



Algoritmizace a programování

Algoritmy řazení dat

Problematika řazení dat v poli

Řazení přímým výběrem

Řazení přímým vkládáním

Řazení přímou výměnou

Úloha řazení (třídění)

- Pole hodnot libovolného typu
- Pro hodnoty daného typu je definována relace „uspořádání“ s operací \leq (resp. $>$)
 - Pole čísel
 - Pole komplexních čísel
 - Pole textových řetězců
 - Pole bodů
 - Pole obsahující informace o studentech fakulty
- Naším úkolem je uspořádat hodnoty v tomto poli (od indexu 0 až do indexu n) tak, aby pro každé dvě sousední hodnoty a_i, a_{i+1} platilo $a_i \leq a_{i+1}$
 - Vzestupné uspořádání hodnot
- Různé metody řazení – přímé metody, nepřímé metody
- Uvedeme si tři různé algoritmy – všechny dále použité algoritmy jsou přímé
- Pro absolvování zkoušky z předmětu ALP je mimo jiné nutná znalost všech tří dále uvedených algoritmů a schopnost jejich aplikace pro uspořádání daných hodnot (například uspořádání bodů dle vzrůstající vzdálenosti od počátku)

Řazení přímým výběrem

45	12	6	91	15	42	9	17	11
----	----	---	----	----	----	---	----	----

45	12	6	91	15	42	9	17	11
----	----	---	----	----	----	---	----	----

6	12	45	91	15	42	9	17	11
---	----	----	----	----	----	---	----	----

6	12	45	91	15	42	9	17	11
---	----	----	----	----	----	---	----	----

6	9	45	91	15	42	12	17	11
---	---	----	----	----	----	----	----	----

- Pole číselných hodnot
- V prvním kroku hledáme prvek na první pozici
 - Na první pozici patří minimální prvek z celého rozsahu od indexu 0 do n-1
 - Vyhledáme minimální prvek a zajistíme jeho přesun na první pozici (výměnou dvou prvků pole)
- Po prvním kroku
- Ve druhém kroku hledáme prvek na druhou pozici – minimální prvek od druhého do n-tého prvku v poli

Řazení přímým výběrem

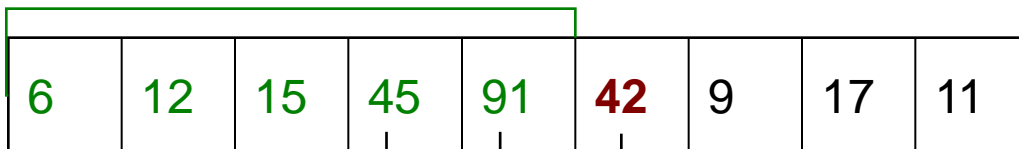
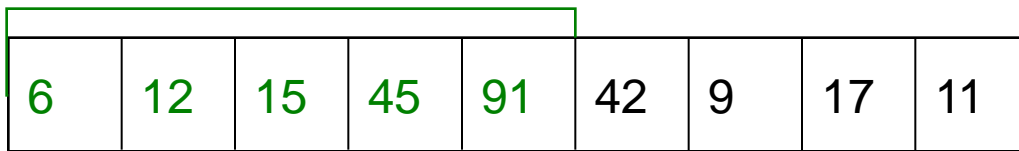
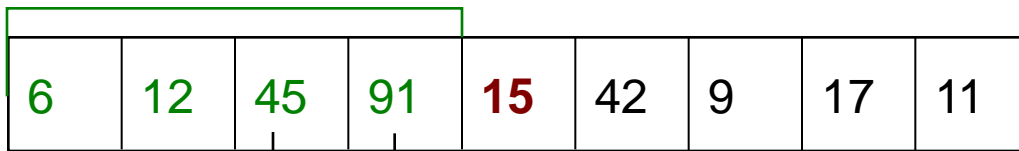
...

```
for (int i = 0; i < n-1; i++){
    imin = i;
    for (int j = i+1; j < n; j++) {
        if (a[j] < a[imin]) imin = j;
    }
    if (i != imin) {
        pom = a[i];
        a[i] = a[imin];
        a[imin] = pom;
    }
}
```

- Pole a hodnot primitivního datového typu
- V poli je n hodnot
- Indexy od 0 do $n-1$
- Pomocná proměnná `pom` je stejného datového typu jako položky pole

- **Přímý výběr** – postupně vybíráme minimální prvek v daném rozsahu pole a přesouváme jej na správné místo

Řazení přímým vkládáním



- Každý prvek se postupně vkládá do zleva vzestupně seříděné posloupnosti
- i-tý krok
- Prvek a_i vkládáme do seříděné posloupnosti $a_0 .. a_{i-1}$
 - každý větší prvek odsuneme vpravo
 - pokud nalezneme prvek, který je menší nebo roven vkládané hodnotě – vložíme hodnotu **za** něj
- Tento postup aplikujeme pro všechny prvky posloupnosti

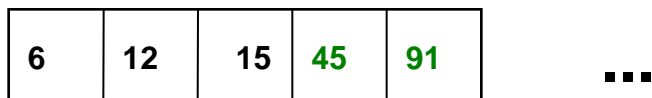
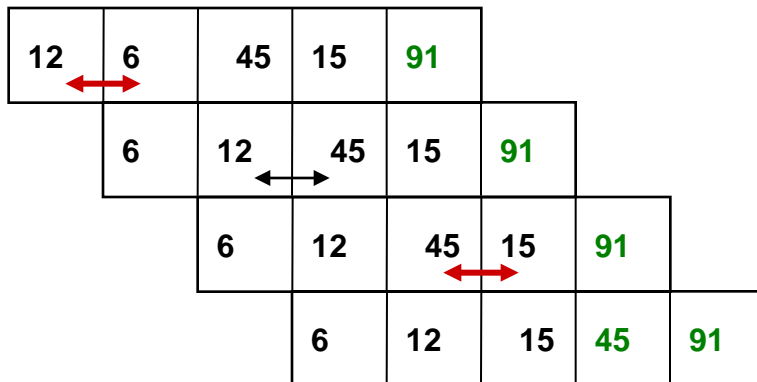
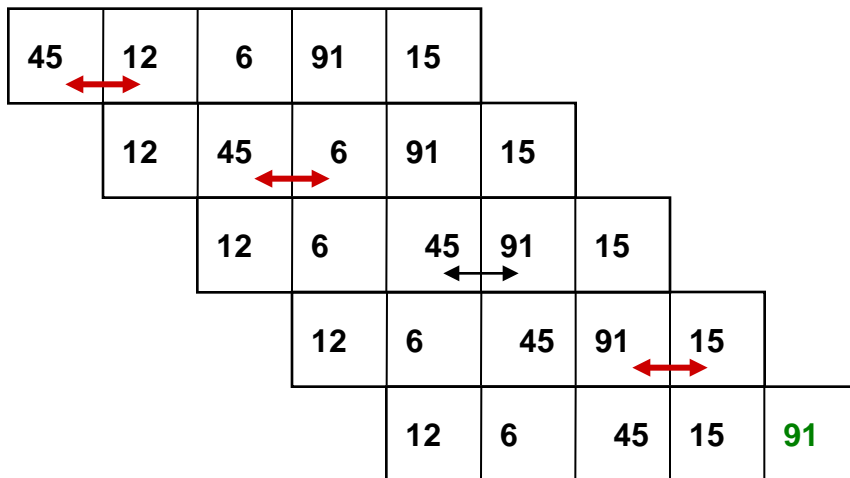
Řazení přímým vkládáním

...

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

- Pole a hodnot primitivního datového typu
- V poli je n hodnot
- Indexy od 0 do $n-1$
- Pomocná proměnná `pom` je stejného datového typu jako položky pole
- **Přímé vkládání** – prvky postupně vkládáme do vzestupně seříděné podposloupnosti vytvářené průběžně od indexu 0 v příslušném poli

Řazení přímou výměnou



- Projdeme celé pole a porovnejme vždy dva sousední prvky – pokud neodpovídají uspořádání potom je navzájem vyměníme
- Výsledkem operace bude, že minimálně na poslední místo se dostane největší hodnota celého pole
- Udělejme totéž podruhé, nyní stačí projít pole do předposledního prvku
- Pokud uvedeným způsobem projdeme pole $(n-1) \times$ (s postupně snižující se horní hranicí indexu pole), potom výsledkem celé operace bude seřídění hodnot v poli

Řazení přímou výměnou

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

- Pole a hodnot primitivního datového typu
- V poli je n hodnot
- Indexy od 0 do $n-1$
- Pomocná proměnná `pom` je stejného datového typu jako položky pole
- **Přímá výměna** – postupně testujeme a vzájemně vyměňujeme sousední prvky v poli

Řazení přímou výměnou

- Uvedený algoritmus třídění přímou výměnou není nejvhodnější
- Obecně se jedná o nejméně efektivní algoritmus třídění hodnot v poli
- Využijeme přirozených vlastností tohoto algoritmu a provedeme drobné úpravy, které zlepší jeho efektivitu
- Při každém průchodu pole zaznamenáme
 - Zda nastala nějaká výměna
 - Kde k příslušné výměně došlo
- Při dalším průchodu
 - Další průchod provedeme pouze v případě, že při minulém (průchodu) došlo k výměně; v opačném případě je pole setříděné
 - Při dalším průchodu bude horní hranice indexu odvozena od místa poslední výměny při průchodu předešlém (od poslední výměny do konce je pole setříděné)

Řazení přímou výměnou

```
...
vymena = n-1;
while (vymena > 0) {
    kam = vymena;
    vymena = 0;
    for (int i = 0; i < kam; i++){
        if (a[i] > a[i+1]){
            pom = a[i];
            a[i] = a[i+1];
            a[i+1] = pom;
            vymena = i;
        }
    }
}
```

- Pole a hodnot primitivního datového typu
- V poli je n hodnot
- Indexy od 0 do $n-1$
- Pomocná proměnná `pom` je stejného datového typu jako položky pole
- **Přímá výměna** – postupně testujeme a vzájemně vyměňujeme sousední prvky v poli
- Takto upravený algoritmus využívá přirozených vlastností použité metody