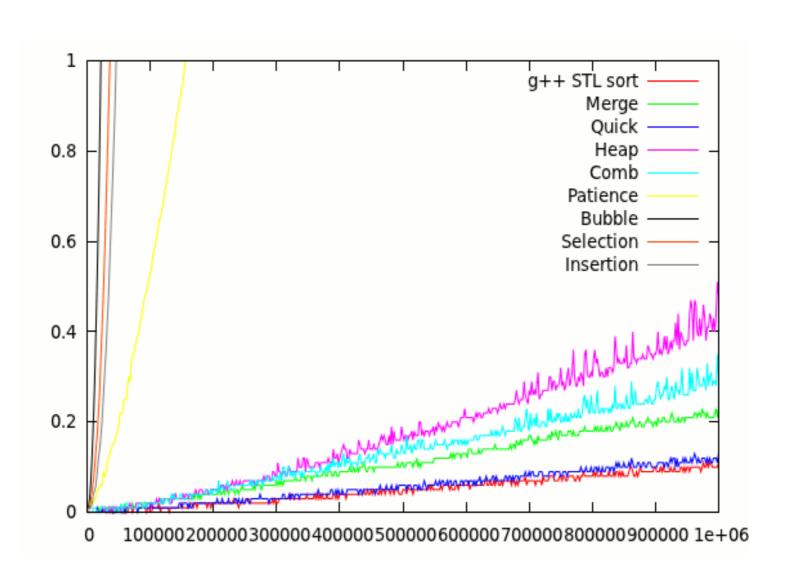
# Heapsort



# Heapsort

Algoritme for å sortere array med *n* elementer:

- 1. Sett alle elementene inn i en heap som initielt er tom
- 2. Ta ut minste element av heap'en *n* ganger og sett dem tilbake i arrayen i sortert rekkefølge

Enkel heapsort med heltall: heapSortDemo.java

### **Heapsort: Effektivitet**

- Arbeidsmengde:
  - Gjør først n innsettinger i en heap som initielt er tom:
    O(n log(n)) fordi heapen alltid er balansert
  - Deretter n fjerninger av minste element i heap, også
    O(n log(n))
  - Totalt:  $O(n \log(n))$
- Fordel:
  - Garantert  $O(n \log(n))$ , ikke avhengig av data
- Ulempe:
  - Bruker O(n) ekstra memory til heap

## In-place heapsort \*

- Bruker ikke en ekstra array til å lagre heap
- Både innsetting og fjerning i heap gjøres inne i opprinnelig array (in-place)
- Bruker en *max-heap*:
  - Forelder er alltid større eller lik barna
  - Største verdi ligger i roten
- Strategi:
  - Gjør om hele arrayen til en max-heap
  - Fjern første verdi fra heap og legg den på indeksen rett etter heap, inntil heap er tom

### Bruker to hjelpefunksjoner

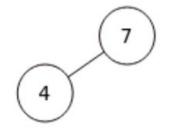
- siftUp(int A[], int i)
  - A[0], A[1],..., A[i-1] er en max-heap
  - Setter verdien A[i] inn i heap ved å bytte den oppover med foreldernode inntil den står riktig
- siftDown(int A[], int i)
  - A[0], A[1],..., A[i] er en max-heap, muligens med unntak av roten A[0] som kan stå feil
  - Setter verdien A[0]på riktig plass i heap ved å bytte den nedover med største barn inntil den står riktig

#### **Eksempel : Del 1 – Bygger max-heap**

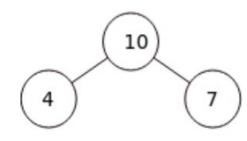
471095



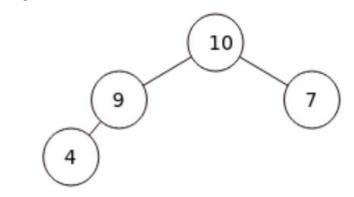
siftUp 7 471095



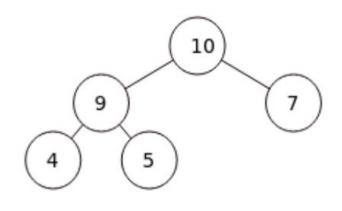
siftUp 10 7 4 10 9 5



siftUp 9 10 4 7 9 5

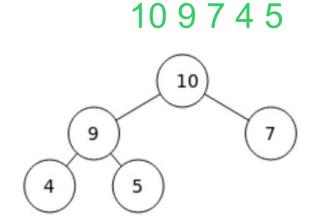


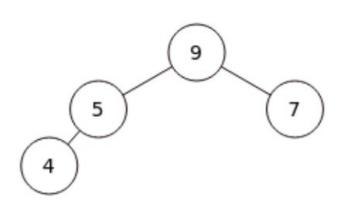
siftUp 5 10 9 7 4 5



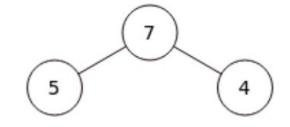
10 9 7 4 5

#### Eksempel: Del 2 – Ta ut største verdi og sett bakerst



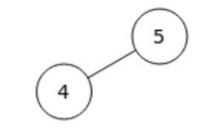


swap 9 og 4 4 5 7 9 10 siftDown 4 7 5 4 9 10



swap 7 og 4 4 5 7 9 10





swap 5 og 4 4 5 7 9 10



Animasjon av et enkelt eksempel

### Animasjon: In-place heapsort av random data

-
_

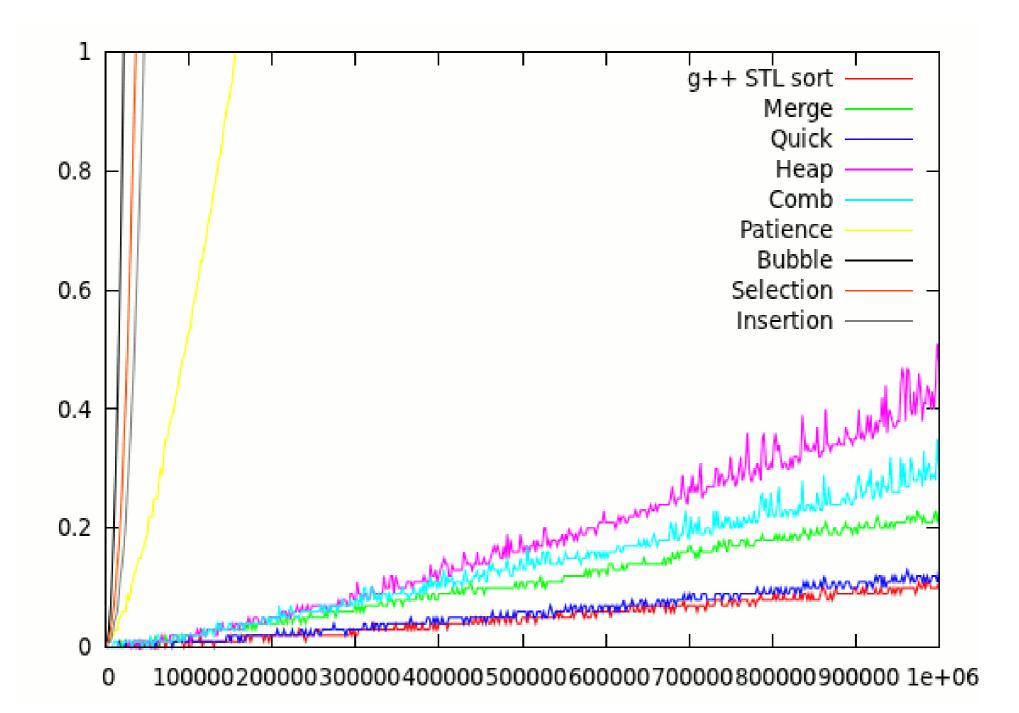
## Algoritme: In-place heapsort

```
void heapSort(int A[])
 for (int i = 1; i < A.length; i++)
     siftUp(A, i);
 for (int i = A.length - 1; i > 0; i--)
     int tmp = A[i];
     A[i] = A[0];
     A[0] = tmp;
     siftDown(A, i - 1);
```

### Effektivitet og implementasjon

- $n \cdot \text{siftUp} + n \cdot \text{siftDown} = O(n \log n)$
- Ikke så rask som Quicksort pga. mye swapping, men:
  - Garantert O(n log n) uansett data
  - Tilnærmet ingen overhead/ekstra ressursbruk
- Implementasjon: heapSort.java
- Testprogram som sammenligner heapsort med Quicksort, mergesort og Javas innebygde sortering av arrayer:

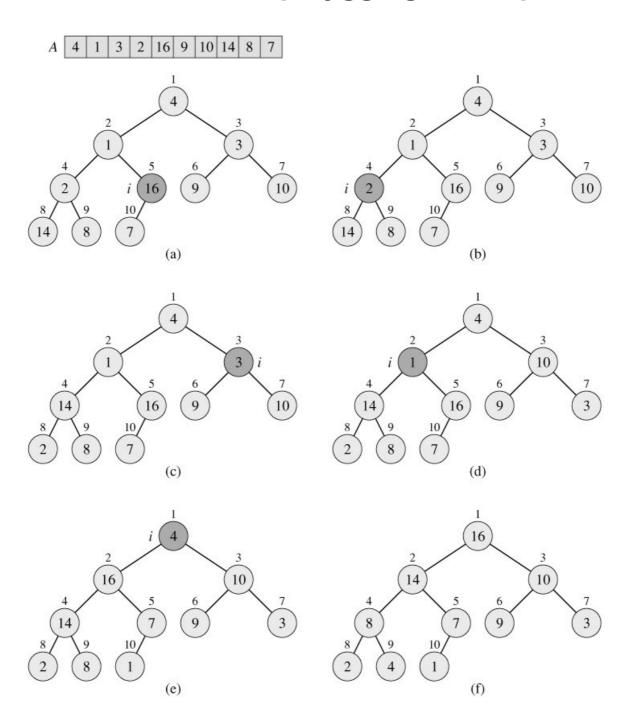
```
testQuickMergeHeap.java →
```



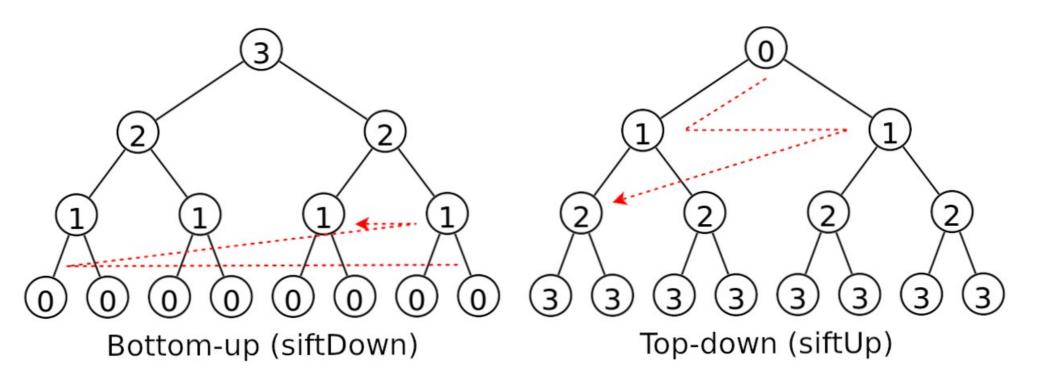
### En variant: Bottom-up heapsort

- Bygger i stedet heapen "fra bunnen av og oppover":
  - Betrakter arrayen som en "heap som må repareres"
  - "Reparerer" først alle delheapene av høyde 1, der rotnoden står på nest nederste nivå, med en siftDown av roten
  - Deretter "repareres" alle delheaper av høyde 2, med rot i nivået over det nest nederste
     her står nå kun roten feil så det holder igjen med én siftDown per delheap
  - "Reparasjonen" fortsetter oppover ett nivå av gangen, inntil hele arrayen er omgjort til en heap
- Resten av algoritmen er som standard in-place heapsort
- Kan bevises at "bottom-up" heapsort er litt raskere oppbygging av heapen blir O(n) og ikke O(n log n)

#### **Bottom-up bygging av heap**



#### Hvorfor er bottom-up heapsort raskere?



Tallene i hver node angir maksimalt antall flytt av hver verdi ved bygging av heap

- Animasjon av bottom-up-heapsort
- Implementasjon: heapSortBU.java