

# Algoritmizace a programování

## Vyhledávání, vkládání, odstraňování

Vyhledání hodnoty v neseříděném poli

Vyhledání hodnoty v seříděném poli

Odstranění hodnoty z pole

Vkládání hodnoty do pole

# Základní algoritmy zpracování sady dat

- Sada dat
  - záznamy o studentech fakulty (jméno, příjmení, datum narození, datum přijetí, průběh studia)
  - kniha jízd – datum, SPZ vozidla, počet ujetých kilometrů, čerpání phm atd.
  - objednávky firmy – objednatel, položky objednávky
  
- Základní operace, které potřebujeme provádět s obdobnou sadou dat
  - přidat záznam (studenta)
  - odstranit záznam (například v případě chybného založení)
  - modifikovat aktuálně zaznamenané údaje
  - vyhledat konkrétní záznam (na základě stanoveného kritéria)
  - seřadit záznamy dle požadovaného kritéria (dle jména, dle studijních výsledků)
  
- Uchování záznamů aktuálně zpracovávaných programem
  - soubor
  - pole
  - další struktury jako je seznam
  
- Ukažme si jednotlivé operace **vyhledávání**, **přidávání** a **odstraňování** za předpokladu, že jednotlivé záznamy jsou uloženy v poli – pro jednoduchost budeme prozatím pracovat pouze s polem hodnot primitivního datového typu

# Úloha vyhledávání hodnoty v poli

## ■ Vyhledání

- Vyhledání konkrétní hodnoty  $h$  v poli  $a$ , které obsahuje  $n$  hodnot, předpokládáme, že obecně  $n \leq a.length$
- Výsledkem má být index od 0 do  $n-1$  jako pozice výskytu hledané hodnoty, popřípadě hodnota  $-1$ , pokud se daný prvek v poli nevyskytuje
- Při řešení konkrétní úlohy je nutné uvažovat, zda se hledaná hodnota může v poli vyskytovat vícekrát či nikoli; pokud ano, zda se má vyhledat první výskyt, nebo první výskyt a následně další
- Variantně, pokud požadujeme pouze zjistit, zda se daná hodnota v poli vyskytuje či nikoli, by mohla být výsledkem hodnota `true` nebo `false`

## ■ Neseříděné pole

- Aplikujeme algoritmus **sekvenční vyhledávání** – tj. postupné procházení a testování všech hodnot v poli od nejnižšího indexu

## ■ Setříděné pole – vzestupné uspořádání hodnot

- **Sekvenční vyhledávání** – ukončení hledání, kdy nalezneme hodnotu  $\geq$  hledané
- **Binární vyhledávání** (*metoda půlení intervalu*) – efektivnější využití toho, že hodnoty jsou vzestupně uspořádané

# Vyhledávání v neseříděném poli

```
// vyhledani prvnioho vyskytu
p = -1;
for (int i = 0; (p == -1) && (i < n); i++){
    if (a[i] == h)
        p = i;
}
// (p = -1) => hodnota nenalezena

// vyhledani dalsiho vyskytu
d = p;
for (int i = p+1; (d == p) && (i < n); i++){
    if (a[i] == h)
        d = i;
}
// (d = p) => dalsi hodnota nenalezena
```

- Pole  $a$  s  $n$  hodnotami
- Hodnoty od indexu 0 do indexu  $n-1$
- Hledaná hodnota je v proměnné  $h$
- Výsledná pozice prvního výskytu hledané hodnoty je v proměnné  $p$
- Pozice dalšího výskytu hledané hodnoty je v proměnné  $d$  za předpokladu, že pozice předchozího výskytu je v proměnné  $p$

# Vyhledávání v setříděném poli

```
// vyhledani vyskytu
pos = -1;
d = 0;
h = n-1;
do {
    p = (d + h) / 2;
    if (a[p] == cislo) pos = p;
    else if (a[p] > cislo) h = p - 1;
    else d = p + 1;
} while ((pos == -1) && (d <= h));
```

- Pole  $a$  s  $n$  hodnotami
- Hodnoty od indexu 0 do indexu  $n-1$
- Hledaná hodnota je v proměnné `cislo`
- Výsledná pozice výskytu hledané hodnoty je v proměnné `pos`
- Pokud `pos`  $\neq -1$ , potom `pos` obsahuje pozici hledaného prvku
- Pokud `pos`  $= -1$ , potom `d` obsahuje pozici, na kterou by patřila hledaná hodnota v setříděné posloupnosti

# Úloha odstranění hodnoty z pole

- Předpoklady
  - Mějme pole  $a$ , které obsahuje  $n$  hodnot, délka pole nemusí být nutně shodná s velikostí alokované paměti, tedy obecně  $n \leq a.length$
  - V rámci tohoto pole byla nalezena pozice (index) prvku  $pos$ , který se má odstranit
  - Příslušný index by měl být v rozsahu od 0 do  $n-1$
- Požadavky na řešení
  - Naším úkolem je odstranit prvek z pole tak, aby
    - prvek se v poli nevyskytoval
    - pole bylo o jednu položku kratší
- Řešení
  - Pokud **nezáleží na pořadí hodnot v poli** – kopírování posledního prvku na danou pozici  $pos$ , aktualizace délky
  - **Pořadí hodnot v poli je důležité** – od identifikované pozice  $pos$  až do konce pole provedeme zkopírování každého prvku na pozici předcházející, aktualizace délky pole

# Odstranění hodnoty z pole

```
// odstraneni prvku z usporadaneho pole

// pos

if ((pos >= 0) && (pos < n)) {
    for (int i = pos; i < n-1; i++){
        a[i] = a[i+1];
    }
    n--;
}
```

- Pole  $a$  s  $n$  hodnotami
- Hodnoty od indexu 0 do indexu  $n-1$
- Hodnota, kterou požadujeme odstranit má index  $pos$
- Po provedení operace obsahuje proměnná  $a$  v rozsahu od 0 do  $n$  modifikované pole

# Úloha vložení hodnoty do pole

## ■ Předpoklady

- Mějme pole  $a$ , které obsahuje  $n$  hodnot, délka pole nemusí být nutně shodná s velikostí alokované paměti, tedy obecně  $n \leq a.length$
- V rámci tohoto pole byla nalezena pozice (index)  $pos$ , na kterou je nutné vložit novou hodnotu  $h$
- Příslušný index  $pos$  je v rozsahu od 0 do  $n$

## ■ Požadavky na řešení

- Naším úkolem je přidat novou hodnotu do pole tak, aby
  - hodnota byla vložena na požadovanou pozici
  - všechny stávající hodnoty zůstaly v poli zachovány
  - pole bylo o jednu položku delší

## ■ Řešení

- Při řešení zadané úlohy je nutné vzít v úvahu kapacitu aktuálně alokované paměti pro dané pole – operaci provedeme ve dvou krocích
  - Zvětšíme aktuální délku pole
  - Od identifikované pozice až do konce pole provedeme zkopírování každého prvku na pozici následující

# Vložení hodnoty do pole

```
// vlozeni noveho prvku do pole
// pos
final int DELTA = 10;

if ((pos >= 0) && (pos <= n)) {
    if (n == a.length){
        b = new int[a.length + DELTA];
        for (int i = 0; i < n; i++) b[i] = a[i];
        a = b; b = null;
    }
    n++;
    for (int i = n-1; i > pos; i--){
        a[i] = a[i-1];
    }
    a[pos] = h;
}
```

- Pole  $a$  s  $n$  hodnotami
- Hodnoty od indexu 0 do indexu  $n-1$
- Novou hodnotu  $h$  vkládáme na pozici  $pos$
- Po provedení operace obsahuje proměnná  $a$  v rozsahu indexů od 0 do  $n-1$  modifikované pole

# Kopírování pole

- Metoda třídy systém pro kopírování části pole do jiného pole

```
System.arraycopy(a, srcPos, b, destPos, length);
```

- Výsledek stejný jako

```
for (int i = 0; i < length; i++)  
    b[destPos + i] = a[srcPos + i]
```

- Efektivita systémové funkce vyšší

```
b = new int[a.length + DELTA];  
System.arraycopy(a, 0, b, 0, pos);  
b[pos] = h;  
System.arraycopy(a, pos, b, pos+1, n-pos);  
a = b; b = null;  
n++;
```