

Rekurze

Přednáška 2

Rekurze

- Rekurze je jeden ze způsobů řešení algoritmů
- Rekurze je popis, kdy objekt je součástí sám sebe (například: namíříme-li kameru na monitor, který zobrazuje obraz z kamery či soustava protilehlých zrcadel)
- Rekurze musí obsahovat podmínku ukončení (konečnost algoritmu)
- Rekurze je situace, kdy se jako součást řešení problému objeví stejný problém/řešení
- Většinu případů rekurzí lze převést na nerekurzivní algoritmus (a naopak)

Rekurze

- Rekurze je spojená s vysokými nároky na využití paměti zásobníku
- I vlastní kód rekurzivního volání je rozsáhlejší o režii s voláním funkce a předáváním parametrů. Tato část zabere také více času oproti realizaci cyklem
- Rekurentní algoritmy mohou vést k přehlednějšímu řešení (pro některé typy úloh)
- V programování se objevuje rekurze u funkcí a u datových typů

Rekurze

- U datových typů se jedná o struktury s uzly, které se odkazují/propojují s jinými uzly stejného typu. Proměnná reprezentující uzel, musí tedy obsahovat stejnou proměnnou, nebo několik, které na ni navazují. (Binární strom se skládá z uzlu a dvou stromů ...).
- V případě, že by proměnná obsahovala přímo stejnou proměnnou, došlo by k rekurzi přímo při jejím vytváření a tím by jedna proměnná zaplnila celou paměť. Proto se pro návazné struktury musí používat odkaz (ukazatel).
- Druhým důvodem proč nemůže proměnná obsahovat sama sebe je to, že v daném místě ještě není dokončena její definice a proto se nezná její velikost (a překladač pro ni tedy nemůže vyhradit místo, které nezná a zahlásí chybu).

Rekurze

- Příklady rekurze

- strom (z větve jdou větve, co je ještě větev? ...)
- většina her - pravidla v každém tahu jsou stejná, princip řešení je tedy stejný i když se data mění.
- matrjošky (<https://www.educative.io/collection/page/10370001/760001/1000001>)
- fraktály (<https://www.root.cz/clanky/fraktaly-kolem-nas/>)
- Google.com -> zadat heslo „Recursion“

Matrjoška



Matrjoška



Matrjoška

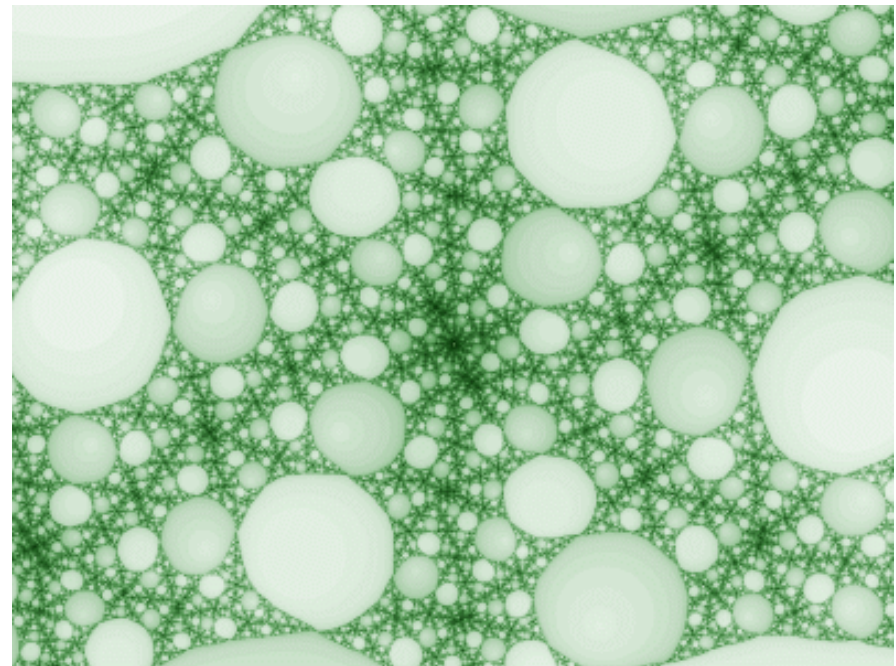


Matrjoška



Fraktály

- Sobě-podobný obrazec
- Opticky složitý tvar
- Generování jednoduchými pravidly
- Mraky, sněhové vločky, řeky, cévy



Rekurze u funkcí

- Znamená to, že pro výpočet funkce je využita tatáž funkce.
- Funkce f_1 je volána zatímco jedno z předchozích volání f_1 ještě nebylo ukončeno návratem.
- Druhy:
 - **přímá rekurze** - volá se přímo
 - **nepřímá rekurze** - volá se zprostředkovaně přes jinou funkci
 - **lineární rekurze** – funkce volá sama sebe jen jednou.
 - Faktoriál
 - Hledání pozice dané hodnoty v setříděném poli.
 - **stromová rekurze** – funkce volá sama sebe několikrát
 - třídící algoritmy:

Druhy rekurzí

- **Tail recursion** – rekurzní volání je posledním příkazem
-> *return f()*
- **Strukturální rekurze** - volání funkce přes jinou funkci, nebo v jiném místě, než samostatně na konci
- **Backtracking** - zpětné vyčíslování rekurze (obecně funkce)
- **Mutual (indirect) recursion** - dva objekty, závisí na sobě
 - funkce volající se navzájem
 - objekty ukazující na sebe navzájem
 - např. binární strom se skládá z uzlu a dvou stromů
- **Corecursion** - duální k rekurzi (iterace), od jednoduchého ke složitému.

Obecný zápis rekurze

vstup x

test konečné podmínky,
pokud je splněna, ukonči funkci a
vrať se (do předchozí úrovně)

výpočet před rekurentním voláním
(pro jednotlivá volání)

rekurentní volání s upraveným x
(jedno, nebo v několika větvích)

test a zpracování návratové hodnoty

výpočet po rekurentním volání
(jednom či více)

návrat do předchozí úrovně

Faktoriál

- použití například ve statistice (pravděpodobnost, rozložení, ...)
- platí
 - $n! = n \cdot (n-1)!$ $n > 0$
 - $n! = 1$ $n = 0$
- algoritmus nerekurzivní:
vstup x
pokud ($x == 1$)
 výsledek = 1
jinak
 výsledek = 1
 pro $n = 1$ až x ; krok 1
 výsledek = $n * \text{výsledek}$

Faktoriál

- $n! = n \cdot (n-1)!$ - princip rekurze, v popisu (definici) řešení se objevuje původní prvek
- podmínka ukončení: pro $n = 0$; $0! = 1$
- algoritmus rekurzivní:
vstup x
pokud ($x == 0$)
 výsledek = 1
jinak
 výsledek = $x * \text{rekurze}(x-1)$

Faktoriál - Ukázka hierarchie volání a parametrů na zásobníku

- hodnota x -> levé tři sloupce (stav zásobníku)
- hodnota nejvíce vpravo -> hodnota X v aktuální funkci
- počáteční hodnota 2

			volající funkce	volání s parametrem 2
2			první zanoření	volání s parametrem 1
2	1		druhé zanoření	volání s parametrem 0
2	1	0	třetí zanoření	return 1
2	1		druhé zanoření	return 1 . 1 = 1
2			první zanoření	return 1 . 2 = 2
			volající funkce	obdržený výsledek = 2

Faktoriál

- Problém při výpočtu – přetečení
 - Jak zjistit přetečení?
 - Jak vypočítat maximální číslo, jehož faktoriál lze vypočítat pro daný datový typ?

Tisk řetězce - aneb cesta tam a zase zpátky

- Vytiskněte ho pomocí rekurze tak jak je
- Vytiskněte ho pomocí rekurze pozpátku
- Neznáme délku řetězce

Tisk řetězce - po řadě

vstupy: řetězec, aktuální pozice=0

Pokud jsi na konci řetězce, vrať se
na předchozí úroveň

Vytiskni aktuální znak

Zavolej tento postup se stejným řetězcem,
pozici posuň na další hodnotu v poli

Tisk řetězce - pozpátku

vstupy: řetězec, aktuální pozice=0

Pokud jsi na konci řetězce, vrať se
na předchozí úroveň

Zavolej tento postup se stejným řetězcem,
pozici posuň na další hodnotu v poli

Vytiskni aktuální znak

Robot Karel

- Definice úlohy:

- Dojděte s figurkou na šachovnici do poloviny vzdálenosti od okraje pole/zdi
- Robot jde doprava
- Úplně vpravo je zeď

- Algoritmus:

Pokud je před tebou zeď, vrať se do předchozí úrovně (podmínka konečnosti)

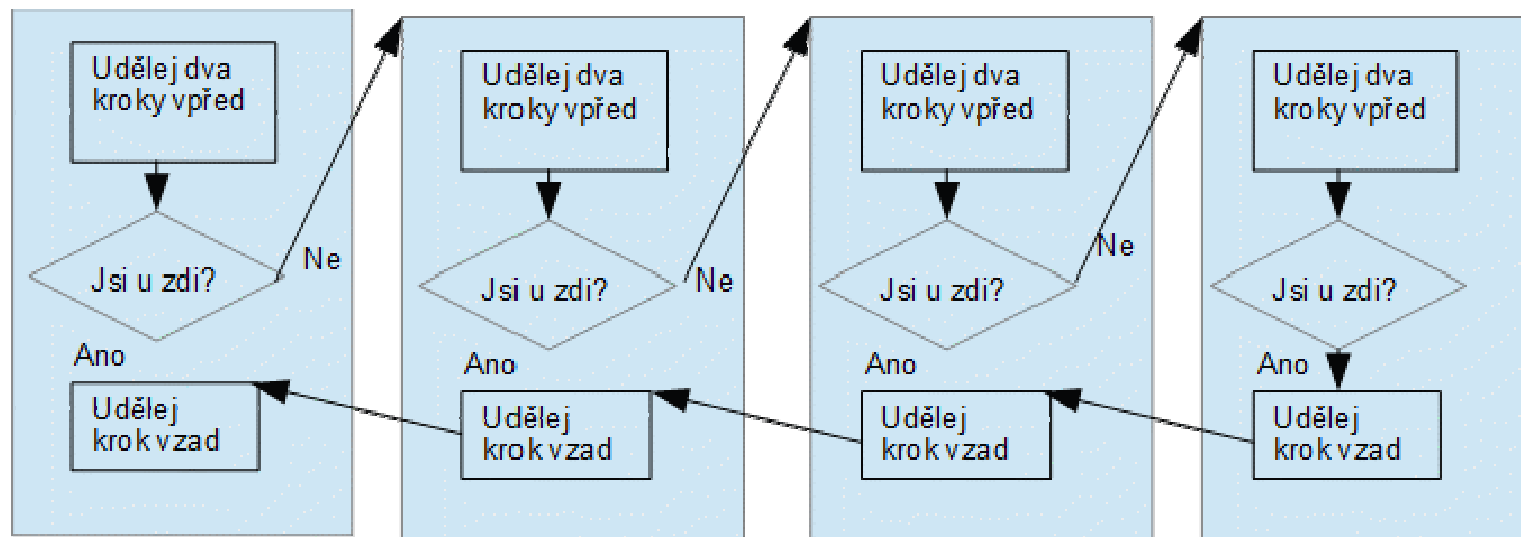
Udělej dva kroky, pokud nenarazíš na zeď

Zavolej tento algoritmus (další úroveň)

Vrať se o jeden krok

Robot Karel

Robot1



Robot Karel

- Nutno dodefinovat/rozhodnout co se stane, narazí-li na okraj po prvním kroku. Nevrátí se v tom případě přesně do poloviny.



Je slovo palindrom?

- Palindrom - text, který je stejný při čtení zepředu i zezadu
- Obecně tedy test symetrie, může být i s tolerancí
- Předávání tří parametrů - rychlé plnění zásobníku, dá se zmenšit počet parametrů ?

Palindrom (text, začátek, delka)

Pokud je delka 1 nebo 0 znaků vrať true

Pokud nejsou první a poslední stejné vrať false

Zavolej fci Palindrom (text, začátek+1, delka-2)

Půlení intervalů

- je možné ji považovat za grafickou metodu
- hledání kořenů rovnic (průsečík s nulou), nebo pro extrémy
- průsečík s nulou – máme-li kladnou a zápornou hodnotu (spojité rovnice), musí mezi nimi být průsečík s nulou (kořen)
- vypočteme hodnotu uprostřed stávajících a nahradíme jí tu se stejnou polaritou hodnoty
- ukončení při dostatečně přesném přiblížení k průsečíku s nulou
 - našli jsme přímo nulu
 - ukončení pro hodnotu y v dané toleranci od nuly („strmé“ průsečíky)
 - ukončení pro danou vzdálenost krajních bodů od sebe („ploché“ průsečíky)
 - ukončení z důvodu velkého množství kroků

Půlení intervalů - algoritmus

vstup - dvě souřadnice x a funkce $y = f(x)$

vypočteme hodnoty v krajních bodech x

tolerance hodnota = velká

dokud tolerance hodnoty = velká

- vypočti souřadnici x uprostřed mezi krajními body

- vypočti hodnotu y v tomto bodě

- nahraď krajní bod, který má hodnotu se stejným znaménkem, vypočteným středem

- spočítej novou tolerance hodnoty

výsledek je x s menší hodnotou

Hanojské věže

- Demonstrace úlohy:
 - máme tři pozice a na první je pyramida ze 4 (například) disků
 - úkolem je přesunout disky na poslední pozici
 - podmínky řešení
 - disky přenášíme po jednom
 - nesmíme umístit větší disk na menší
- Zkuste tuto úlohu vyřešit
- Jak postupovat?

Hanojské věže

- Možné řešení:
 - přenes všechny disky až na spodní disk na pomocnou pozici
 - přesuň zbývající spodní disk na cílovou pozici
 - přenes disky (přenášené v prvním kroku) z pomocné pozice na cílovou
- Jak přenést všechny disky až na spodní ?
 - výška pyramidy = výška pyramidy - 1
 - zavolám stejný algoritmus
- Nepřipomíná vám to něco?

Hanojské věže - algoritmus

Vstup:

počet disků

označení pozicí: **Zdroj, Pomocná, Cíl**

Algoritmus:

Pokud je více jak jeden disk

Přesun(počet disků-1; pozice **Zdroj, Cíl, Pomocný**)

Zbývající samostatný disk ze Zdroj do Pomocný

Pokud je více jak jeden disk

Přesun(počet disků-1; pozice **Cíl, Pomocný, Zdroj**)

Hanojské věže - příklad

XIX XXIXX XXXIXXX	I I I	I I I	0->2 I XXIXX XXXIXXX	I I I XIX
I I XXXIXXX	0->1 I I XXIXX	I I XIX	I I XXXIXXX	2->1 I XIX XXIXX
I I I	0->2 I XIX XXIXX	I I XXXIXXX	I I XIX	1->0 I I XXIXX XXXIXXX
I I XIX	1->2 I I I	I XXIXX XXXIXXX	I I I	0->2 I I XIX XXIXX XXXIXXX

Hornerovo schéma

- použití
 - zjištění hodnoty polynomiální funkce v bodě
 - při převodu mezi číselnými soustavami

- hodnota polynomu

$$f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$$

- v tomto vyčíslení je $(n-1)$ násobení a $(n-1)$ sčítání. Dále je nutné získat mocniny x (při iterativním počítání dalších n operací; při každé mocnině $n(n-1)/2$).
- při úpravě Hornerovým schématem:

$$f(x) = (\dots((a_n x + a_{n-1})x + \dots + a_1)x + a_0$$

- zůstane počet násobení a sčítání, není ale nutné počítat mocniny. Tím se také ušetří pomocná proměnná.
- Převeďte tento algoritmus na rekurentní

Hornerovo schéma

- *pa* – pole koeficientů
- *degree* – řád polynomu
- *x* – hodnota bodu

```
double compute_by_horner(size_t degree, double pa[], double x)  
    {  
        if (degree == 0)  
            return pa[0];  
        return compute_by_horner(degree-1, pa, x) * x + pa[degree];  
    }
```

- Jaké musí být pořadí koeficientů v poli?

Shrnutí

- Rekurentní je taková funkce, která volá sama sebe
- Obvyklý průběh
 - vstup x
 - test konečné podmínky (pokud ano, tak)
 - ukonči aktuální průběh
 - návrat o úroveň výše
 - výpočet
 - rekurentní volání s upraveným x
 - výpočet
 - návrat do předchozí úrovně

Děkuji za pozornost

Bonus

Něco_se_nepovedlo (chyba, osoba):

Pokud není definován (osoba.nadřízený)

 Přijmi_následky(osoba, chyba)

Jinak

 Přiznej(osoba, chyba)

 Vyšiluj(osoba.nadřízený, chyba)

 Nabídni_výpověď(osoba)

Něco_se_nepovedlo (chyba, osoba.nadřízený)

Video: https://www.youtube.com/watch?v=BlCl8iXmm_o