

Algorithmen und Datenstrukturen I

Elementare Sortierverfahren

Prof. Dr. Oliver Braun

Fakultät für Informatik und Mathematik

Hochschule München

Letzte Änderung: 18.11.2019 07:38

Inhaltsverzeichnis

Sortieren	2
Das Sortierproblem	2
Elementare Sortierverfahren	2
Sortieren durch Auswahl	3
Methode	3
C++	3
Analyse	3
Satz	4
Sortieren durch Einfügen	4
Methode	4
C++	4
Analyse	4
Mittlerer Aufwand	5
Shellsort	5
Methode	5
C++	5
Analyse	6
Bubblesort	6
Methode	6
C++	6

Analyse	7
-------------------	---

Sortieren

- Untersuchungen zeigen seit Jahren, dass mehr als ein Viertel der kommerziell verbrauchten Rechenzeit sortiert wird
- wir haben eine Menge von Datensätzen
- jeder Satz hat einen Schlüssel
- zwischen Schlüsseln ist eine Ordnungsrelation $<$ oder \leq definiert
- außer dem Schlüssel können Datensätze weitere Komponenten enthalten
- wenn nicht anders festgelegt, sind Schlüssel ganzzahlig

Das Sortierproblem

- gegeben eine Folge von Sätzen s_1, \dots, s_N
- jeder Satz s_i hat einen Schlüssel k_i
- gesucht wird eine Permutation π der Zahlen 1 bis N
- so dass die Umordnung der Sätze gemäß π die Schlüssel in aufsteigende Reihenfolge bringt

$$k_{\pi(1)} \leq k_{\pi(2)} \leq \dots \leq k_{\pi(N)}$$

Elementare Sortierverfahren

- gegeben N Datensätze in einem Feld (Array) a
- Ziel: $a[1].key \leq a[2].key \leq \dots \leq a[N].key$
- zur Messung der Laufzeit:

- Anzahl Schlüsselvergleiche (*comparisons*) im besten und schlechtesten Fall und im Mittel:

$$C_{min}(N), C_{max}(N) \text{ und } C_{mit}(N)$$

- Anzahl Bewegungen (*movements*) im besten und schlechtesten Fall und im Mittel:

$$M_{min}(N), M_{max}(N) \text{ und } M_{mit}(N)$$

Sortieren durch Auswahl

Methode

- bestimme die Position j_1 , an der das Element mit dem kleinsten Schlüssel unter $a[1], \dots, a[N]$ auftritt und vertausche $a[1]$ mit $a[j_1]$
- dann bestimme j_2 , an der das Element mit dem kleinsten Schlüssel unter $a[2], \dots, a[N]$ auftritt und vertausche $a[2]$ mit $a[j_2]$
- ...
- bis alle Elemente an ihrem richtigen Platz stehen

C++

```

1 void selectionsort(int *a, int n) {
2     for (int i = 0; i < n - 1; i++) {
3         int min = i;
4         for (int j = i + 1; j < n; j++)
5             if (a[j] < a[min])
6                 min = j;
7         int t = a[min];
8         a[min] = a[i];
9         a[i] = t;
10    }
11 }

```

- Schlüsselvergleiche in Zeile 5
- Bewegungen in Zeilen 7-9

Analyse

- Anzahl der Schlüsselvergleiche unabhängig von der Ausgangsanordnung jeweils $(N - i)$, d.h.

$$\begin{aligned}
 C_{min}(N) &= C_{max}(N) = C_{mit}(N) = \sum_{i=1}^{N-1} (N - i) \\
 &= \sum_{i=1}^{N-1} i = \frac{N(N-1)}{2} = \Theta(N^2)
 \end{aligned}$$

- Anzahl der Bewegungen

$$M_{min}(N) = M_{max}(N) = M_{mit}(N) = 3(N - 1) = \Theta(N)$$

Satz

Jeder Algorithmus zur Bestimmung des Minimums von N Schlüsseln, der allein auf Schlüsselvergleichen basiert, muss wenigstens $N - 1$ Schlüsselvergleiche ausführen.

Sortieren durch Einfügen

Methode

- die N zu sortierenden Elemente werden nacheinander betrachtet und in die bereits sortierte, anfangs leere Teilfolge an die richtige Stelle eingefügt

C++

```

1 void insertionsort(int *a, int n) {
2     for (int i = 1; i < n; i++) {
3         int j = i;
4         int t = a[i];
5         while (j && a[j - 1] > t) {
6             a[j] = a[j - 1];
7             j--;
8         }
9         a[j] = t;
10    }
11 }
```

- Schlüsselvergleiche in Zeile 5
- Bewegungen in Zeilen 4, 6 und 9

Analyse

- zum Einfügen des i -ten Elements mindestens 1 und höchstens i Schlüsselvergleiche, d.h.

$$C_{min}(N) = N - 1; \quad C_{max}(N) = \sum_{i=2}^N i = \Theta(N^2)$$

- zum Einfügen des i -ten Elements werden mindestens 2 und höchstens $i + 1$ Bewegungen ausgeführt, d.h.

$$M_{min}(N) = 2(N - 1); \quad M_{max}(N) = \sum_{i=2}^N (i + 1) = \Theta(N^2)$$

Mittlerer Aufwand

- im Mittel kann man erwarten, dass in jedem Schritt die Hälfte der Elemente im bereits sortierten Anfangsstück größer als das aktuell einzufügende Element ist
- damit ist Sortieren durch Einfügen von der Größenordnung

$$\sum_{i=1}^N \frac{i}{2} = \Theta(N^2)$$

Shellsort

Methode

- vorgeschlagen von Donald Lewis Shell
- Sortieren mit abnehmenden Inkrementen
- Elemente sollen in größeren Sprüngen schneller an ihre endgültige Position gebracht werden
- wir benötigen eine mit 1 endende Folge von abnehmenden Inkrementen $h_i, t \geq i \geq 1$
- dann werden der Folge der Inkremente nach die Teilfolgen aller Elemente, die h_i Positionen voneinander entfernt sind, mittels Einfügesort sortiert
 - die gesamte Folge heißt dann jeweils h_i -sortiert

C++

```
1 void shellsort(int *a, int n, vector<int> incs) {
2     for (auto h : incs) {
3         for (int i = h; i < n; i++) {
4             int j = i;
5             int t = a[i];
6             bool continue_ = true;
7             while (a[j-h] > t && continue_) {
8                 a[j] = a[j-h];
9                 j = j - h;
10                continue_ = j > h;
11            }
12            a[j] = t;
13        }
14    }
15 }
```

Analyse

- wichtigste Frage: Welche Folge abnehmender Inkremente soll verwendet werden um möglichst effizient zu sein?
- eine Reihe überraschender, aber insgesamt unvollständiger Erkenntnisse:
 - man kann zeigen, dass die Laufzeit $\mathcal{O}(N \log^2 N)$ ist, wenn man als Inkremente alle Zahlen der Form $2^p 3^q$ wählt, die kleiner als N sind
 - Herstellen einer h -sortierten Folge aus einer bereits k -sortierten Folge zerstört die k -Sortiertheit nicht

Bubblesort

Methode

- als Bewegung wird nur das Vertauschen zweier benachbarter Elemente zugelassen
- die Folge wird solange wiederholt durchlaufen, bis im letzten Durchlauf keine Vertauschungen mehr vorgenommen wurden
- größere Elemente haben die Tendenz, wie Luftblasen im Wasser, nach oben aufzusteigen
 - daher der Name Bubblesort

C++

```
1 void bubblesort(int *a, int n) {
2     bool swappedSomething;
3     do {
4         swappedSomething = false;
5         for (int i = 0; i < N - 1; i++) {
6             if (a[i] > a[i + 1]) {
7                 int t = a[i];
8                 a[i] = a[i + 1];
9                 a[i + 1] = t;
10                swappedSomething = true;
11            }
12        }
13    } while (swappedSomething);
14 }
```

Analyse

- ist die Folge bereits sortiert, ergibt sich

$$C_{min}(N) = N - 1; \quad M_{min}(N) = 0$$

- ungünstigster Fall: Schlüssel in Folge absteigend sortiert
 - N Durchläufe mit je $N - 1$ Schlüsselvergleichen, d.h.

$$C_{max}(N) = N(N - 1) = \Theta(N^2)$$

- beim i -ten Durchlauf sind $N - i$ Vertauschungen, also $3(N - i)$ Bewegungen, d.h.

$$M_{max}(N) = \sum_{i=1}^{N-1} 3(N - i) = \Theta(N^2)$$

- man kann auch zeigen: $C_{mit}(N) = M_{mit}(N) = \Theta(N^2)$