Seminár z algoritmizácie a programovania 1



Martin Bobák Ústav informatiky Slovenská akadémia vied



Obsah prednášky

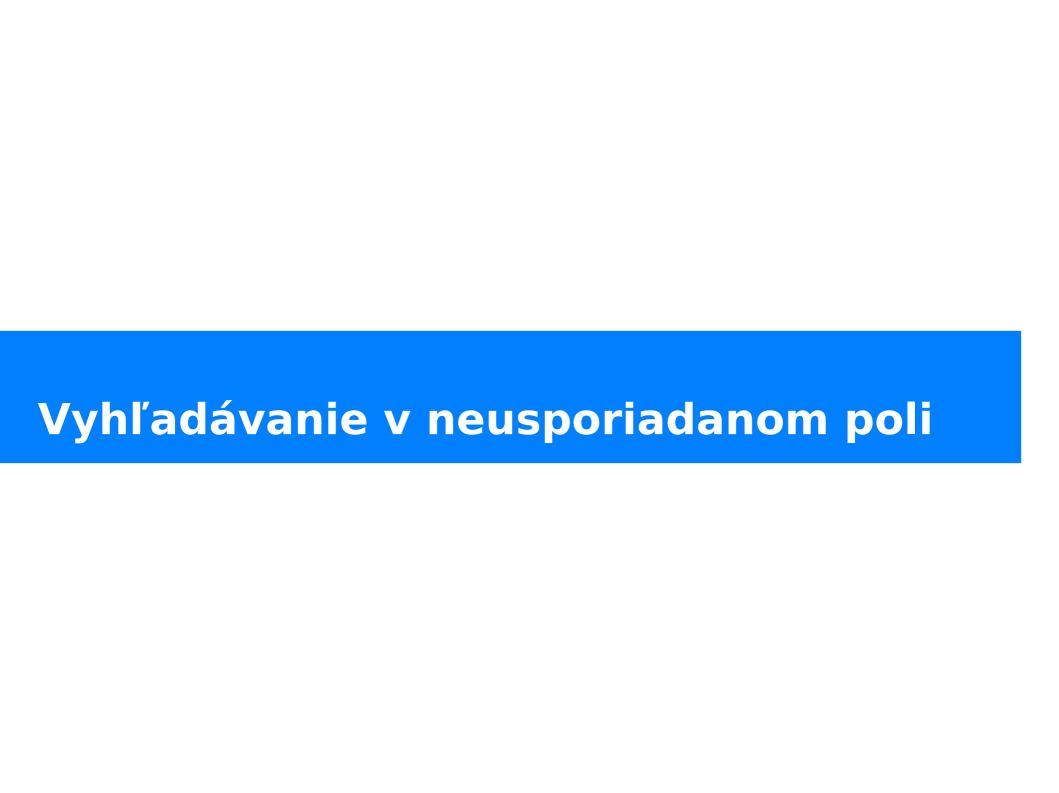
- 1. Algoritmy prehľadávania
- 2. Zhrnutie

Spätná väzba:

https://forms.gle/iKbuLdF6xDtNSEDP8

Predpoklady

- budeme pracovať s poľom celých čísiel
 - ak by sme v poli mali uložený iný typ údajov, mení sa len spôsob porovnávania prvkov
- pole môže obsahovať tú istú hodnotu viackrát
 - zaujíma nás index prvého výskytu



Sekvenčné vyhľadávanie

Od začiatku poľa postupne zväčšuje index pokiaľ nepríde na hodnotu, ktorá je väčšia alebo rovná alebo pokiaľ nepríde na koniec poľa

 k prvkom poľa pristupujeme priamo pomocou indexu (poradie prvku v poli)

Časová zložitosť: O(n)

Sekvenčné vyhľadávanie

```
int sekvencne(int pole[], int n, int x)
{
   int i=0;
   while(i < n) {
      if(pole[i] == x)
         return i;
      i++;
   return -1;
```

Sekvenčné vyhľadávanie so zarážkou

Najprv umiestni na koniec vstupného poľa hľadaný prvok, potom prehľadávame pole od jeho začiatku až po výskyt hľadaného prvku.

Ušetrili sme jedno porovnanie v každej iterácii

Časová zložitosť: O(n)

Sekvenčné vyhľadávanie so zarážkou

```
int sekvencne zarazka(int pole[], int n, int x)
{
  pole[n]=x;
   int i=0;
   while(pole[i] != x)
      i++;
   if (i < n)
      return i;
   else
      return -1;
```

Vyhľadávanie extrému

Hľadáme najmenšiu, alebo najväčšiu hodnotu v poli (algoritmus je možné rozšíriť tak, aby hľadal oba extrémy naraz).

Postupne prechádzame prvky poľa a aktualizujeme hodnotu lokálneho extrému.

Časová zložitosť: O(n)

Vyhľadávanie extrému

```
int sekvencne max(int pole[], int n)
{
   int max = pole[0];
   int i=1;
   while (i < n) {
      if(pole[i] > max)
         max = pole[i];
      i++;
   return max;
```

Vyhľadávanie k-tej hodnoty

- nájdeme minimum, odstránime minimum z poľa a následne hľadáme minimum v upravenom poli. Toto opakujeme k-krát.
 - neefektívne
- vyberiem jeden prvok. Pole podľa neho čiastočne usporiadam (vľavo sú menšie prvky a v pravo sú väčšie prvky).
 - podobne ako Quick sort

Časová zložitosť: O(n²), v priemere O(n)



Sekvenčné vyhľadávanie (s podmienkou)

Od začiatku poľa postupne zväčšuje index pokiaľ nepríde na hodnotu, ktorá je väčšia alebo rovná alebo pokiaľ nepríde na koniec poľa

 pole je usporiadané – ak narazíme na väčší prvok, hľadaný prvok sa určite v poli nenachádza

Časová zložitosť: O(n)

Sekvenčné vyhľadávanie (s podmienkou)

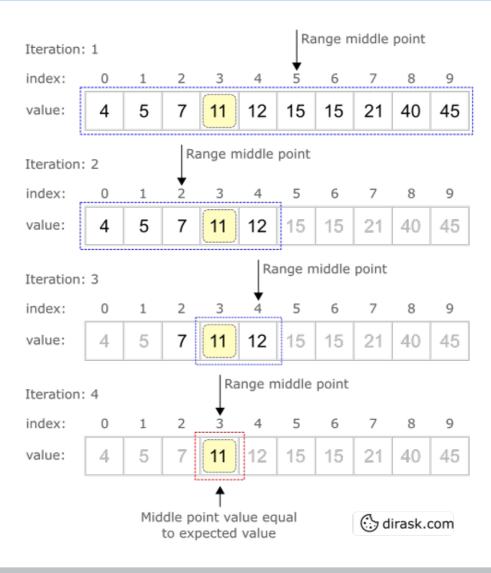
```
int sekvencne(int pole[], int n, int x)
{
   int i=0;
   while (i < n) {
      if(pole[i] < x)
         i++;
      else
         if (pole[i]==x)
              return i;
         else return -1;
   return -1;
```

Binárne vyhľadávanie

Nájdenie stredu intervalu - ak je hľadaná hodnota menšia ako hodnota stredného prvku hľadanie v ľavej polovici, inak v pravej polovici

Časová zložitosť: O(log n)

Binárne vyhľadávanie



https://dirask.com/posts/ JavaScript-binary-searchalgorithm-example-gp5lgD

Binárne vyhľadávanie

```
int binarne(int pole[], int n, int x) {
   int m, 1 = 0, r = n-1;
   while (1 <= r) {
      m = (1 + r) / 2;
      if (x == pole[m])
         return m;
      if (x < pole[m])
         r = m - 1;
      else
         1 = m + 1;
   if (pole[m] == x)
      return m;
   else
      return -1;}
```

Binárne vyhľadávanie v jazyku C

```
#include <stdlib.h>
```

```
qsearch(&key, array, length, sizeof(type), compFunc);
hl'adaný prvok
```

```
int compFunc(const void *a, const void b*) {
   return(*(int *)a - *(int *)b);}
```

```
záporné číslo znamená, že *a < *b
kladné číslo znamená, že *a > *b
0 znamená, že a == b
```

http://www.cplusplus.com/reference/cstdlib/bsearch/

Interpolačné vyhľadávanie

```
Podobne ako binárne vyhľadávanie, len inak vyberáme "stred".

stred = lava_hranica +

(hladany_prvok - prvok_na_lavej_hranici) * (prava_hranica - lava_hranica) /

(prvok_na_pravej_hranici - prvok_na_lavej_hranici)
```

Predpokladáme, že prvky sú rozdelené rovnomerne. Čím je rozdelenie prvkov nerovnomernejšie, tým je horšie časová zložitosť -> v najhoršom prípade O(n).

Časová zložitosť: O(log log n)

Interpolačné vyhľadávanie

```
int interpolacne(int pole[], int lavy o, int pravy o, int hladany)
   while (pole[lavy o] <= hladany && hladany <= pole[pravy o]) {</pre>
              float menovatel=(pole[pravy o]-pole[lavy o]);
              if (menovatel==0) {
                     if (pole[lavy o] == hladany) return lavy o;
                     else return -1;
              int stred = lavy_o + (hladany - pole[lavy o]) *
((pravy o-lavy o) / menovatel);
              if (pole[stred] == hladany) return stred;
              else if (pole[stred] < hladany) lavy o=stred+1;</pre>
              else pravy o=stred-1;
      return -1;
```

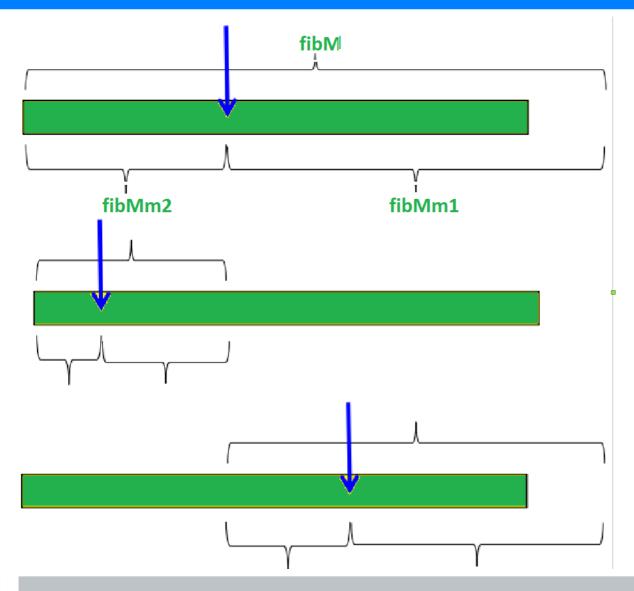
Podobne ako binárne vyhľadávanie, mierne efektívnejšie (nepoužíva delenie)

Predpokladáme, že prvky sú rozdelené rovnomerne. Čím je rozdelenie prvkov nerovnomernejšie, tým je horšie časová zložitosť -> v najhoršom prípade O(n).

Časová zložitosť: O(log n)

```
int najdi fib index(int* pole, int velkost, int hladany) {
       int fib pole[MAX DLZKA FIB RADU];
       fib pole[0]=0;
       fib pole[1]=1;
      int index=1;
      while(index < MAX DLZKA FIB RADU && fib pole[index] <</pre>
velkost) {
              index++;
              fib pole[index] = fib pole[index-2] + fib pole[index-
1];
       int i=fib pole[index-1];
       int p=fib pole[index-2];
       int q=fib pole[index-3];
```

```
if (i==0) return -1;
       while(true) {
              if (pole[i-1] == hladany) return i-1;
              else if (pole[i-1] < hladany) {</pre>
                      if (p==1) return -1;
                      else {
                             i=i+q;
                             p=p-q;
                             q=q-p;
              else {
                      if (q==0) return -1;
                      else {
                             i=i-q;
                             int t=p;
                             p=q;
                             q=t-q;
} } }
```



Zdroj:https:// www.geeksforgeek s.org/fibonaccisearch/

Ďakujem vám za pozornosť!

Spätná väzba:

https://forms.gle/iKbuLdF6xDtNSEDP8

