 873 766	14 356.20
12	14 200	8 916 100 448 256	121 246 416	73 537.00

Tab 3.1 Rychlosti řešení problému osmi dam

```
boolean positionOK(int r, int c) { // r: row, c: column
 for (int i = 0; i < r; i++)
   (abs(r-i) == abs(queenCol[i]-c))) // same diagonal
    return false;
 return true;
void putQueen(int row, int col) {
                      // put a queen there
 queenCol[row] = col;
                             // if solved
 if (++row == N)
 print (queenCol);
                             // output solution
 else
   for(col = 0; col < N; col++) // test all columns</pre>
    if (positionOK(row, col)) // if free
        Call: for(int col = 0; col < 8; col++)
       putQueen(0, col);
```