



Sorting Algorithms

1. Insertion
2. Selection
3. Bubble
4. Shell
5. Quick
6. Merge



Buble Sort

- Metode gelembung (*bubble sort*) disebut dengan metode penukaran (*exchange sort*) adalah metode yang mengurutkan data dengan cara membandingkan masing-masing elemen, kemudian melakukan penukaran bila perlu.
- Metode ini mudah dipahami dan diprogram, tetapi bila dibandingkan dengan metode lain yang kita pelajari, metode ini merupakan metode yang paling tidak efisien.



"Bubbling Up" the Largest Element

- Mengecek sekumpulan elemen
 - Memindahkannya dari posisi awal ke akhir
 - "Mengelembungkan" nilai terbesar ke bagian akhir menggunakan metode perbandingan sepasang dan penukaran

0	1	2	3	4	5
77	42	35	12	101	5



"Bubbling Up" the Largest Element

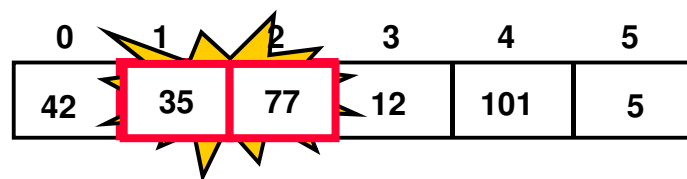
- Traverse a collection of elements
 - Move from the front to the end
 - "Bubble" the largest value to the end using pairwise comparisons and swapping

0	1	2	3	4	5
42	77	35	12	101	5



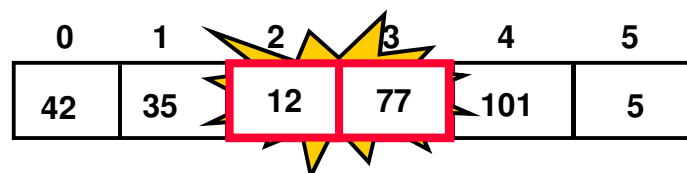
"Bubbling Up" the Largest Element

- Traverse a collection of elements
 - Move from the front to the end
 - "Bubble" the largest value to the end using pairwise comparisons and swapping



"Bubbling Up" the Largest Element

- Traverse a collection of elements
 - Move from the front to the end
 - "Bubble" the largest value to the end using pairwise comparisons and swapping





"Bubbling Up" the Largest Element

- Traverse a collection of elements
 - Move from the front to the end
 - "Bubble" the largest value to the end using pairwise comparisons and swapping

0	1	2	3	4	5
42	35	12	77	101	5

No need to swap



"Bubbling Up" the Largest Element

- Traverse a collection of elements
 - Move from the front to the end
 - "Bubble" the largest value to the end using pairwise comparisons and swapping

0	1	2	3	4	5
42	35	12	77	5	101



"Bubbling Up" the Largest Element

- Traverse a collection of elements
 - Move from the front to the end
 - "Bubble" the largest value to the end using pairwise comparisons and swapping

0	1	2	3	4	5
42	35	12	77	5	101

Nilai terbesar telah menempati posisinya



Algoritma Metode Bubble Sort

untuk satu kali iterasi

1. $index \leftarrow 0$
2. $pos_akhir \leftarrow n-2$
3. selama $index \leq pos_akhir$ kerjakan baris 4 dan 5
4. Jika $A[index] > A[index+1]$
 $Swap(A[index], A[index+1])$
5. $index \leftarrow index + 1$



Algoritma Metode Bubble Sort

versi 2

```
index ← 0
pos_akhir ← n - 2

loop
  while(index < pos_akhir)
    if(A[index] > A[index + 1]) then
      Swap(A[index], A[index + 1])
    endif
    index ← index + 1
  endloop
```



Yang perlu diperhatikan....

- Perhatikan bahwa hanya nilai terbesar yang sudah menempati posisinya
- Seluruh nilai yang lain masih belum terurutkan
- Sehingga kita perlu **mengulang proses ini**

0	1	2	3	4	5
42	35	12	77	5	101

Nilai terbesar telah menempati posisinya



Repeat "Bubble Up" How Many Times?

- Jika kita punya N elemen...
- Dan jika setiap kali kita menggelembungkan sebuah elemen, kita menempatkannya pada posisi yang tepat...
- Berarti, kita mengulang proses "bubble up" sebanyak $N - 1$ kali.
- Hal ini menjamin kita akan menempatkan seluruh N elemen secara tepat.



"Bubbling" All the Elements

	0	1	2	3	4	5
N-1	42	35	12	77	5	101
	35	12	42	5	77	101
	12	35	5	42	77	101
	12	5	35	42	77	101
	5	12	35	42	77	101
	5	12	35	42	77	101



Mengurangi Jumlah Perbandingan

0	1	2	3	4	5
77	42	35	12	101	5
42	35	12	77	5	101
35	12	42	5	77	101
12	35	5	42	77	101
12	5	35	42	77	101



Mengurangi Jumlah Perbandingan

- Pada proses “bubble up” ke-N, kita hanya butuh untuk melakukan sebanyak **MAX-N perbandingan**.
- Contoh:
 - Ini adalah proses “bubble up” ke-4
 - MAX adalah 6
 - So, kita punya **2 perbandingan** yang harus dilakukan

0	1	2	3	4	5
12	35	5	42	77	101

Diagram showing comparisons between adjacent elements in the array [12, 35, 5, 42, 77, 101]. Brackets indicate comparisons between (0,1), (1,2), (2,3), (3,4), and (4,5). The elements 42, 77, and 101 are highlighted in red, indicating they are in their final sorted positions.




Putting It All Together



```
N adalah ... //Ukuran array

Arr_Type define as Array[0..N-1] of Num

Procedure Swap(n1, n2 isotype in/out Num)
  temp isotype Num
  temp <- n1
  n1 <- n2
  n2 <- temp
endprocedure //Swap
```



```

procedure Bubblesort(A isotype in/out Arr_Type)
  pos_akhir, index isotype Num
  pos_akhir <- N - 2


  loop ←
  while(pos_akhir > 0)
    index <- 0
    loop ←
      while(index <= pos_akhir)
        if(A[index] > A[index + 1]) then
          Swap(A[index], A[index + 1])
        endif
        index <- index + 1
      endloop
    pos_akhir <- pos_akhir - 1
  endloop
endprocedure // Bubblesort

```

Inner loop

Outer loop

Arna Fariza Algoritma dan Struktur Data 19



Apakah seluruh elemen telah terurut?

- Bagaimana jika seluruh elemen telah terurut?
- Bagaimana jika hanya sedikit elemen yang tidak pada posisinya, dan setelah beberapa operasi “bubble up,” seluruh elemen telah terurut?
- Kita menginginkan untuk bisa mendeteksi kondisi ini dan “stop early”!

0	1	2	3	4	5
5	12	35	42	77	101

Arna Fariza Algoritma dan Struktur Data 20



Gunakan sebuah “Flag” Boolean

- Kita bisa menggunakan sebuah variabel boolean untuk menentukan apakah terjadi operasi swapping selama proses “bubble up.”
- Jika tidak terjadi, maka kita akan mengetahui bahwa seluruh elemen telah terurut!
- “flag” boolean ini perlu di-RESET setiap kali selesai satu kali operasi “bubble up.”



```
pers did_swap isotype Boolean
did_swap <- true

i <- 0
while (i < n-1 AND did_swap)
  j <- 0
  did_swap <- false           //did_swap diRESET
  while(j < n-i-1)
    if(A[j] > A[j + 1]) then
      Swap(A[j], A[j + 1])
      did_swap <- true
    endif
    j <- j + 1
  endloop
  i <- i + 1
endloop
```



Summary

- Algoritma “Bubble Up” akan **memindahkan nilai terbesar ke posisinya yang tepat** (di sebelah kanan)
- Ulangi proses “Bubble Up” sampai seluruh elemen telah menempati posisinya yang tepat:
 - **Maximum sebanyak N-1 kali**
 - Bisa berakhir lebih cepat jika **tidak lagi terjadi swapping (penukaran)**
- Kita mengurangi jumlah perbandingan elemen setiap kali satu elemen berhasil diletakkan pada posisinya yang tepat.



Analysis of Bubble Sort

- Berapa kali perbandingan pada inner loop?
 - `pos_akhir` dimulai dari nilai N-2 turun sampai dengan 0, sehingga perbandingan pada inner loop adalah N-1 kali
 - Average: N/2 untuk setiap kali “pass” outer loop.
- Berapa kali “pass” outer loop?
 - N - 1



```
procedure BubbleSort(A isoftype in/out Arr_Type)
  pos_akhir, index isoftype Num
  pos_akhir <- N - 2

  loop
    while(pos_akhir > 0)
      index <- 0
      loop
        while(index < pos_akhir)
          if(A[index] > A[index + 1]) then
            Swap(A[index], A[index + 1])
          endif
          index <- index + 1
        endloop
        pos_akhir <- pos_akhir - 1
      endloop
    endloop
  endprocedure // Bubblesort
```

N-1

pos_akhir



Bubble Sort → Analysis

- BEST CASE:
 - Array sudah dalam keadaan terurut naik
 - Jumlah perbandingan key (C) : $n-1$
 - Jumlah swap = 0
 - Jumlah pergeseran (M) : 0
- WORST CASE
 - Array dalam urutan kebalikannya
 - Jumlah perbandingan key (C) :
 $(n-1) + (n-2) + \dots + 1 = n * (n-1) / 2$
 - Jumlah swap = $(n-1) + (n-2) + \dots + 1 = n * (n-1) / 2$
 - Jumlah pergeseran (M) : $3 * n * (n-1) / 2$



Kompleksitas Bubble Sort

Perhatikan pada hubungan antara 2 loop yang ada:

- Inner loop bersarang di dalam outer loop
- Inner loop akan dieksekusi untuk setiap iterasi dari outer loop



Bubble Sort

- Mirip dengan Selection, setiap kali proses “Bubble Up” akan memilih nilai maksimum dari elemen yang ada pada sisi unsorted
- Wastes time imparting some order to the unsorted part of the array



$O(N^2)$ Runtime Example

- Assume you are sorting 250,000,000 items
- $N = 250,000,000$
- $N^2 = 6.25 \times 10^{16}$
- If you can do one operation per nanosecond (10^{-9} sec) *which is fast!*
- It will take 6.25×10^7 seconds
- So 6.25×10^7
60 x 60 x 24 x 365
= 1.98 years