

# Anotace

- STŘEDNÍK,
- medián v lineárním čase,
- několik odstrašujících příkladů,
- předávání parametrů programu,
- problémy řešitelné "vyplněním tabulky".

# STŘEDNÍK

- je soutěž pro studenty prvních ročníků, která
  - proběhne v pátek 11. prosince (tedy za týden) od 15:00 do 18:00,
  - spočívá v řešení úloh v CodExu,
  - probíhá v kategoriích *matematika* a *informatika*,
  - má za cíl ukázat především vám, jak na tom jste,
  - je pořádána kolegy Töpferem a Holanem  $\Rightarrow$  názor nezávislý na vašich vyučujících,
  - může být řešena právě odtud, odkud lze řešit domácí úkoly,
  - má pro případ havárie CodExu stanoven náhradní způsob submitu.

viz [ksvi.mff.cuni.cz/~holan](http://ksvi.mff.cuni.cz/~holan) (sekce aktuality).

# Medián v lineárním čase

- Předminule byl algoritmus Quicksort.
- Problémem bylo, jak volit pivot.
- Volíme-li špatně, děláme mnoho iterací rekurze.
- Hledáme-li pivot dlouho, nepříjemně to trvá.
- Jak hledat medián v lineárním čase?
- Ve skutečnosti nebudeme hledat medián, ale  $k$ -tý nejmenší prvek.

# Medián v lineárním čase

- Rozděl vstup na pětice,
- v každé pětici najdi medián,
- najdi medián mediánů (tedy medián mezi mediány pětic),
- rozděl vstup na menší a větší,
- zjisti, zda se  $k$ -tý nejmenší nachází mezi většími nebo menšími
- pokračuj s hledáním příslušné hromádky.

# Medián lineárně detaily

- Jak najít mediány pětic?

# Medián lineárně detaily

- Jak najít mediány pětic?
- Hrubou silou (v konstantním čase, opakujeme lineárně-krát).

# Medián lineárně detaily

- Jak najít mediány pětic?
- Hrubou silou (v konstantním čase, opakujeme lineárně-krát).
- Jak najít medián mediánů?

# Medián lineárně detaily

- Jak najít mediány pětic?
- Hrubou silou (v konstantním čase, opakujeme lineárně-krát).
- Jak najít medián mediánů?
- Rekurzívně (zavolej se na pole mediánů pětic).



# Medián lineárně detaily

- Jak najít mediány pětic?
- Hrubou silou (v konstantním čase, opakujeme lineárně-krát).
- Jak najít medián mediánů?
- Rekurzivně (zavolej se na pole mediánů pětic).
- Jak "pokračovat na příslušné hromádce?"

# Medián lineárně detaily

- Jak najít mediány pětic?
- Hrubou silou (v konstantním čase, opakujeme lineárně-krát).
- Jak najít medián mediánů?
- Rekurzivně (zavolej se na pole mediánů pětic).
- Jak "pokračovat na příslušné hromádce?"
- Rekurzivně (zavolej se buďto na menší hromádku a hledej  $k$ -tý nejmenší, nebo máme-li hledat v hromádce větších hodnot budiž  $l$  počet prvků na menší hromádce a hledej v hromádce větších  $k - l$ -tý nejmenší.

# Proč je algoritmus lineární?

Protože:

- mediánů pětic je přibližně pětina délky vstupu,
- hromádka menších čísel stejně jako hromádka větších čísel bude mít velikost aspoň  $3/10$ ,
- tudíž každá z hromádek bude mít též velikost nejvýš  $7/10$ .
- Zbytek je jen indukce.

# Indukce:

Složitost algoritmu vede k rekurenci:

$$T(n) = T\left(\frac{n}{5}\right) + T\left(\frac{7}{10}n\right) + kn.$$

Ukážeme, že existuje  $l$  takové, že  $T(n) \leq ln$ :

$$T(n) \leq \frac{ln}{5} + \frac{7ln}{10} + kn = kn + \frac{9}{10}ln$$

a tedy stačí volit  $l \geq 10k$ .

# Odstrašující příklady for-cyklu

- Co se stane, když změníme obsah cyklické proměnné ve for-cyklu?
- ```
for i:=1 to 10 do
begin
    writeln(i);
    if (i= 3) then
        i:=1000;
end;
```
- Co řekne FPC? A co BPC? A co GPC? A co jeho option `--borland-pascal?`

## Předávání parametrů referencí

Co je zrádného v následujícím zdrojáku?

```
procedure mixer(var a,b,c:integer);  
begin  
    a:=b+c;  
    a:=b+c;  
    a:=b+c;  
end; ... a:=1; b:=1; c:=1; mixer(a,b,c);  
writeln(c);
```

- Na první pohled v pořádku.

# Předávání parametrů referencí

Co je zrádného v následujícím zdrojáku?

```
procedure mixer(var a,b,c:integer);  
begin  
    a:=b+c;  
    a:=b+c;  
    a:=b+c;  
end; ... a:=1; b:=1; c:=1; mixer(a,b,c);  
writeln(c);
```

- Na první pohled v pořádku.
- A co když zavoláme `mixer(c,c,c)`;

# Parametry programu

- `copy c:\io.sys c:\windows\kram.krm`
- `copy con program.exe`
- `dir *.pas`
- jedná se o volání programů s parametry.
- Parametry jsou elegantní způsob načtení dat.



# Parametry – myšlenky a syntax

- Ve většině jazyků se ovládá takto:
- umíme zjistit počet argumentů (pomocí proměnné nebo funkce),
- umíme zjistit obsah  $i$ -tého argumentu,
- jednotlivé argumenty jsou zpřístupněny jako řetězec (string).

## Parametry – implementace v Pascalu

- Počet zjistíme pomocí funkce `ParamCount`,
- obsahy zjistí funkce `ParamStr`.
- `ParamCount` nebere žádné parametry,
- `ParamStr` bere jeden celočíselný parametr.
- Parametry jsou číslovány od 0 do `ParamCount`.

# Parametry specifiká

- `ParamStr(0)` vrátí jméno programu.
- Použití: Napíšeme jeden program, který něco dělá a vrací a podle jména rozhodneme, co máme udělat.
- Užitečné v kontextu linků (UNIX), na Windows asi moc ne.
- V IDE Borland Pascalu nastavíme v menu IDE "Run Parameters".

## Parametry – příklad

```
program x;  
var i:integer;  
begin  
    writeln('Pocet parametru je: ',paramcount);  
    for i:=0 to paramcount do  
        writeln(i,'. parametr je: ',paramstr(i));  
end.
```

- Přednášející jde do F1,
- nejdelší rostoucí podposloupnost,
- počet korektních uzávorkování pomocí  $n$  párů závorek,
- nalezení všech rozkladů zadaného čísla na sčítance,
- Pascalův trojúhelník,
- pořadí násobení matic.

# Přednášející jde dnes do F1 potřetí:

- Rekurence  $T(n) = T(n - 1) + T(n - 2)$ ,

## Přednášející jde dnes do F1 potřetí:

- Rekurence  $T(n) = T(n-1) + T(n-2)$ ,

- vedla na program:

```
function schody(a:integer):longint;  
begin  
  if a=1 then schody:=1;  
  else  if a=2 then schody:=2;  
        else  schody:=schody(a-1)+schody(a-2);
```

## Přednášející jde dnes do F1 potřetí:

- Rekurence  $T(n) = T(n-1) + T(n-2)$ ,
- vedla na program:

```
function schody(a:integer):longint;  
begin  
  if a=1 then schody:=1;  
  else  if a=2 then schody:=2;  
        else  schody:=schody(a-1)+schody(a-2);
```
- Proto jsme si pořídili pole, kde už byly staré výsledky.



## Přednášející jde dnes do F1 potřetí:

- Rekurence  $T(n) = T(n - 1) + T(n - 2)$ ,
- vedla na program:

```
function schody(a:integer):longint;  
begin  
  if a=1 then schody:=1;  
  else  if a=2 then schody:=2;  
        else  schody:=schody(a-1)+schody(a-2);
```
- Proto jsme si pořídili pole, kde už byly staré výsledky.
- Pole ani nebylo potřeba, pokud jsme začali "odpředu" a pamatovali si poslední dvě hodnoty.

## Varianta s "cache"

```
program nic;
const MAX=150;
var cache:array[1..MAX] of longint;
function schody(a:integer):longint;
begin
    if cache[a]<>0 then schody:=cache[a]
    else
    begin
        if a= 1 then cache[a]:=1
        else if a=2 then cache[a]:=2
        else cache[a]:=schody(a-2)+schody(a-1);
        schody:=cache[a];
    end;
end;
```

# Nejdelší rostoucí podposloupnost

- Utvoř posloupnost dvojic (třeba pomocí pole recordů),
- první prvek obsahuje příslušnou hodnotu, druhý ukazuje délku nejdelší rostoucí podposloupnosti končící dotyčným prvkem.
- Vyplňuj zleva doprava, pro každý prvek najdi mezi prvky jemu předcházejícími takový menší prvek, ve kterém končí nejdelší dostupná podposloupnost.
- Podposloupnost najdi od konce:
- Najdi prvek nabízející největší možnou délku,
- poznamenej si HODNOTU a DÉLKU.
- postupuj od konce a pokud najedeš na prvek nabízející délku DÉLKA s hodnotou nejvýše tolik, kolik HODNOTA, prvek si poznamenej, sniž DÉLKU o jedna a HODNOTU na hodnotu nalezeného prvku.
- Nalezenou posloupnost otoč.

# Nejdelší rostoucí podposloupnost – výpočet (vyplnění tabulky)

```
for i:=1 to n do begin
  maximum:=0; maxindex:=0;
  for j:=i-1 downto 1 do begin
    if pole[j].hodnota<pole[i].hodnota
      and pole[j].delky>maximum then
      begin
        maximum:=pole[j].delky;
        maxindex:=j;
      end;
  pole[i].delky:=maximum+1;
end;
```

# Počet korektních uzávorkování

- Jak budeme řešit?
- Pomocí rekurze podle rostoucího počtu přidaných závorek.
- Uděláme funkci, která:
  - zkusí přidat otevírací závorku (rekurze),
  - zkusí přidat zavírací závorku (rekurze),
  - pokud jsou použity všechny závorky, zvýš počet uzávorkování o 1.

# Počet korektních uzávorkování

```
var paru, celkem: longint;  
procedure pridej_zavorku(levych, pravych: integer);  
begin  
    if levych > pravych then  
pridej_zavorku(levych, pravych+1);  
    if paru > levych then  
pridej_zavorku(levych+1, pravych);  
    if (levych = pravych) and (paru = levych) then  
inc(celkem);  
end;
```

## Počet korektních uzávorkování

```
var paru, celkem: longint;  
procedure pridej_zavorku(levych, pravych: integer);  
begin  
    if levych > pravych then  
pridej_zavorku(levych, pravych+1);  
    if paru > levych then  
pridej_zavorku(levych+1, pravych);  
    if (levych = pravych) and (paru = levych) then  
inc(celkem);  
end;
```

Jaký problém má toto řešení?

## Počet korektních uzávorkování

```
var paru,celkem:longint;
procedure pridej_zavorku(levych,pravych:integer);
begin
    if levych>pravych then
pridej_zavorku(levych,pravych+1);
    if paru>levych then
pridej_zavorku(levych+1,pravych);
    if (levych=pravych) and (paru=levych) then
inc(celkem);
end;
```

Jaký problém má toto řešení?

Počítáme pořád to samé!



# Závorkování – cache

- Jak z pasti? Položíme si správnou otázku:

## Závorkování – cache

- Jak z pasti? Položíme si správnou otázku:
- Záleží výsledek funkce `pridej_zavorku` na něčem jiném, než na parametrech levých a pravých?

## Závorkování – cache

- Jak z pasti? Položíme si správnou otázku:
- Záleží výsledek funkce `pridej_zavorku` na něčem jiném, než na parametrech `levych` a `pravych`?
- Nezáleží. Proč si potom nezapamatujeme, kolik závorkování přidá tato funkce pro konkrétní hodnoty `levych` a `pravych`:

## Závorkování – cache

- Jak z pasti? Položíme si správnou otázku:
- Záleží výsledek funkce `pridej_zavorku` na něčem jiném, než na parametrech levých a pravých?
- Nezáleží. Proč si potom nezapamatujeme, kolik závorkování přidá tato funkce pro konkrétní hodnoty levých a pravých:
- `cache:array[1..MAX,1..MAX]` of `longint`.

## Závorkování – cache

- Jak z pasti? Položíme si správnou otázku:
- Záleží výsledek funkce `pridej_zavorku` na něčem jiném, než na parametrech levých a pravých?
- Nezáleží. Proč si potom nezapamatujeme, kolik závorkování přidá tato funkce pro konkrétní hodnoty levých a pravých:
- `cache:array[1..MAX,1..MAX]` of `longint`.
- Pole na počátku inicializujeme nulami,

## Závorkování – cache

- Jak z pasti? Položíme si správnou otázku:
- Záleží výsledek funkce `pridej_zavorku` na něčem jiném, než na parametrech `levych` a `pravych`?
- Nezáleží. Proč si potom nezapamatujeme, kolik závorkování přidá tato funkce pro konkrétní hodnoty `levych` a `pravych`:
- `cache:array[1..MAX,1..MAX]` of `longint`.
- Pole na počátku inicializujeme nulami,
- je-li `cache[levych,pravych] = 0`, spustíme výpočet (výsledek ještě neznáme) a na konci funkce si ho uložíme do pole.

## Závorkování – cache

- Jak z pasti? Položíme si správnou otázku:
- Záleží výsledek funkce `pridej_zavorku` na něčem jiném, než na parametrech `levych` a `pravych`?
- Nezáleží. Proč si potom nezapamatujeme, kolik závorkování přidá tato funkce pro konkrétní hodnoty `levych` a `pravych`:
- `cache:array[1..MAX,1..MAX]` of `longint`.
- Pole na počátku inicializujeme nulami,
- je-li `cache[levych,pravych] = 0`, spustíme výpočet (výsledek ještě neznáme) a na konci funkce si ho uložíme do pole.
- Je-li `cache[levych,pravych] <> 0`, připočteme tolik platných uzávorkování.

## Závorkování – cache

- Jak z pasti? Položíme si správnou otázku:
- Záleží výsledek funkce `pridej_zavorku` na něčem jiném, než na parametrech `levych` a `pravych`?
- Nezáleží. Proč si potom nezapamatujeme, kolik závorkování přidá tato funkce pro konkrétní hodnoty `levych` a `pravych`:
- `cache:array[1..MAX,1..MAX]` of `longint`.
- Pole na počátku inicializujeme nulami,
- je-li `cache[levych,pravych] = 0`, spustíme výpočet (výsledek ještě neznáme) a na konci funkce si ho uložíme do pole.
- Je-li `cache[levych,pravych] <> 0`, připočteme tolik platných uzávorkování.
- Rozdíl mezi variantou "rekurze" a "cachovaná rekurze" je rozdíl mezi nepoužitelným a dobrým algoritmem!



# Nalezení všech rozkladů zadaného čísla na součet

- Příklad:  $2 = 2$  nebo  $2 = 1 + 1$ ;  $3 = 3$ ,  $3 = 2 + 1$  anebo  $3 = 1 + 1 + 1$ .
- Sčítance chceme vždy v nerostoucím pořadí. Nápady jak řešit?
- Jako obvykle rekurzí. Budeme si pamatovat, kolik ještě zbývá rozdělit a kolik je maximum. A zkusíme všechno od maxima, až k jedné.
- Nezajímají nás samotné rozklady, ale jen jejich počet!

## Rekurzivní funkce:

```
procedure rozloz(kolik,maximum:integer);  
var i:integer;  
begin  
    if kolik:=0 then inc(pocet)  
    else  
        for i:=maximum downto 1 do  
            rozloz(kolik-i,i);  
end;
```

Jaký je problém?

Pořád ten samý

(počítáme pořád to samé).

# Rozklad na sčítance

- Jak z pasti tentokrát?

# Rozklad na sčítance

- Jak z pasti tentokrát?
- Stejně jako u závorkování:

# Rozklad na sčítance

- Jak z pasti tentokrát?
- Stejně jako u závorkování:
- Uděláme dvourozměrné pole cache a budeme si do něj značit, kolika způsoby lze rozložit KOLIK, je-li první sčítanec nejvýše MAXIMUM:

```
procedure rozloz(kolik,maximum:integer);
var i,nazacatku:integer;
    if cache[kolik,maximum]<>0 then
        rozloz:=cache[kolik,maximum];
    else
begin  nazacatku:=pocet;
        if kolik= 0 then inc(pocet);
        else  for i:=maximum downto 1 do
                rozloz(kolik-i,i);
        cache[kolik,maximum]:=pocet-nazacatku;
    end;
end;
```

# Konec

Děkuji za pozornost...