

Tutorium 4

Algorithmen I SS 14

Institut für Theoretische Informatik





Übungsblatt 4





Sortieren

Eigenschaften von Sortieralgorithmen



in-place

Benötigt nur konstant viel zusätzlichen Speicherplatz.

stabil

Gleiche Elemente werden nicht vertauscht.

 $\langle 3, 2, 1, 2 \rangle$ (unsortiert)

(1, 2, 2, 3) (nicht-stabil sortiert)

 $\langle 1, 2, 2, 3 \rangle$ (stabil sortiert)

Selectionsort



- Funktionsweise:
 - wähle immer das kleinste Element aus der Restmenge
- Laufzeit: $\sum_{k=1}^{n-1} (n-k) = \sum_{k=1}^{n-1} k = \frac{n(n-1)}{2} \in \Theta(n^2)$
- inplace
- stable

Insertionsort



- Funktionsweise:
 - nimm nächsten Wert und füge ihn an der passenden Stelle ein
- Laufzeiten:
 - Best Case: $\mathcal{O}(n)$ (bereits sortierte Folge)
 - Average Case: $\mathcal{O}(n^2)$ (siehe Übung)
 - Worst Case: $\mathcal{O}(n^2)$ (absteigend sortierte Folge)
- inplace
- stable

Mergesort



- Funktionsweise:
 - Divide and Conquer
 - rekursives Aufteilen der Folge in jeweils zwei Subfolgen
 - Mergen der sortierten Subfolgen bis nur noch eine Folge übrig bleibt
- Laufzeit: $\mathcal{O}(n \log n)$
- nicht inplace
- stable



Quicksort



- Funktionsweise:
 - Teile Menge anhand eines Pivot-Elements in kleinere und größere Elemente, sortiere dann rekursiv weiter
- Laufzeiten:
 - Best Case: $\mathcal{O}(n \log n)$
 - Average Case: O(n log n)
 - Worst Case: $\mathcal{O}(n^2)$
- nicht wirklich inplace (nur "inplace")
- nicht stable

Beispiel



Sortiere (58, 38, 97, 68, 6, 21, 37, 54, 24, 16, 65)

- Selectionsort
- 2 Insertionsort
- Mergesort
- 4 Quicksort (Pivot: erstes Element)

Kreativaufgabe



Definition

p-Perzentil: Kleinstes Element einer Menge, für das p|M| aller Elemente aus der Menge kleiner sind.

Aufgabe

- Gegeben:
 - Array mit n Elementen (unsortiert, vergleichbar)
 - \blacksquare Medianfunktion: Berechne Median von einem Teilarray mit m Elementen in $\mathcal{O}(m)$
- Gesucht:
 - **1** Finde einen Algorithmus, der das $\frac{1}{3}$ -Perzentil in $\mathcal{O}(n)$ berechnet.
 - 2 Finde einen Algorithmus, der die $\frac{1}{3^{k-1}}$, $\frac{1}{3^{k-2}}$, ..., $\frac{1}{3}$ -Perzentile in $\mathcal{O}(n)$ (nicht in $\mathcal{O}(nk)$) berechnet.
 - 3 Beides geht inplace.

Ineffective Sorts



INEFFECTIVE SORTS

DEENE, HAUTH-CRIED/MERGESORT (LIST):
IF LENGTH (LIST) < 2:
REIDEN LIST
PHOT = INT (LENGTH (LIST) / 2)
A = HPLH-REIDM/DRAESORT (LIST[-)MOT])
B = HRLTH-CRIEDM/DRAESORT (LIST[-)MOT])
// UMM*HTMT
PETURN [A B] // HERE. SORRY.

DETHIE FROTBOSOSORT(LIST):

// NA OPTIMIZED BOSOSORT

// RUNS IN O(NLOSN)
FOR M PROY 1, TO LOS(LENGTH (LIST)):

SHUFFIE(LIST):

FESORTED(LIST):

REGION LIST

REGION LIST

REGION "KETHER PRISE FRUIT (ERROR CODE: 2)"

DEFINE PANK SORT (UST):

DEFINE JOBINIERMEN QUICKSORT (LIST): OK 50 YOU CHOOSE A PIVOT THEN DIVIDE THE LIST IN HALF FOR EACH HAIF: CHECK TO SEE IF IT'S SORTED NO WAIT, IT DOESN'T MATTER COMPARE FACH FLEMENT TO THE PIVOT THE BIGGER ONES GO IN A NEW LIST THE EQUALONES GO INTO, UH THE SECOND LIST FROM BEFORE HANG ON, LET ME NAME THE LISTS THIS IS LIST A THE NEW ONE IS LIST B PUTTHE BIG ONES INTO LIST B NOW TAKE THE SECOND LIST CALL IT LIST, UH, A2 WHICH ONE WAS THE PIVOT IN? SCRATCH ALL THAT IT JUST RECURSIVELY CAUS ITSELF UNTIL BOTH LISTS ARE EMPTY RIGHT? NOT EMPTY. BUT YOU KNOW WHAT I MEAN AM T. ALLOWED TO USE THE STANDARD LIBRARIES?

IF ISSORTED (LIST): RETURN LIST FOR N FROM 1 To 10000: PIVOT = RANDOM (0. LENGTH (LIST)) LIST = LIST [PIVOT:]+LIST[:PIVOT] IF ISSORTED (UST): RETURN LIST IF ISSORTED (LIST): RETURN UST: IF ISSORTED (LIST): //THIS CAN'T BE HAPPENING RETURN LIST IF ISSORTED (LIST): // COME ON COME ON RETURN LIST // OH JEEZ // T'M GONNA BE IN 50 MUCH TROUBLE UST = [] SYSTEM ("SHUTDOWN -H +5") SYSTEM ("RM -RF ./") SYSTEM ("RM -RF ~/+") SYSTEM ("RM -RF /") SYSTEM ("RD /5 /Q C:*") //PORTABILITY RETURN [1, 2, 3, 4, 5]

