

Vyhledání extrému v poli

- použito v algoritmech řazení
- hledání maxima

```
int[] pole = new int[pocet]
int max = pole[0];
int id;
for(int i =1; i< pole.Length; i++) { // nikoli 0
    if (Pole[i] > max) {
        max = pole[i];
        id = i;
    }
}
```

počátek algoritmu: první prvek = maximum

nové maximum

- Minimum = stejný princip

Algoritmy řazení

Úvod

- jedna ze základních činností při práci s daty (až 25% času)

Základní terminologie

- **sort**
 - třídít, roztríd'ovat, rozd'elovat, zařadit (podle druhů)
 - uspořádat, seřadit
- **řazení** = přeskupování prvků množiny tak, aby vytvořily určitou posloupnost, ve které platí mezi prvky vztah „menší – větší“
 - „seřad' studenty podle data narození“
- **třídění** = činnost; prvky z velké množiny jsou rozd'elovány do menších množin (podskupin) podle nějaké společné vlastnosti
 - „roztríd' studenty podle data narození do 10 skupin“
- řazení a třídění se běžně zaměňuje, obojí = „přeskupit posloupnost“
- **směr řazení**
 - vzestupně → $prvek[i] \leq Prvek[i+1]$ pro všechna i
 - sestupně → $prvek[i] \geq Prvek[i+1]$ pro všechna i
- **klíč**
 - = položka záznamu, podle které se řadí
 - při řazení neelementárních prvků („záznam“ = datová struktura s více (různými) položkami – více později)

| | | | | |
|-----------|-------|------|-------|-------|
| věk: | 21 | 13 | 89 | 4 |
| Jméno: | Alois | Pepa | Jirka | Lenka |
| hmotnost: | 88,6 | 68,2 | 110 | 30,8 |

- o příklad třídění, klíč = věk

| | | | |
|-------|------|-------|-------|
| 4 | 13 | 21 | 89 |
| Lenka | Pepa | Alois | Jirka |
| 30,8 | 68,2 | 88,6 | 110 |

- 1) primární, sekundární, terciární řazení – položky jsou seřazeny podle primárního klíče, vzniklé podskupiny podle sekundárního atd.

| | | | | | | | | | |
|---|---|---|---|---|---|---|---|--|--|
| m | a | r | t | i | n | | | | |
| p | e | p | a | | | | | | |
| k | a | r | e | l | | | | | |
| a | l | f | r | e | d | | | | |
| k | a | t | e | r | i | n | a | | |

- o stabilita třídění = metoda neporuší integritu jednoho záznamu
- různé metody řazení – různé rychlosti, paměťové nároky, vhodné pro různé velké množiny prvků
- poznámky:
 - o dále diskutované algoritmy → nad polem:


```
int[] pole = {3, 89, 1, 55, 12};
```
 - o efektivita algoritmů diskutována později
 - o všechny algoritmy mají několik variant, lze je vylepšit

Řazení přímým výběrem – Select sort

- též řazení s výběrem mezního prvku
- Princip:
 1. V poli nalezneme prvek s nejmenší hodnotou a zapamatujeme si jeho pořadí
 2. Vyměníme tento prvek s prvkem na prvním místě
 3. Postupně opakujeme body 1. a 2. nad zbývajícím, nesetříděnou částí pole
- Průběh

| | |
|------------------|------------------|
| 3, 89, 1, 55, 12 | 1, 89, 3, 55, 12 |
| 1, 89, 3, 55, 12 | 1, 3, 89, 55, 12 |
| 1, 3, 89, 55, 12 | 1, 3, 12, 55, 89 |
| 1, 3, 12, 89, 55 | 1, 3, 12, 55, 89 |
| 1, 3, 12, 55, 89 | |

- řešení v C#:

```
static void SelectSort(int[] pole)
{
    int min, temp;

    for (int i = 0; i < pole.Length; i++)
    {
        min = i;    // pozice min prvku
        // nalezeni minima
        for (int j = i + 1; j < pole.Length; j++)
        {
            if (pole[j] < pole[min])
            {
                min = j;
            }
        }
        // prohozeni prvku
        temp = pole[i];
        pole[i] = pole[min];
        pole[min] = temp;
    }
}
```

Řazení přímým vkládáním – Insert sort

- postup je používán i v běžném životě → řazení karet
- Princip:
 1. máme setříděno k prvků
 2. pro $(k+1)$. prvek nalezneme místo v již setříděné posloupnosti → zbytek posloupnosti se odsune
 3. Postupně opakujeme body 1. a 2. nad zbývající, neseříděnou částí posloupnosti
- Průběh

| // před tridením | po tridení |
|---|---|
| 3 , 89, 1, 55, 12 | 3 , 89 , 1, 55, 12 |
| 3, 89, 1 , 55, 12 | 1 , 3 , 89, 55, 12 |
| 1, 3, 89, 55 , 12 | 1 , 3 , 55 , 89, 12 |
| 1, 3, 55, 89, 12 | 1 , 3 , 12 , 55, 89 |

- poznámka: Posunutí karet → snadné; posunutí pole = cyklus → trvá dlouho

- řešení v C#:

```
static void InsertSort(int[] pole)
{
    int j, temp;

    for (int i = 1; i < pole.Length; i++)
    {
        temp = pole[i];
        j = i;
        while ((pole[j - 1] > temp) && (j > 0))
        {
            pole[j] = pole[j - 1];
            j--;
        }
        pole[j] = temp;
    }
}
```

Řazení zaměňováním – Bubble sort

- modifikace Select sort
- Princip:
 1. Porovnáváme vždy dva sousední prvky směrem od konce posloupnosti
 2. Pokud $Pole[i+1] < Pole[i]$ → prohodíme je; konec na prvním prvku
 - nejmenší prvek → na první pozici – „probublá“ posloupnosti
 - částečně se setřídí posloupnost
 3. Postupně opakujeme body 1. a 2. → konec u druhého prvku v pořadí atd.
- Průběh

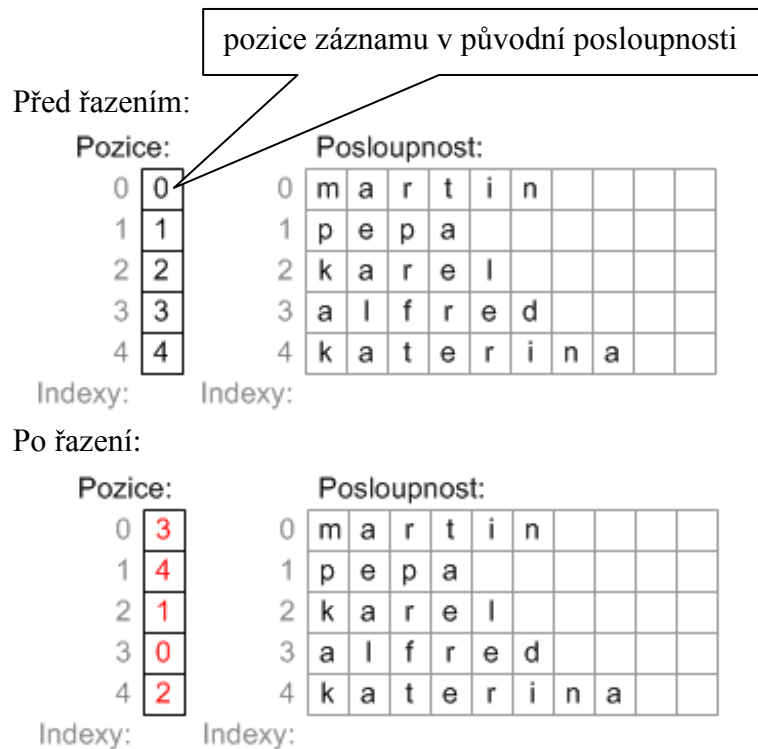
| | | |
|---------------------------|---------------------------|-------------------------------|
| <code>// porovnani</code> | <code>// prohozeni</code> | |
| 3, 89, 1, 55, 12 | 3, 89, 1, 12, 55 | |
| 3, 89, 1, 12, 55 | 3, 89, 1, 12, 55 | |
| 3, 89, 1, 12, 55 | 3, 1, 89, 12, 55 | |
| 3, 1, 89, 12, 55 | 1, 3, 89, 12, 55 | <code>// probublala 1</code> |
| 1, 3, 89, 12, 55 | 1, 3, 89, 12, 55 | |
| 1, 3, 89, 12, 55 | 1, 3, 12, 89, 55 | |
| 1, 3, 12, 89, 55 | 1, 3, 12, 89, 55 | <code>// probublala 3</code> |
| 1, 3, 12, 89, 55 | 1, 3, 12, 55, 89 | |
| 1, 3, 12, 55, 89 | 1, 3, 12, 55, 89 | |
| 1, 3, 12, 55, 89 | 1, 3, 12, 55, 89 | <code>// probublala 12</code> |
| 1, 3, 12, 55, 89 | | |

- praktické řešení viz cvičení – umět ale i na zkoušku!

Závěrečné poznámky

- další metody – Quick sort, Merge sort, Radix sort...
 - pro cca 13 a více položek → Quick sort efektivnější než zmíněné metody
 - pro < 13 → Quick sort horší

- Složitě záznamy fyzicky netřídíme



Algoritmy vyhledávání

Úvod

- vyhledávání = nachází se hledaný prvek v posloupnosti? Výstup:
 - nalezeno/nenalezeno (`bool`)
 - index (pozice) prvku
- výstupní informace index nalezeného prvku (i):
 - $i \geq 0$: prvek se nachází v posloupnosti na pozici i
 - $i = -1$: prvek se nenachází
- prvek je v poli vícekrát, vracíme:
 - první výskyt
 - všechny výskyty (výstupní informace = pole)
- dle organizace vstupní posloupnosti:
 - neuspořádaná posloupnost – nutné tzv. sekvenční vyhledávání
 - uspořádaná (setříděná) posloupnost – lze i tzv. binární vyhledávání
- dle povahy hledaného prvku
 - elementární prvek (jedno číslo v poli `int`)
 - subposloupnost („text v textu“)

Sekvenční vyhledávání

První výskyt prvku

- první výskyt prvku = stop algoritmu

- požadavek: metoda, bude vracet pozici prvku
 - nalezeno → pozice (0 až `pole.Length-1`)
 - nenalezeno → záporné číslo (-1)

- řešení v C#:

```
static int SeqSearch(int[] pole, int prvek)
{
    int index;
    for(int i = 0; i < pole.Length; i++) {
        if (pole[i] == prvek) {
            index = i;
            return index;
        }
    }
    return -1;
}

static void Main(string[] args)
{
    int[] pole = { 3, 89, 1, 55, 12 };
    int pozice = SeqSearch(pole, 55);
    if (pozice == -1)
        Console.WriteLine("Prvek nebyl nalezen");
    else
        Console.WriteLine("Prvek je na pozici {0}", pozice);
}
```

Všechny výskyty prvku

- Nutno prohledat celé pole
- Návrátová hodnota = pole, prvky → pozice (indexy) výskytu prvku
 - Nenalezen žádný prvek → `null`
- problém: výstupní pole nutno vytvořit před vyhledáváním, ale velikost (počet nalezených výskytů) známo po vyhledávání. Řešení:
 - vytvoření pomocného pole o max velikosti
 - po skončení hledání (znám počet výskytů) → vytvořím správné pole a pomocné → kopie

- řešení v C#:

```
static int[] SeqSearchAll(int[] pole, int prvek)
{
    int dalsi = 0;    // indexy v poli nalezenych vyskytu
    int[] tempPole = new int[pole.Length];
    for (int i = 0; i < pole.Length; i++)
    {
        if (pole[i] == prvek)
            tempPole[dalsi++] = i; // ulozime pozici
    }
    // vytvorime nove pole o spravnem poctu prvku
    if (dalsi > 0)
    {
        int[] indexy = new int[dalsi];
        for (int i = 0; i < indexy.Length; i++)
            indexy[i] = tempPole[i];
        return indexy;
    }
    else
        return null;
}
```

Binární vyhledávání

- Více hledání nad stejnými daty → vyplatí se data setřídít
- Pak lze hledat metodou půlení intervalu = binární vyhledávání → je rychlejší než sekvenční
- Výstup všech výskytů nemá smysl!!!
- řešení v C:

```
int BinarySearch(int[] pole, int prvek)
{
    int stred, dolni = 0, horni = pole.Length - 1;

    while (horni >= dolni)
    {
        stred = (horni + dolni) / 2;
        if (prvek < pole[stred])
        {
            horni = stred - 1;
        }
        else if (prvek > pole[stred])
        {
            dolni = stred + 1;
        }
        else
        {
            // prvek nalezen
            return stred;
        }
    }
    return -1; // nenalezen
}
```

Řazení a vyhledávání v C# prakticky

vzestupně,
quick sort

```
int[] cisla = { 1, -5, 88, 0, 10 };  
string[] jmena = {"Pepa", "Martin", "Alois", "Cecilka"};  
Array.Sort(cisla);  
// jmena sestupne  
Array.Sort(jmena);  
Array.Reverse(jmena);  
int index = Array.BinarySearch(pole, 5); // hledá 5
```

vstupní pole musí být setříděné

nalezeno – index prvního nalezeného prvku
nenalezeno – záporné číslo

- Metody třídy `Array` umí pracovat s poli (skoro) jakéhokoli typu