### wykład 6. Proste algorytmy sortowania

#### Algorytmy sortowania

Sortowanie (porządkowanie) danych według pewnego kryterium jest elementem (nierzadko podstawowym) wielu algorytmów przetwarzania danych uporządkowanych.

Algorytmy przetwarzania posortowanych danych są stosowane często intuicyjnie, przez każdego, np..:

- wyszukiwanie osoby na liście alfabetycznej (by dotrzeć do danych tej osoby, np. do numeru telefonu tej osoby, w książce telefonicznej z danego województwa, umieszczonej na półce z książkami telefonicznymi wszystkich województw),
- szukanie haseł w encyklopedii, słowniku,
- wyszukanie oceny z kolokwium na liście uporządkowanej wg rosnących wartości numeru albumu,
- itp.

Algorytmy, działąjąc na na uporządkowanych danych, zyskują na efektywności.

Dane mogą być różnorodne, a o sposobie uporządkowania decyduje kryterium dostosowane do postaci tych danych.

Warunkiem stosowania sortowania danych jest dostępność struktury danych zdolnej do ich przechowania, z zachowaniem względnej kolejności tych danych, np.:

- listy,
- tablice.

#### Algorytmy sortowania

Każdy algorytm sortowania listy elementów opiera się na dwóch podstawowych operacjach:

- porównaniu elementów (w celu stwierdzenia zgodności ich względnej kolejności w odniesieniu do kryterium sortowania),
- przesuwaniu elementów na pozycje określone przez kryterium sortowania.

Istnieje wiele różnych algorytmów sortowania. Ich porównywanie może być dokonywane według różnorodnych kryteriów, np.:

- stopnia skomplikowania algorytmu,
- złożoności obliczeniowej (optymistycznej, przeciętnej i pesymistycznej rzutuje to na "szybkość" sortowania),
  - złożoności pamięciowej (zapotrzebowania na dodatkową pamięć),
- stabilności algorytmu (zachowywaniu pierwotnej kolejności elementów o jednakowych kluczach),
- przydatności do sortowania w odniesieniu do różnych struktur danych (tablice, listy, pliki).

Każdy z algorytmów sortowania może mieć wiele różnych (alternatywnych) realizacji.

Nie ma, w zasadzie, jednego, najlepszego algorytmu sortowania.

Zarządzania

Politechnika Wrocławska, Wydział Informatyki i

#### Zagadnienie doboru algorytmu sortowania

Dobór algorytmu (oraz jego realizacji) oznacza konieczność uwzględnienia różnych czynników, w tym między innymi:

- rodzaj i wielkość porządkowanej struktury (tablica, lista, plik),
- złożoność operacji porównania kluczy,
- złożoność operacji przesuwania elementów (złożoność struktury, wielkość elementu),
  - stan początkowy uporządkowania danych, np.:
    - dane uporządkowane zgodnie z przyjętym kryterium porządkowania,
       { 1 3 4 6 9 } (przed sortowaniem: "rosnąco")
    - dane uporządkowane losowo,

```
{14396}
```

- dane prawie uporządkowane,

```
{14369}
```

- dane odwrotnie uporządkowane,

```
{96431}
```

- dane o równych wartościach),

```
{12132}
```

- wielkość dostępnej pamięci operacyjnej,
- wymagania dotyczące stabilności,
- ...

# Zbigniew Szpunar

#### Operacja porównania w algorytmach sortowania

Większość algorytmów ustala kolejność elementów na podstawie porównań ich wartości.

Porównywanie jest dokonywane na podstawie przyjętego kryterium, dostosowanego do postaci (struktury) sortowanych danych.

Porównywanie w dziedzinie podstawowych typów danych jest oczywiste – działają tu operatory relacyjne. W przypadku porównywania złożonych obiektów wygodnie jest zdefiniować mechanizm porównania: komparator.

Komparator wykonuje jedną operację: określa wzajemną kolejność dwóch elementów (obiektów), w sensie przyjętego kryterium sortowania.

Wynikiem operacji jest:

- wartość ujemna (np. –1), jeśli pierwszy z dwóch porównywanych elementów jest mniejszy, niż drugi,
- zero (0), jeśli są równe,
- wartość dodatnia (np. 1), jeśli pierwszy z dwóch porównywanych elementów jest większy, niż drugi,

Jeśli typ któregokolwiek z porównywanych dwóch elementów wyklucza możliwość porównania, wówczas próba porównania powoduje wystąpienie wyjątku ClassCastException.

#### Interfejs komparatora

```
public interface Comparator {
   public int compare(Object left, Object right) throws ClassCastException;
}
```

Metoda compare ma sens uogólnionego operatora porównania (określenia porządku) dwóch obiektów: lewego i prawego: czy lewy jest "mniejszy", "równy" czy "większy" od prawego, w sensie przyjętego kryterium porównania.

Interfejs Comparator wprowadza oddzielenie kryterium sortowania od samego algorytmu sortowania. Płyną stąd różne korzyści, np.:

- algorytm może być wyposażany (np. rozszerzany) w różne "wtyczki", określające różne kryteria sortowania,
- różne algorytmy mogą być miarodajnie porównywane pod względem wydajności (przy tej samej złożoności operacji porównywania elementów w tych algorytmach).

Możliwość definiowania różnych komparatorów prowadzi do uproszczenia kodu aplikacji.

#### Komparator naturalny

```
Komparator utworzony w oparciu o interfejs Comparable:
        public interface Comparable {
                 public int compareTo(Object other);
  narzuca tzw. porządek naturalny, dlatego nazywa się go komparatorem
naturalnym. Aby sortować w porządku naturalnym, elementy sortowane muszą
implementować interfejs Comparable, czyli mieć zdefiniowaną metodę compareTo,
dostarczającą:
  - wartość int ujemną, gdy obiekt (this) jest mniejszy, niż other,
  - wartość int 0, gdy obiekt (this) = other,
  - wartość int dodatnią, gdy obiekt (this) jest większy, niż other.
  Przykład użycia komparatora naturalnego:
  package sorting;
  public final class NaturalComparator implements Comparator {
     // wykorzystuje wzorzec singleton – jednoinstancyjnej klasy:
     public static final NaturalComparator INSTANCE = new NaturalComparator();
     private NaturalComparator() { } // konstruktor prywatny, by uniemożliwić
                                    // dowolne tworzenie dalszych instancji
     public int compare(Object left, Object right) throws ClassCastException
     { return ((Comparable) left).compareTo(right); }
```

### Komparator odwrotny

Komparator odwrotny - komparator dostosowany do porządkowania w kolejności odwrotnej obiektów uporządkowanych w danej kolejności.

```
package sorting;
public class ReverseComparator implements Comparator {
// podstawowy komparator
  private final Comparator _comparator;
  public ReverseComparator(Comparator comparator)
  { _comparator = comparator; }
  public int compare(Object left, Object right) throws ClassCastException
  { return _comparator.compare(right, left); }
```

Takie podejście uwalnia programistę od znajomości implementacji komparatora "oryginalnego", w tym: od znajomości szczegółów (np. atrybutów) porównywanych obiektów, gdy chce zdefiniować komparator odwrotny.

i.next());

return result;

### Komparator złożony

W przypadkach wymagających użycia złożonego komparatora można skomplikować metodę compare lub zbudować komparator złożony, korzystający z istniejących, prostych komparatorów, np.: package sorting; import iterators. Iterator; import lists. ArrayList; import lists. List; public class CompoundComparator implements Comparator { // tablica komparatorów: od najważniejszego do najmniej ważnego: private final List \_comparators = new ArrayList(); public void addComparator(Comparator comparator) { \_comparators.add(comparator); } public int compare(Object left, Object right) throws ClassCastException { int result = 0; Iterator i = \_comparators.iterator(); for (i.first(); !i.isDone()&&(result=((Comparator) i.current()).compare(left, right))==0;

#### Algorytmy sortowania o kwadratowej złożoności średniej

1. Algorytm sortowania przez zamianę (BubbleSort, sortowanie bąbelkowe)

Ideę tego sortowania (oraz proste implementacje) znamy z poprzedniego semestru:

Powtarzaj, aż do całkowitego uporządkowania ciągu, operację: "porównaj parę sąsiednich elementów i jeśli ich kolejność jest nieprawidłowa to zamień te elementy miejscami"

Podstawowa realizacja algorytmu:

Dla wygody zdefiniujmy interfejs ułatwiający wykorzystanie algorytmów sortowania :

```
package sorting;
import lists.List;
public interface ListSorter {
   public List sort(List list); // wynikiem jest lista posortowana
}
```

#### Algorytm sortowania bąbelkowego

```
package sorting; import lists.List;
public class BubbleSort implements ListSorter {
  private final Comparator _comparator;
  public BubbleSort(Comparator comparator) { _comparator = comparator; }
    // wynikiem jest posortowana lista pierwotna
    // najbardziej prymitywna wersja – bez przyspieszania zakończenia
  public List sort(List list) {
     int size = list.size();
      for (int pass = 1; pass < size; ++pass) {
        for (int left = 0; left < (size - pass); ++left) {
          int right = left + 1;
          if (_comparator.compare(list.get(left), list.get(right)) > 0)
             swap(list, left, right);
      return list;
   private void swap(List list, int left, int right) {
     Object temp = list.get(left);
     list.set(left, list.get(right));
     list.set(right, temp);
```

# Zbigniew Szpunar

#### Algorytm sortowania bąbelkowego

Algorytm jest prosty, ale powolny.

Można go przyspieszyć:

- ograniczając pętlę zewnętrzną poprzez wykrycie zaistnienia uporządkowania wcześniej, niż po size-1 krokach,
- ograniczając pętlę wewnętrzną przez zapamiętanie pozycji ostatniej zamiany w poprzednim przebiegu,
  - zastępując ciąg zamian elementów ciągiem przepisań,
  - przechodząc ciąg na przemian w obu kierunkach (ShakerSort).

#### Algorytm sortowania bąbelkowego

Po wprowadzeniu trzech pierwszych usprawnień:

```
// wynikiem jest posortowana lista pierwotna
// wersja ulepszona wykrywająca wcześniejsze uporządkowanie; tylko metoda sort()
  public List sort(List list) {
     int lastSwap = list.size() -1; // pozycja ostatniej zamiany
     while(lastSwap>0){
        int end=lastSwap;
        lastSwap=0;
        for (int left = 0; left < end; ++left) {
          if (_comparator.compare(list.get(left), list.get(left+1)) > 0)
            { // ciąg zamian jest zastąpiony ciągiem przepisań
              Object temp=list.get(left);
              while(left<end && _comparator.compare(temp, list.get(left+1)) > 0)
               { list.set(left, list.get(left+1)); left++; }
              lastSwap=left;
              list.set(left,temp);
     return list;
```

#### Algorytm sortowania przez wybieranie

2. Algorytm sortowania przez wybieranie (SelectSort)

Idea porządkowania (dla wariantu: porządkowanie "malejące"):

Powtarzaj n-krotnie operacje:

"weź największy element z ciągu nieuporządkowanego i wpisz go na koniec ciągu już uporządkowanego"

#### Cechy algorytmu:

- jest prosty i powolny,
- nie wymaga dodatkowej pamięci,
- ma kwadratową złożoność obliczeniową,
- ma najmniejszą możliwą liczbę przepisań,
- nie zależy od wstępnego uporządkowania ciągu,
- nie jest stabilny (nie zachowuje pierwotnej kolejności elementów równych).
- można go przyspieszyć znajdując jednocześnie elementy: maksymalny i minimalny.

#### Algorytm sortowania przez wybieranie

```
package sorting;
import lists.List;
public class SelectSort implements ListSorter {
  private final Comparator _comparator;
  public SelectSort(Comparator comparator) { _comparator = comparator; }
  public List sort(List list) {
     int size = list.size();
     for (int slot = 0; slot < size - 1; ++slot) {
        int smallest = slot;
        for (int check = slot + 1; check < size; ++check)
           if (_comparator.compare(list.get(check), list.get(smallest)) < 0)</pre>
             smallest = check;
        swap(list, smallest, slot);
     return list;
  private void swap(List list, int left, int right) {
     if (left != right) { // sprawdzenie, czy to są dwa różne elementy (czy przestawiać)
        Object temp = list.get(left);
        list.set(left, list.get(right));
        list.set(right, temp);
```

#### Algorytm sortowania przez wstawianie

3. Algorytm **sortowania przez wstawianie** (InsertSort)

Idea porządkowania:

Powtarzaj n-krotnie operacje:

"weź kolejny element z ciągu nieuporządkowanego i wstaw go na właściwe miejsce w ciągu uporządkowanym"

Zwany jest algorytmem karciarza (od układania kart w ręce, na zasadzie pobierania ich ze stosu kart i bieżące układanie według kolorów i wartości).

Cechy algorytmu:

- jest prosty i powolny (duża liczba porównań),
- nie wymaga dodatkowej pamięci,
- ma kwadratową złożoność obliczeniową,
- ma najmniejszą możliwą liczbę przepisań,
- mocno zależy od uporządkowania danych ("lubi" ciągi uporządkowane),
- jest stabilny (zachowuje pierwotną kolejność elementów równych),
- można go przyspieszyć zmniejszając liczbę porównań (poprzez zastosowanie wyszukiwania binarnego).

#### Algorytm sortowania przez wstawianie

```
package sorting;
import lists.LinkedList; // założenie, że w pakiecie lists są zdefiniowane
import lists.List;
                           // klasy LinkedList i List, omawiane wcześniej
import iteration. Iterators; // j.w. dla iteratora
public class InsertSort implements ListSorter {
  private final Comparator _comparator;
  public InsertSort(Comparator comparator) { _comparator = comparator; }
  public List sort(List list) {
     final List result = new LinkedList();
     Iterator it = list.iterator();
     for (it.first(); !it.isDona(); it.next() {
        int slot = result.size();
        while (slot>0) {
         if (_comparator.compare(it.current(), result.get(slot-1)) >= 0) { break; }
        --slot;
        result.insert(slot, it.current());
     return result;
```

Złożone algorytmy sortowania – na następnym wykładzie