



# 1. prednáška

## Rekurzia

alebo

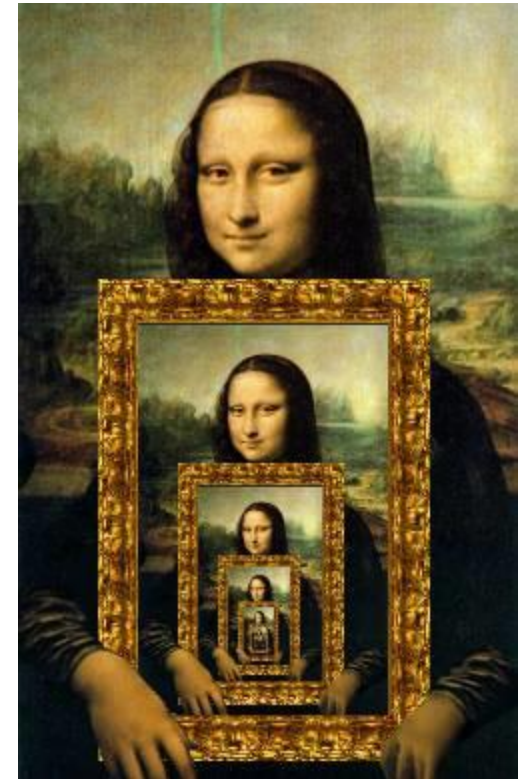
vid' rekurzia





# Čo je rekurzia?

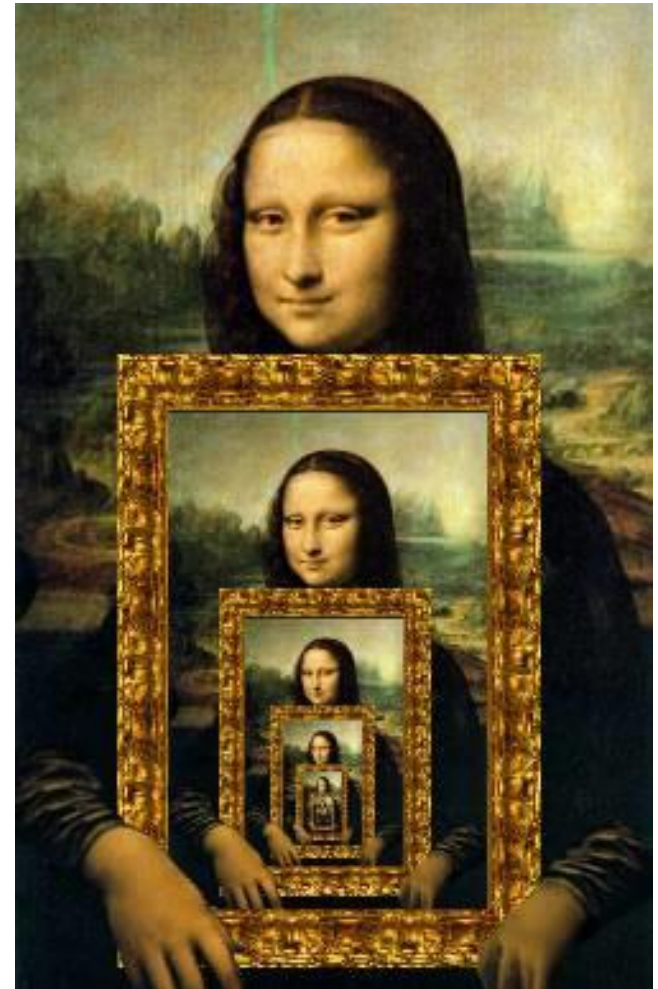
- Rekurzia = **definícia** niečoho pomocou **samého seba** (lat. *recurrere* = bežať naspäť)
- Rekurzia môže mať **mnoho podôb**:
  - zrkadlá postavené oproti sebe
  - **fraktály**
    - Kochova vložka
  - **rekurzívne definované** postupnosti
    - $a_n = a_{n-1} + a_{n-2}$ ,  $a_0 = 0$ ,  $a_1 = 1$
  - **rekurzívne funkcie**
    - faktoriál:  $n! = n * (n-1)!$   
 $0! = 1$





# Rekurzia v obraze

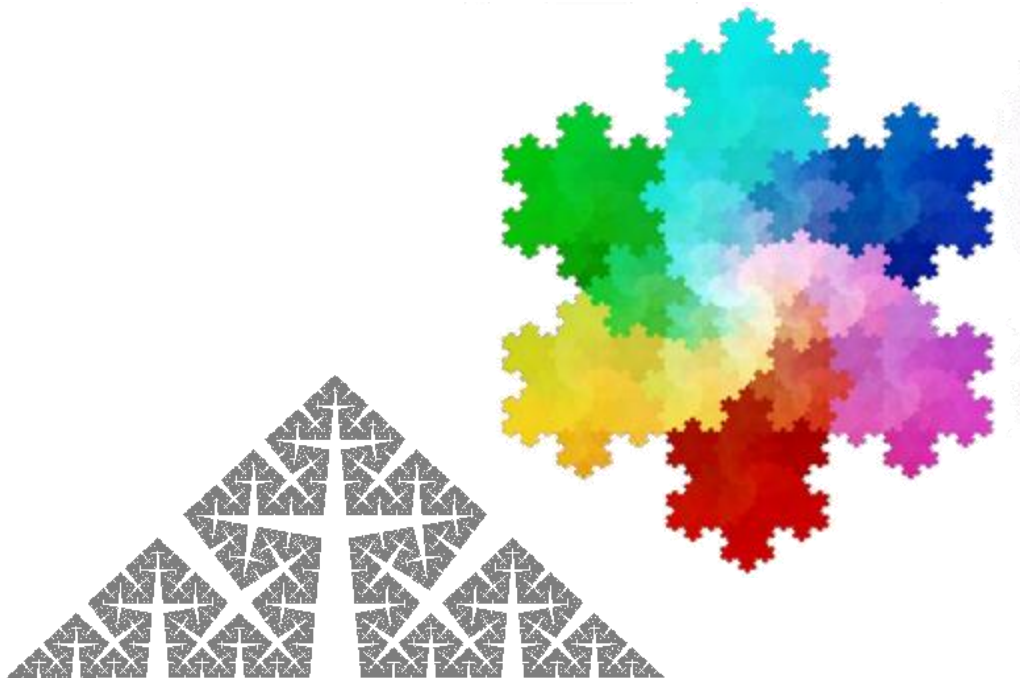
- Ako by sme opísali obraz „Mona Líza s obrazom“?
- Na obraze „Mona Líza s obrazom“ je namalovaná Mona Líza, ktorá drží v rukách obraz „Mona Líza s obrazom“.
- Formálnejšie:  
OML je (ML + menší OML)





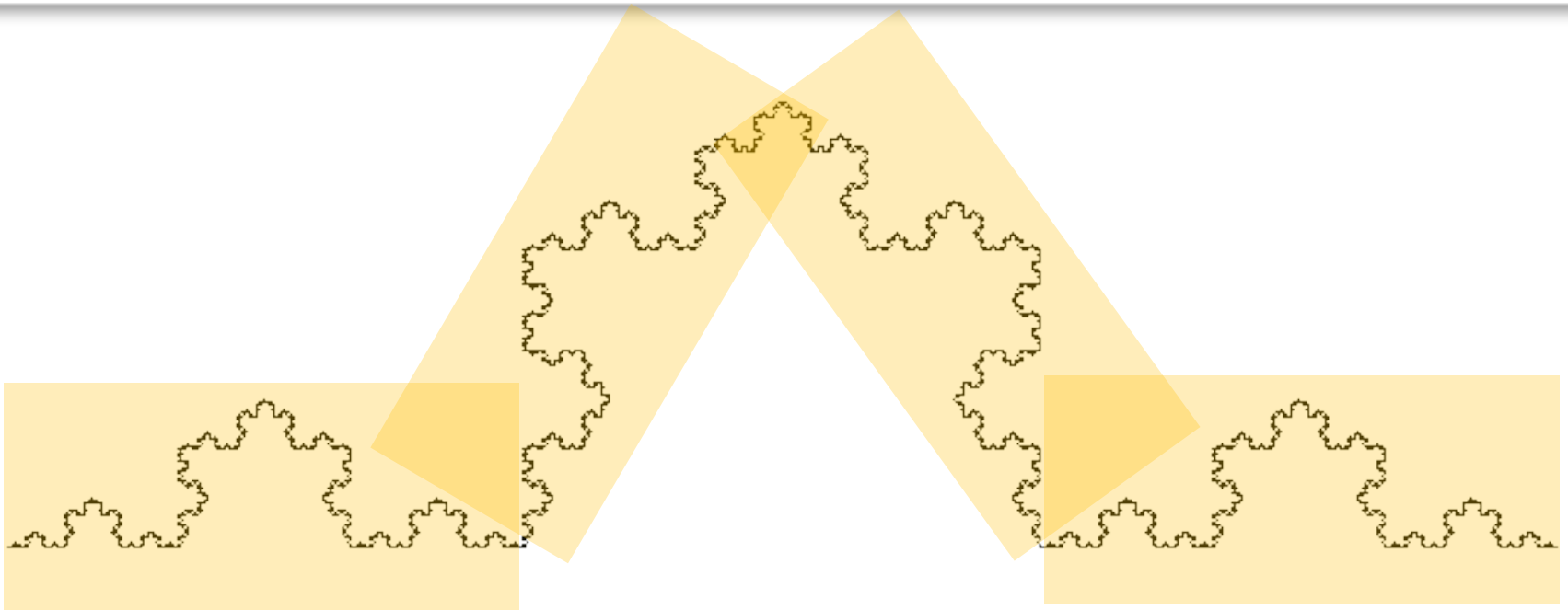
# Fraktály

- **Fraktál** je geometrický útvar, ktorý možno rozdeliť **na časti**, z ktorých každá **je zmenšeninou** celého geometrického útvaru.





# Kochova krivka (1)

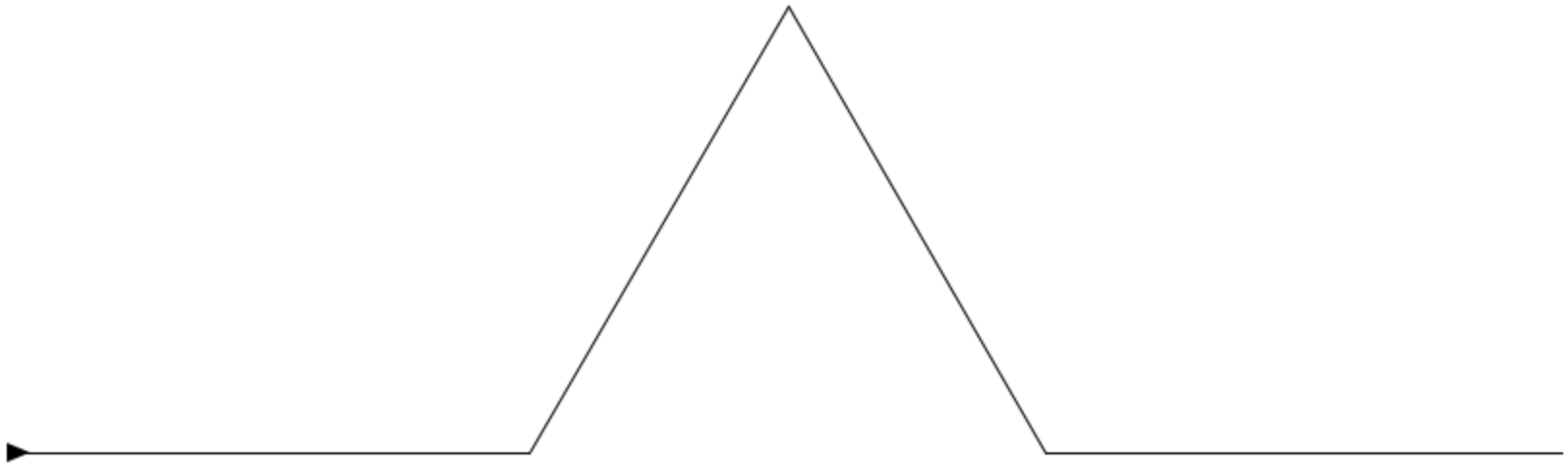


**Kochova krivka sa zkladá zo 4 „menších“ Kochových kriviek.**

„menší“ = menej čiar?, kratšie čiary?, ...

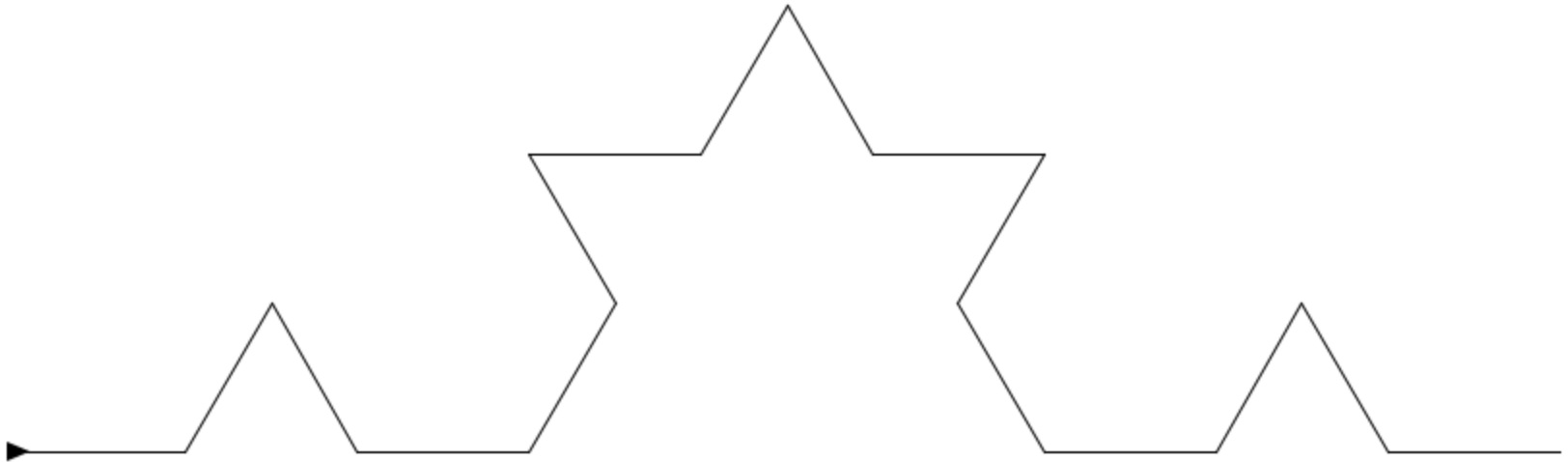


# *Kochova krivka (2)*



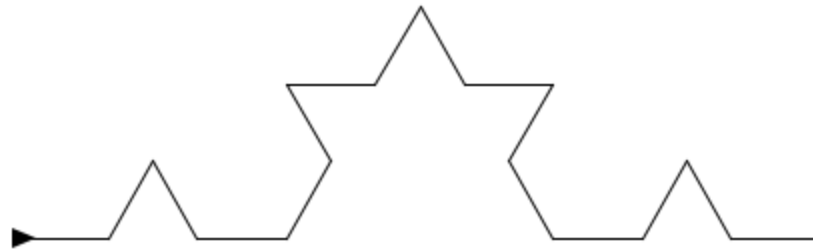
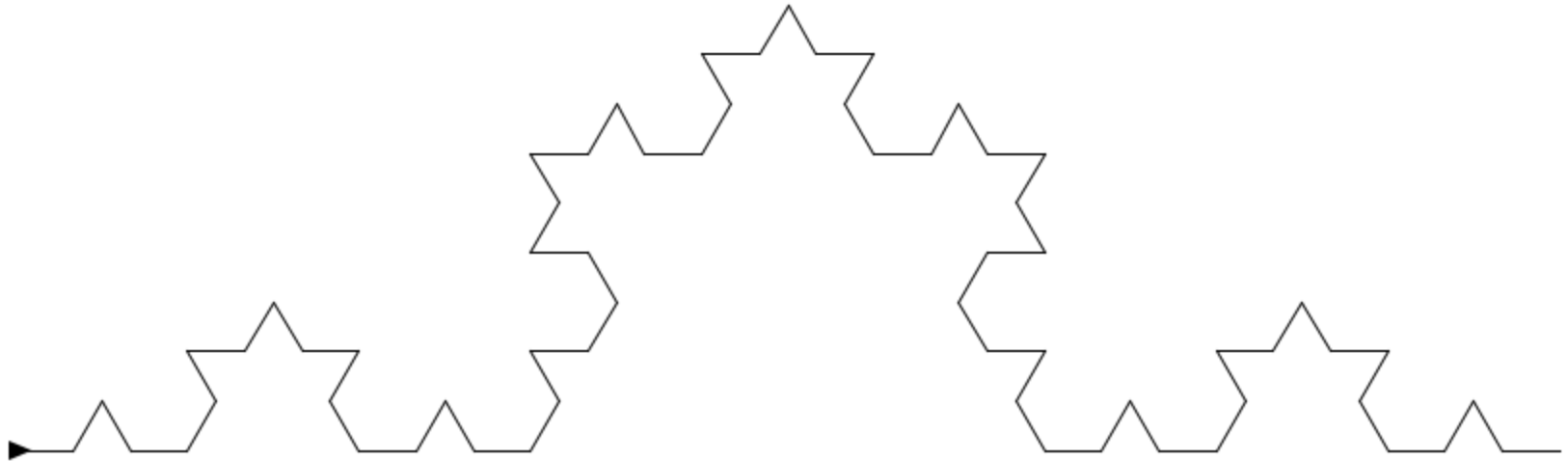


# Kochova krivka (2)





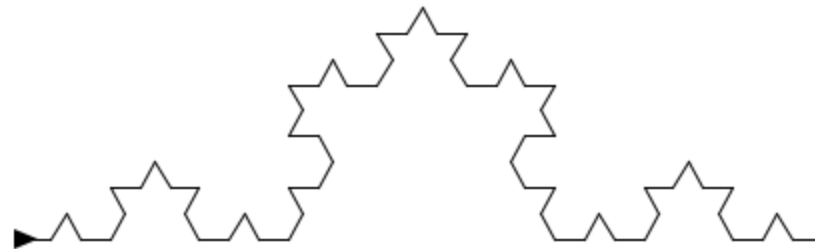
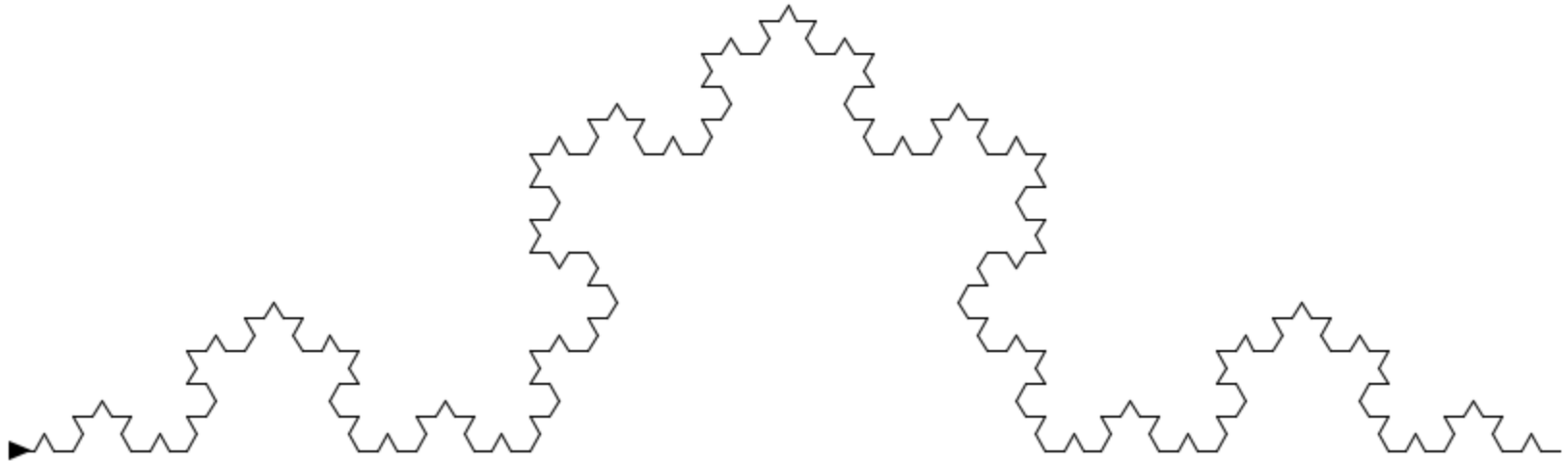
# Kochova krivka (2)





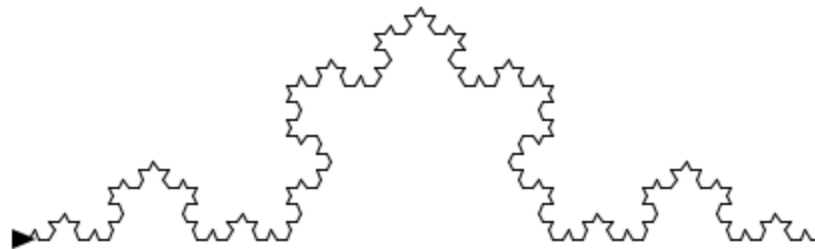
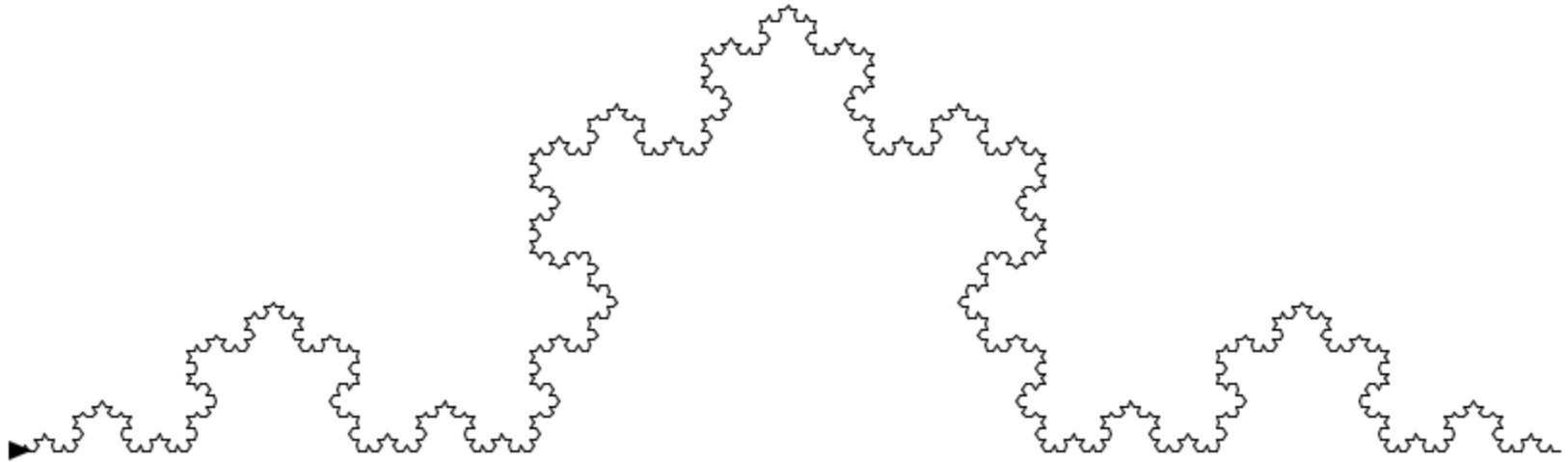


# Kochova krivka (2)



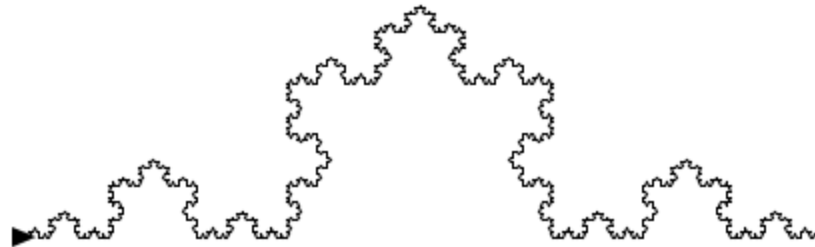
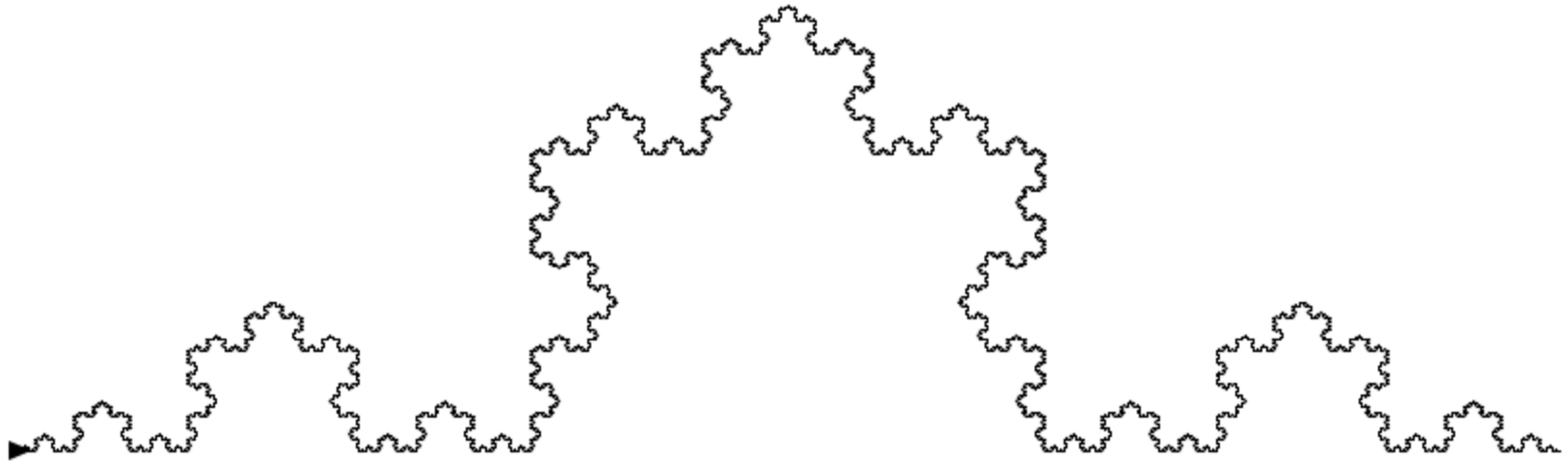


# Kochova krivka (2)





# Kochova krivka (2)



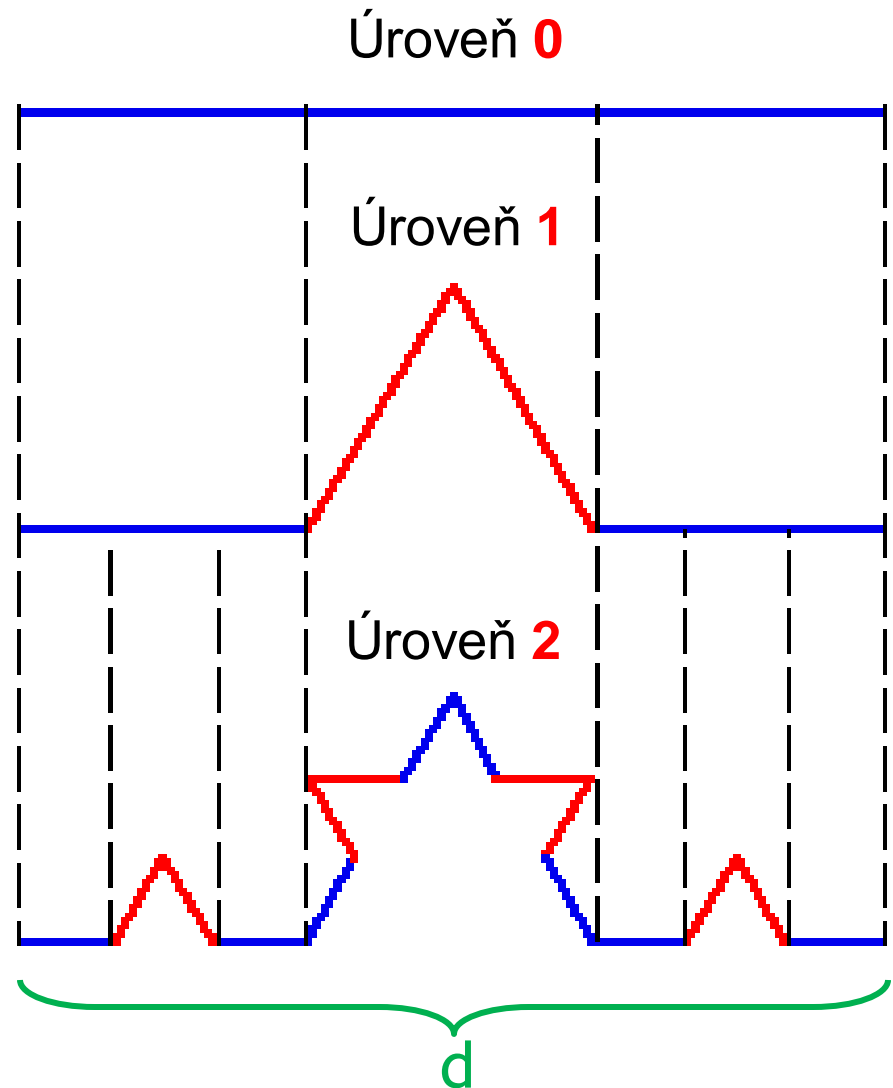


# Kochova krivka (3)

```

KK (2, d) {
  KK (1, d/3);
  turn (-60)
  KK (1, d/3);
  turn (120)
  KK (1, d/3);
  turn (-60);
  KK (1, d/3);
}

```



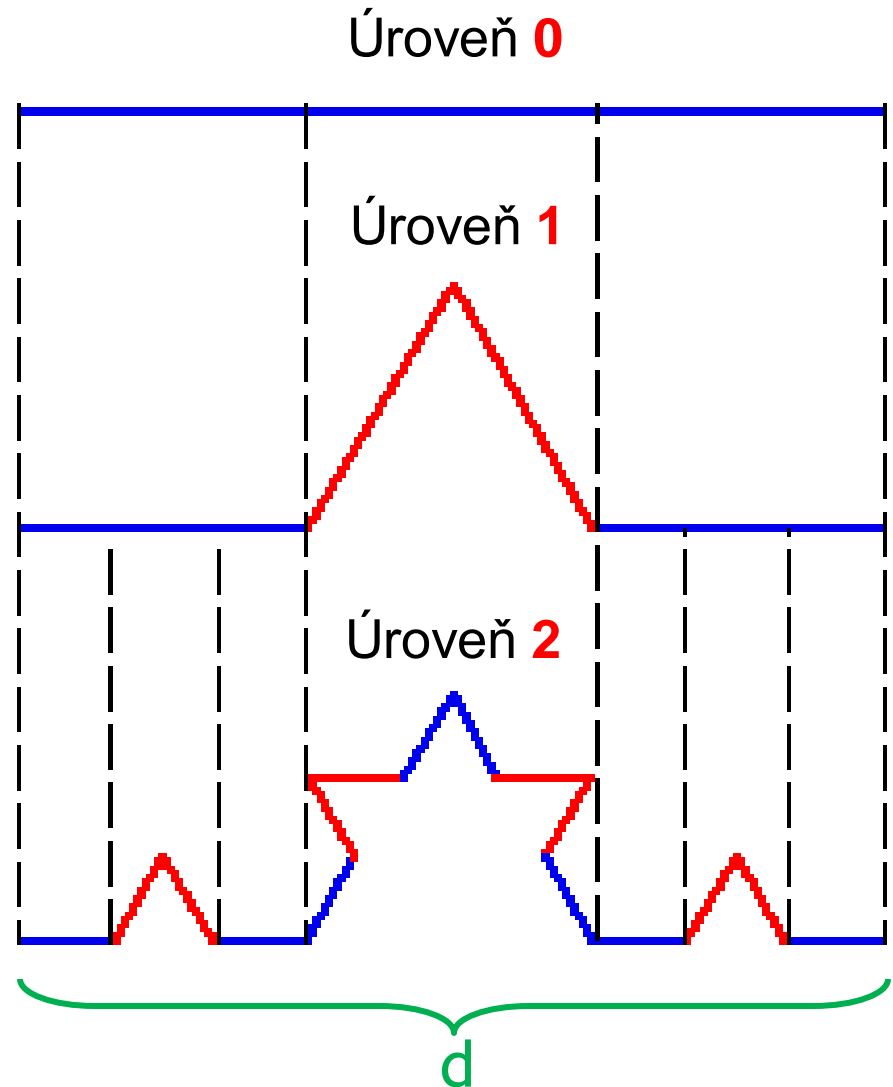


# Kochova krivka (3)

Korytnačie príkazy na  
nakreslenie krivky  
úrovne  $u > 0$  a dĺžky  $d$ :

```

KK (u, d) {
  KK (u-1, d/3) ;
  turn (-60)
  KK (u-1, d/3) ;
  turn (120)
  KK (u-1, d/3) ;
  turn (-60) ;
  KK (u-1, d/3) ;
}
  
```





# Kochova krivka (4)

Korytnačie príkazy na  
nakreslenie krivky  
úrovne  $u > 0$  a dĺžky  $d$ :

```

KK (u, d) {
  KK (u-1, d/3) ;
  turn (-60)
  KK (u-1, d/3) ;
  turn (120)
  KK (u-1, d/3) ;
  turn (-60) ;
  KK (u-1, d/3) ;
}

```

$KK(u, d)$  je definovaná pomocou  $KK(u-1, d/3)$ , t.j. Kochova krivka je charakterizovaná Kochovou krivkou.

$KK(0, d)$  je čiara dĺžky  $d$ .



# Kochova krivka v Java

```

public void kochovaKrivka (int u, double d) {
    if (u == 0) {
        this.step(d);
    } else {
        this.kochovaKrivka (u-1, d/3);
        this.turn(-60);
        this.kochovaKrivka (u-1, d/3);
        this.turn(120);
        this.kochovaKrivka (u-1, d/3);
        this.turn(-60);
        this.kochovaKrivka (u-1, d/3);
    }
}

```

Báza rekurzie  
(triviálny prípad)

Rekurzívne volania.  
Metóda volá samu  
seba.



# Rekurzívne metódy

- **Rekurzívna metóda** je metóda, ktorá vo svojej implementácii (priamo alebo nepriamo) **volá samu seba**.
- **Nepriama rekurzia:**
  - **X** volá **Y** a **Y** volá **X**
  - **X** volá **Y**, **Y** volá **Z** a **Z** volá **X**, ...
- **Typická šablóna rekurzívnej metódy:**
  - otestovanie, či nie je **báza rekurzie/triviálny prípad**
    - ak je triviálny prípad, tak sa zrealizujú príslušné príkazy/akcie a vykonávanie metódy končí
  - realizácia **rekurzívnych volaní** „rekurzívny krok“

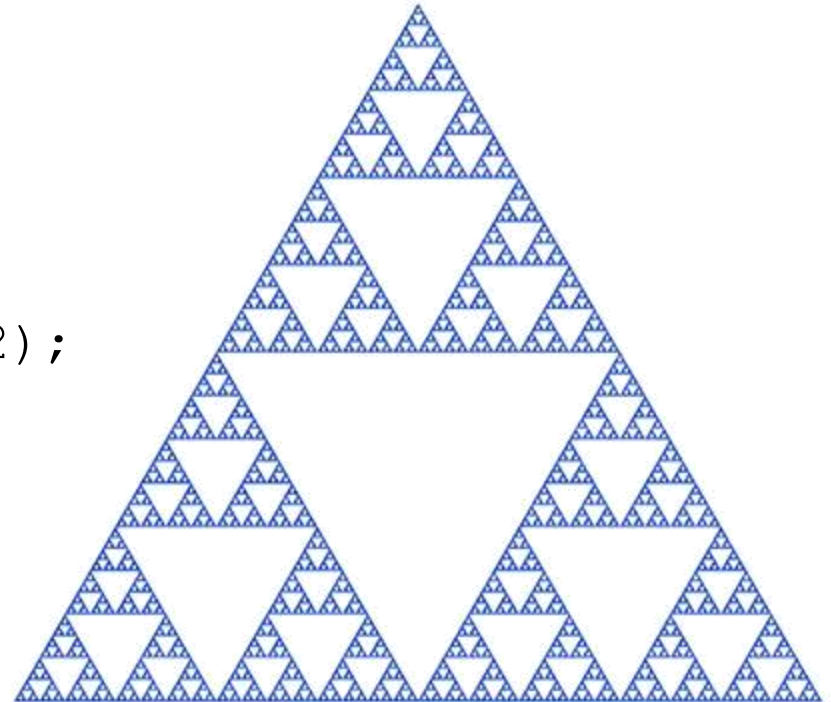




# Ďalšie fraktály

- Sierpiňského trojuholník:

```
public void sierpinski (int u, double d) {  
    if (u == 0) {  
        return;  
    }  
  
    for (int i=0; i<3; i++) {  
        this.sierpinski (u-1, d/2);  
        this.step (d);  
        this.turn (120);  
    }  
}
```





# Aké parametre sú dobré?

- Testujme rôzne parametre ...



- Pozorovanie:
  - čas kreslenia **výrazne závisí** od parametra **u - úroveň**
  - parameter **d nevplyva** (pozorovateľne) na čas kreslenia

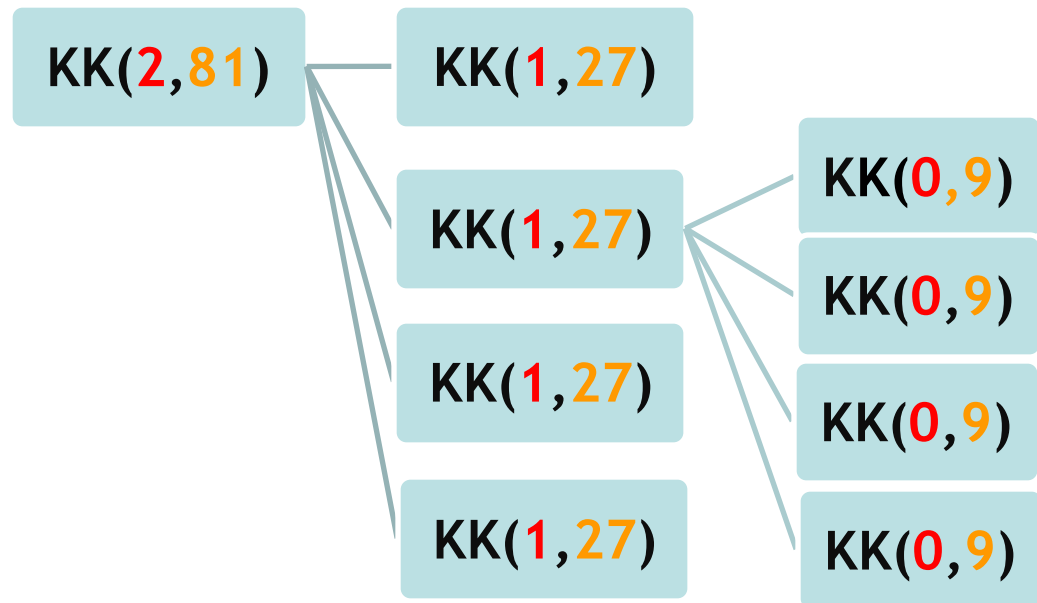


# Štruktúra rekurzívnych volaní

```

KK(u, d) {
  KK(u-1, d/3);
  turn(-60)
  KK(u-1, d/3);
  turn(120)
  KK(u-1, d/3);
  turn(-60);
  KK(u-1, d/3);
}

```

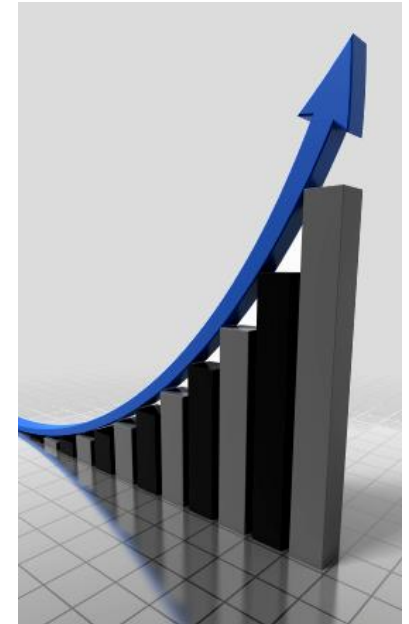


Každé **KK(1, 27)** má za následok  
**4 volania KK(0, 9)**  
celkom  $4 \times 4 = 16$  volaní **KK(0, 9)**



# Koľko čiar sa nakreslí?

- Čiara sa kreslí, iba keď  $u = 0$
- $KK(2, 81)$ 
  - 16 volaní  $KK(0, 9) = 16$  čiar =  $4^2$  čiar
- $KK(3, 243) = 4$  volania  $KK(2, 81)$ 
  - $4 \times 16$  volaní  $KK(0, 9) = 64$  čiar =  $4^3$  čiar
- $KK(4, 729) = 4$  volania  $KK(3, 243)$ 
  - $4 \times 64$  volaní  $KK(0, 9) = 256$  čiar =  $4^4$  čiar
- $KK(u, d) = 4^u$  čiar



Exponenciálna  
závislosť od  $u$



# Aké úrovne sú dobré?

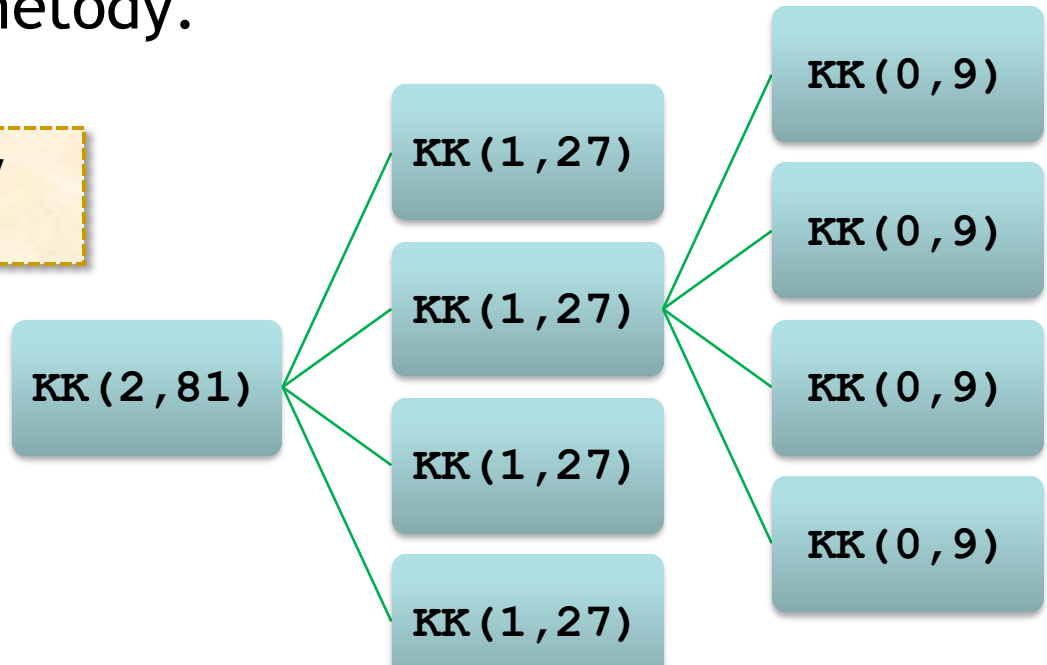
- $KK(4, d) = 256$  čiar
- $KK(20, d) = 1099511627776$  čiar
- $KK(u, d) = 4^u$  čiar
  - na nakreslenie čiary treba aspoň jednu inštrukciu procesora
  - 10 GHz procesor  $< 10^{10}$  inštrukcií/čiar za sekundu
- $KK(40, d) = 4^{40}$  čiar =  $16^{20}$  čiar  $> 10^{20}$  čiar
  - $10^{20}$  čiar /  $10^{10}$  čiar za sekundu =  $10^{10}$  sekúnd
  - 1 rok = 31536000 sekúnd ~ tretina z  $10^8$  sekúnd
  - $10^{10}$  sekúnd je viac ako 300 rokov



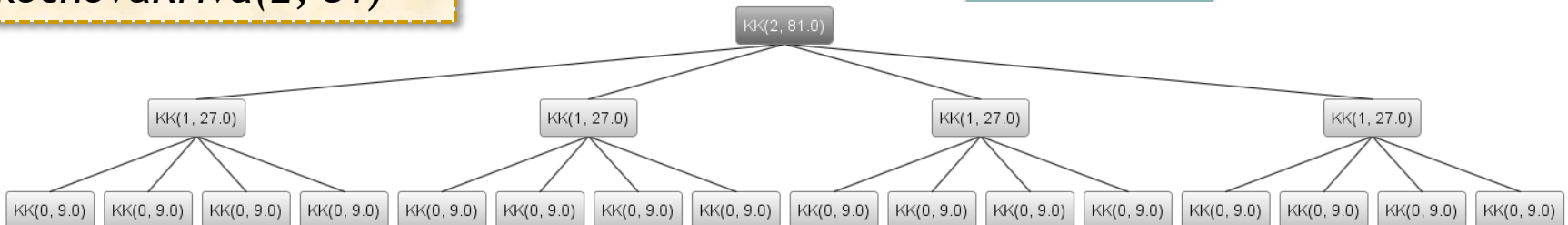
# Strom volaní

- **Strom volaní** - zakreslenie toho, aké volania metód a s akými hodnotami parametrov sa realizujú pri nejakom konkrétnom volaní metódy.

Časť stromu volaní metódy *kochovaKriva(2, 81)*



Strom volaní metódy *kochovaKriva(2, 81)*





# Call stack

- **Call stack** - aktuálna postupnosť vzájomných volaní metód vo vykonávaní (kto koho volal).

V call stack-u je vždy nejaká vetva v strome volaní.



# Čo obsahuje *Call Stack*?

- Položkami *Call Stack*-u sú **záznamy o volaniach metód**, ktorých vykonávanie **začalo**, no ešte **nebolo ukončené** (**return**-om alebo **}**)
- Aj keď máme veľa volaní tej istej metódy, každé jedno volanie vytvára **nové lokálne** premenné
  - pozorujme pri debugovaní...
  - každé vykonávanie metódy má svoj vlastný „kontext“, ktorý obsahuje tieto lokálne premenné





# Strom volaní a call stack

- Počet úrovní v strome volaní zodpovedá maximálnej výške call stacku.
- Každé **volanie** metódy **pridáva** položku **v call stacku**, návrat z metódy položku odoberá.
- Maximálna výška call stack-u a teda aj **počet rekurzívnych vnorení je obmedzený** pamäťou vyhradenou pre call stack
  - default 320-1024kB, ale záleží od OS a verzie Javy

Exception in thread "main"  
 java.lang.StackOverflowError

at Fraktalka.sierpinski (Fraktalka.java:36)

at Fraktalka.sierpinski (Fraktalka.java:36)

Ukážka...





# StackOverflowError

- Výnimka *StackOverflowError* nastáva vtedy, ak je v call stacku **priveľa otvorených volaní** metód
- V praxi to zvyčajne znamená, že máme rekurziu, ktorá sa „zacyklila“ (nekonečné vnáranie)
  - Neustálym rekurzívnym vnoreniam zabraňuje iba správne naprogramované obslúženie triviálneho prípadu („dna“ rekurzie)
- Typická chyba pri použití rekurzie je zabudnuté alebo nesprávne naprogramované **spracovanie bázy rekurzie** (triviálneho prípadu).



# Fraktály trochu inak

- Alternatíva na zastavenie rekurzívnych volaní bez určenia maximálnej úrovne rekurzívneho vnorenia:

```

public void kochovaKrivka(double dlzka) {
    if (dlzka < 1) {
        this.step(dlzka);
        return;
    }

    this.kochovaKrivka(dlzka/3); this.turn(-60);
    this.kochovaKrivka(dlzka/3); this.turn(120);
    this.kochovaKrivka(dlzka/3); this.turn(-60);
    this.kochovaKrivka(dlzka/3);
}

```

Končíme, keď tvar je už príliš malý na ďalšie kreslenie.



# Rekurzia v matematike

- Rekurzívne definície sú v matematike časté:
  - **rekurzívne definované** postupnosti
  - **rekurzívne definovateľné** matematické funkcie
- Prečo matematici používajú rekurziu?
  - jednoduchší zápis
  - lepšie zachytenie vlastností pojmu/funkcie
  - ideálne na dokazovanie matematickou indukciou



# Statické metódy a premenné

- Statické metódy a premenné:
  - označujú sa kľúčovým slovom **static**
  - **static** = „patriaci triede“
  - statická premenná je **premenná triedy**, všetky objekty danej triedy ju „zdieľajú“
  - statická metóda je **metóda triedy**, **volá sa nad triedou**, nie nad objektom danej triedy
    - môže volať iné statické metódy a používať statické premenné
  - budeme ich používať v niektorých našich malých experimentálnych programčekoch



# Faktoriál

- $0! = 1$
- $n! = n * (n-1)!$

```
public static int faktorial(int n) {  
    if (n == 0)  
        return 1;  
    else  
        return n * faktorial(n-1);  
}
```

Báza rekurzie

Rekurzívne volanie



# Fibonacciho postupnosť

- $F_0 = 0, F_1 = 1$
- $F_i = F_{i-1} + F_{i-2}$  0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, ...

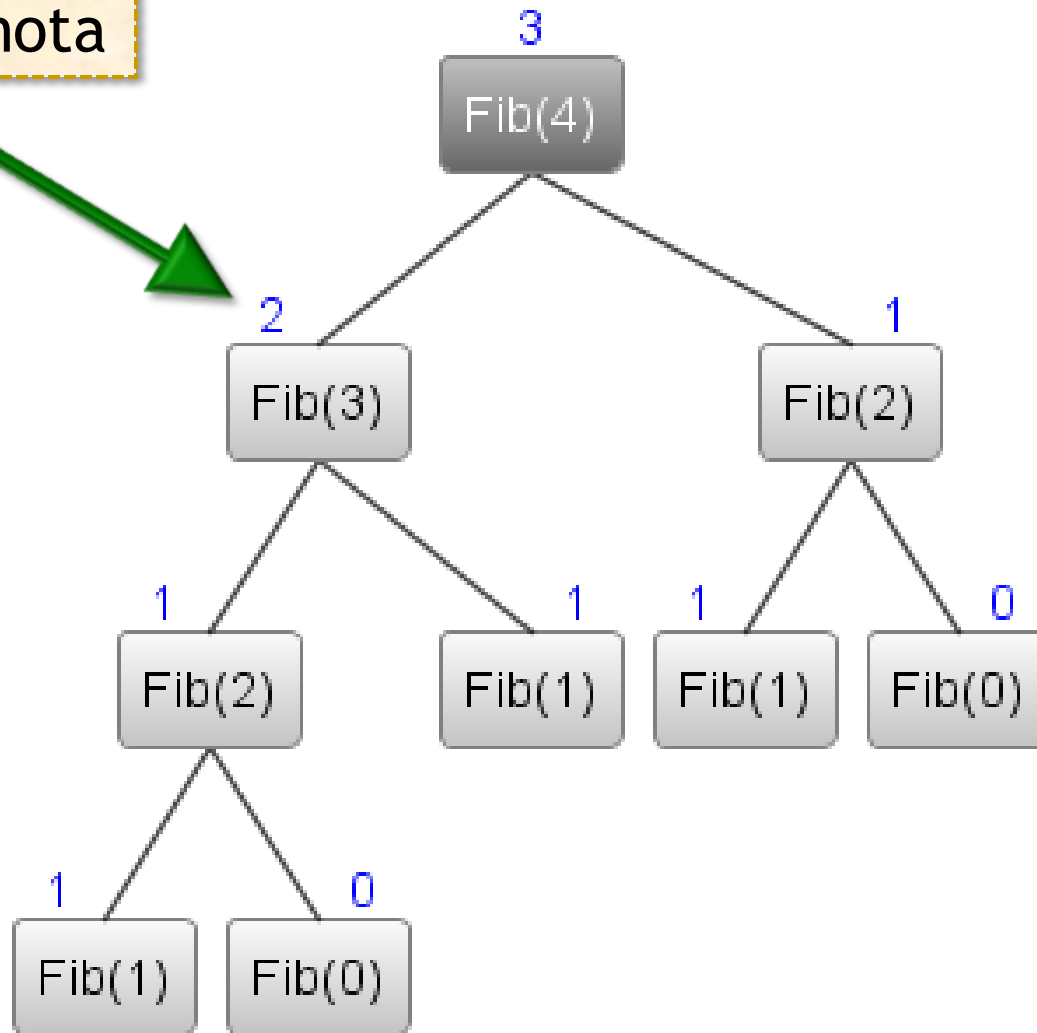
```
public static int fibonacci(int n) {  
    if (n == 0)  
        return 0;  
    if (n == 1)  
        return 1;  
    return fibonacci(n-1) + fibonacci(n-2);  
}
```





# Strom volaní Fibonacciho 4

Vrátená hodnota







# Rekurzia v algoritmoch

- Rekurzívne riešenie je základný stavebný kameň väčšiny algoritmov.
- Idea:
  - Problém „úrovne  $u$ “ chceme **zredukovať** na niekoľko menších problémov „menšej úrovne“
  - zvyčajne „úroveň“ = veľkosť vstupu

Rekurzívny prístup k nájdeniu efektívneho algoritmu neznamená ešte rekurzívnu implementáciu !!!



# Maximum v podpoli

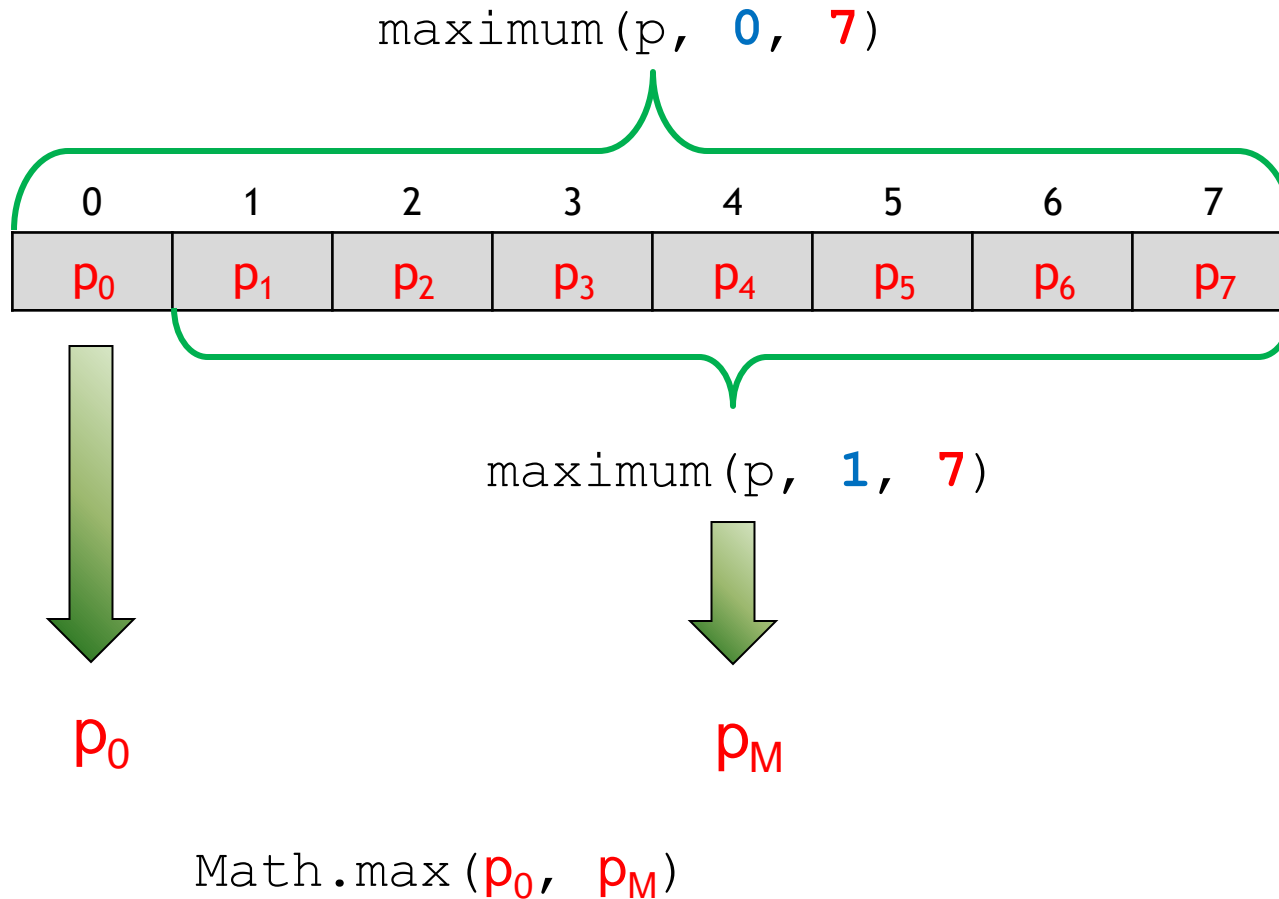
```
public static int maximum(int[] p,  
    int odIdx, int poIdx)
```

- Funkcia má vrátiť maximálnu hodnotu v poli ***p*** na políčkach s indexami od ***odIdx*** po ***poIdx***
- Maximum z prvých 5 hodnôt v poli:
  - `maximum(p, 0, 4)`
- Maximum v celom poli:
  - `maximum(p, 0, p.length-1)`

*Myšlienková výzva: Ide to spraviť bez použitia cyklov?*

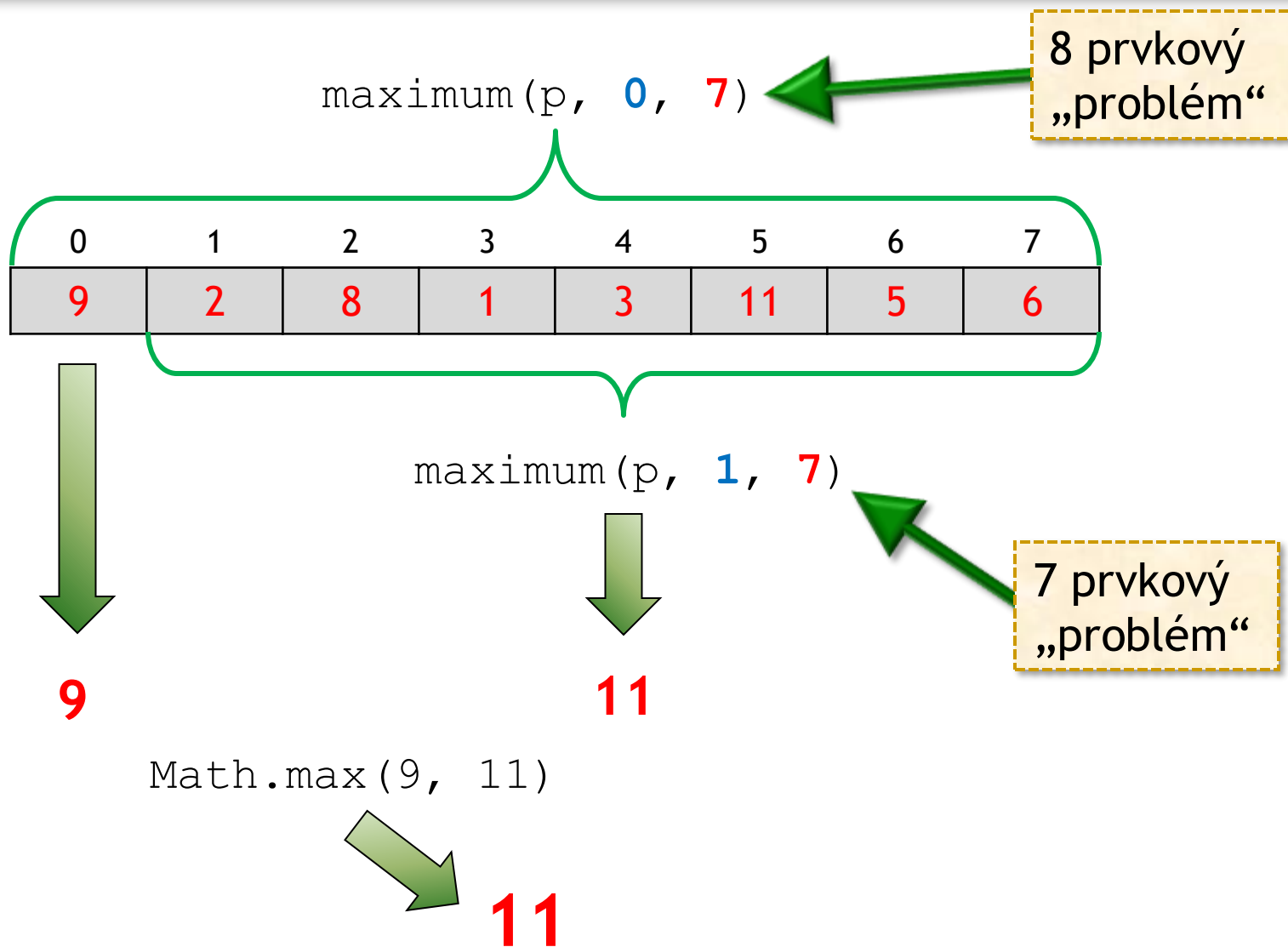


# Maximum v poli inak





# Maximum v poli inak





# Maximum v poli inak

```
public static int maximum(int[] p,  
    int odIdx, int poIdx)
```

- Ak **odIdx = poIdx**, tak maximum je **p[odIdx]**
- Ak **odIdx < poIdx**, tak:
  - zabudneme na prvý prvok **p<sub>0</sub>** podpoľa na indexe **odIdx**
  - nájdeme maximum **p<sub>M</sub>** vo zvyšnom podpoli **Rekurzia**
  - ako definitívnu odpoveď vrátíme väčšie z čísel **p<sub>0</sub>** a **p<sub>M</sub>**



# Maximum v poli inak

```

public static int maximum(int [] p, int odIdx,
    int poIdx) {
    if (odIdx == poIdx)
        return p[odIdx];
    else
        return Math.max(p[odIdx],
            maximum(p, odIdx+1, poIdx));
}

```

Báza rekurzie

Zmenšenie problému

Rekurzívne volanie

Na cvičeniach  
rozanalyzujete toto riešenie  
a ukážete si efektívnejšie  
riešenie založené na delení  
problému na „polovice“



# Čo si treba pamätať

- Pri rekurzii nie je opatrnosti nikdy dost' (pretečenie call stack-u)
- Rekurzia môže byť **výpočtovo** veľmi **drahá**
  - „toto v reálnych programoch neskúšajte, pokiaľ nemusíte“
  - neskôr sa naučíme, kedy je OK a kedy nie
- Rekurzívne riešenie = **rozklad na podproblémy**
- Úvahy o rekurzívnom riešení zvyčajne vedú k efektívnemu nerekurzívnemu riešeniu ...