SORTING

TIB21

TARGET:

Algoritma berdasarkan Priority Queue→Selection Sort & Heap Sort

Algoritma penyisipan dalam keterurutan→Insertion Sort & Tree Sort

Algoritma transposisi → Bubble Sort

Algoritma increment → Shell Sort

Algoritma dengan Divide & Conquer→Quick Sort & Merge Sort

Algoritma-algoritma penghitungan alamat → Radix Sort & Proximity Map Sort

SORTING

Pengurutan data dalam struktur data baik data numerik ataupun karakter.

Metode:

- ascending (urut naik)
- descending (urut turun)

c/

Data Acak : 5 6 8 1 3 25 10

Ascending: 1 3 5 6 8 10 25; Amir Budi Badu Dudi

Descending: 25 10 8 6 5 3 1

SORTING-1

Bentuk:

- Ascending → if N obyek disimpan dalam larik L, then menyusun elemen larik
 L[1] ≤ L[2] ≤ L[3] ≤ ...≤ L[N]
- Descending → if N obyek disimpan dalam larik L, then menyusun elemen larik

$$L[1] \ge L[2] \ge L[3] \ge ... \ge L[N]$$

(BUBBLE SORT/PENGURUTAN GELEMBUNG)

Metode sorting termudah

Bubble Sort mengurutkan data dengan cara membandingkan elemen sekarang dengan elemen berikutnya.

Ascending:

if elemen sekarang > dari elemen berikutnya then kedua elemen ditukar

Descending:

if elemen sekarang < dari elemen berikutnya then kedua elemen ditukar

BUBBLE SORT (2)

• Algoritma:

banyaknya data: n

Data diurutkan/disorting dari yang bernilai besar

Proses

step 1 :

Periksalah nilai dua elemen mulai dari urutan ke-n sampai urutan ke-1. Jika nilai kiri<kanan, tukarkan kedua data itu.

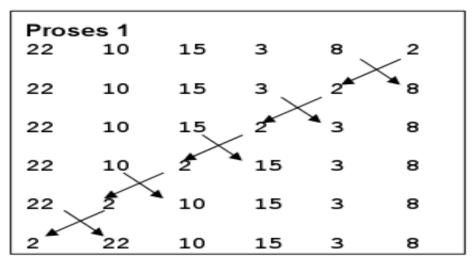
step 2:

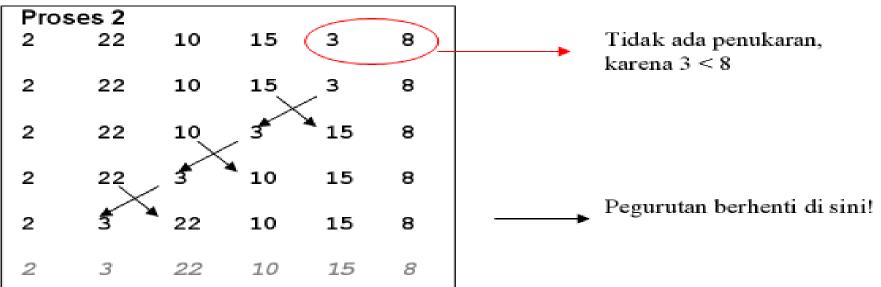
Periksalah nilai dua elemen mulai dari urutan ke-n sampai urutan ke-2. Jika nilai kiri<kanan, tukarkan kedua data itu.

step n-1:

Periksalah nilai dua elemen mulai dari urutan ke-n sampai urutan ke-n-1. Jika nilai kiri<kanan, tukarkan kedua data itu.

BUBBLE SORT (3)

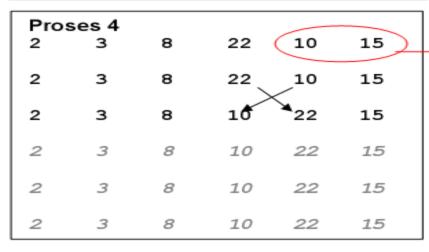




BUBBLE SORT (4)

Pros	ses 3				
2	3	22	10	15 ×	8
2	3	22	10	84	15
2	3	22	8 8	1 0	15
2	3	8	22	10	15
2	3	8	22	10	15
2	3	8	22	10	15

Pegurutan berhenti di sini!



Tidak ada penukaran, karena 10 < 15

Pegurutan berhenti di sini!

BUBBLE SORT (5)

Pros	Proses 5						
2	3	8	10	22	_15		
2	3	8	10	15	22		
2	3	8	10	15	22		
2	3	8	10	15	22		
2	3	8	10	15	22		
2	3	8	10	15	22		

Pegurutan berhenti di sini!

ALGORITMA

banyaknya data: n

Data diurutkan/disorting dari yang bernilai besar

Proses

step 1 : Periksalah nilai dua elemen mulai dari urutan ke-n

sampai urutan ke-1. Jika nilai kiri<kanan, tukarkan

kedua data itu.

step 2 : Periksalah nilai dua elemen mulai dari urutan ke-n

sampai urutan ke-2. Jika nilai kiri<kanan, tukarkan

kedua data itu.

.

step n-1 : Periksalah nilai dua elemen mulai dari urutan ke-n

sampai urutan ke-n-1. Jika nilai kiri<kanan,

tukarkan kedua data itu.

STUDI KASUS BUBBLE SORT

Data Awal 7 4 5 8 10

Awal 7 4 5 8 10

Step-1 7 4 5 8 10

Awal 7 4 5 8 10

Step-1 7 4 5 10 8

Awal 7 4 5 8 10

Step-1 7 4 10 5 8

Awal 7 4 5 8 10

Step-1 7 10 4 5 8

Awal 7 4 5 8 10

Step-1 10 7 4 5 8

Awal	7	4	5	8	10
Step-1	10	7	4	5	8
Step-2	10	7	4	5	8

Awal	7	4	5	8	10
Step-1	10	7	4	5	8
Step-2	10	7	4	8	5

Awal	7	4	5	8	10
Step-1	10	7	4	5	8
Step-2	10	7	8	4	5

Awal	7	4	5	8	10
Step-1	10	7	4	5	8
Step-2	10	8	7	4	5

Awal	7	4	5	8	10
Step-1	10	7	4	5	8
Step-2	10	8	7	4	5
Step-3	10	8	7	4	5

Awal	7	4	5	8	10
Step-1	10	7	4	5	8
Step-2	10	8	7	4	5
Step-3	10	8	7	5	4

Awal	7	4	5	8	10
Step-1	10	7	4	5	8
Step-2	10	8	7	4	5
Step-3	10	8	7	5	4

Awal	7	4	5	8	10
Step-1	10	7	4	5	8
Step-2	10	8	7	4	5
Step-3	10	8	7	5	4
Step-4	10	8	7	5	4

BUBBLE SORT (6)

```
Versi 1
                                if (data[j] < data[j-1])</pre>
                               tukar(\&data[j], \&data[j-1]);
   void bubble sort(int data[]){
    for(int i=1; i<n; i++) {
      for(int j=n-1; j>=i; j--){
        if (data[j] < data[j-1]) tukar (&data[j], &data[j-1]); //ascending</pre>
                               if (data[j]>data[j-1])
                               tukar(&data[j],&data[j-1]);
Versi 2
 void bubblesort2(int data[]){
    for(i=1;i<6;i++){
      for(int j=0;j<6-i;j++){
         if (data[j]>data[j+1])
            tukar(&data[j],&data[j+1]); //descending
       }
  }
```

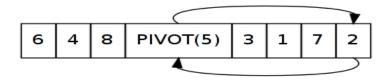
QUICK SORT

d/ pola algoritma divide-and-conquer:

- Divide
 - Memilah rangkaian data menjadi dua subrangkaian A[p...q-1] dan A[q+1...r]
 - $A[p...q-1] \rightarrow < || == A[q]$
 - $A[q+1...r] \rightarrow > || == A[q]$
 - A[q]= elemen pivot
- Conquer
 - Mengurutkan elemen pada sub-rangkaian secara rekursif

6	4	8	5	3	1	7	2
---	---	---	---	---	---	---	---

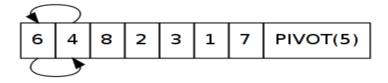
Saya pilih 5 sebagai pivot (sembarang elemen boleh menjadi pivot, saya pilih yang kira-kira di tengah). Tukarkan pivot ini dengan elemen terakhir.



Hasilnya seperti ini: 6*, 4, 8, 2, 3, 1, 7, 5 (pivot). Pada elemen pertama saya beri tanda bintang (*), akan saya jelaskan nanti gunanya.

*6	4	8	2	3	1	7	PIVOT(5)
----	---	---	---	---	---	---	----------

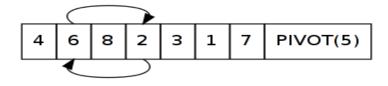
Sekarang kita akan mulai memproses list dari elemen pertama sampai elemen sebelum pivot. Setiap kali menemukan elemen yang kurang dari pivot, saya pindahkan (kita tukar) dengan elemen yang diberi tanda bintang. Lalu bintang dipindahkan satu elemen ke kanan. Elemen pertama (6) lebih besar dari pivot (5), jadi kita cek elemen berikutnya yaitu 4. Karena 4 kurang dari pivot, kita tukarkan 4 dengan elemen yang bertanda *. Hasilnya:



Hasilnya: 4, *6, 8, 2, 3, 1, 7, 5 (pivot). Ingat bahwa setelah menukar, tanda * dipindah satu elemen ke kanan.

4	*6	8	2	3	1	7	PIVOT(5)
---	----	---	---	---	---	---	----------

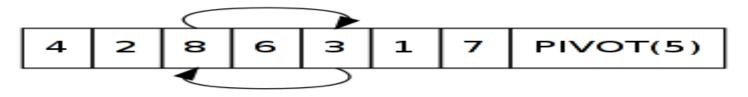
Berikutnya kita lihat bahwa 8 lebih dari pivot, jadi kita biarkan. Elemen 2 kurang dari pivot, sehingga perlu ditukar dengan *.



Dan hasilnya adalah: 4, 2, *8, 6, 3, 1, 7, 5 (pivot).



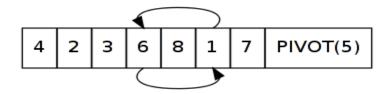
Elemen 3 juga kurang dari pivot, jadi kita perlu menukarnya.



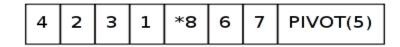
Hasilnya adalah: 4, 2, 3, *6, 8, 1, 7, 5 (pivot).



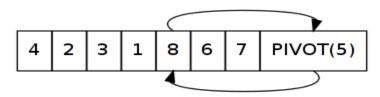
Dan yang terakhir yang kurang dari pivot adalah 1.



Hasilnya adalah: 4, 2, 3, 1, *8, 6, 7, 5 (pivot).



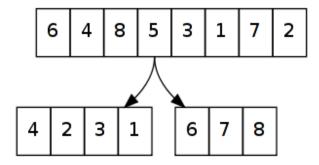
Dan langkah terakhir adalah menukar posisi * dengan pivot:



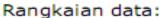
Hasil akhirnya adalah list yang terbagi dua (semua elemen di kiri 5 lebih kecil dari 5 dan semua elemen di kanan 5 lebih besar dari 5): 4, 2, 3, 1, 5, 6, 7, 8:

4	2	3	1	PIVOT(5)	6	7	8
---	---	---	---	----------	---	---	---

Atau jika digambarkan, yang saya lakukan adalah seperti ini: memecah list awal, menjadi dua list, yang satu berisi elemen-elemen yang lebih kecil dari 5, dan list yang berisi elemen-elemen yang lebih besar atau sama dengan 5.



QUICK SORT



3	1	4	1	5	9	2	6	5	3	5	8

Pilih sebuah elemen yang akan menjadi elemen pivot.

	coaan c	- CITICIT	yarry ar	ang akan menjaar elemen pivot.										
3	1	4	1	5	9	2	6	5	3	5	8			

Inisialisasi elemen kiri sebagai elemen kedua dan elemen kanan sebagai elemen akhir.

	kiri										kanan
3	1	4	1	5	9	2	6	5	3	5	8

Geser elemen kiri kearah kanan sampai ditemukan nilai yang lebih besar dari elemen pivot tersebut. Geser elemen kanan ke arah kiri sampai ditemukan nilai dari elemen yang tidak lebih besar dari elemen tersebut.

		kiri							kanan		
3	1	4	1	5	9	2	6	5	<u>3</u>	5	8

Tukarkan antara elemen kiri dan kanan

kiri kiri dan kanan

kanan

3	1	3	1	5	9	2	6	5	4	5	8			
Geserkan	lagi el	emen	viri da	an kanar										
Gesei kai	Geserkan lagi elemen kiri dan kanan. kiri kanan													
3	1	3	1	<u>5</u>	9	<u>2</u>	6	5	4	5	8			
Tukarkan	Tukarkan antar elemen kembali. kiri kanan													
3	1	3	1	2	9	5	6	5	4	5	8			
	"													
Geserkan kembali elemen k <u>iri dan kanan.</u>														
				kanan	kiri									
3	1	3	1	2	9	5	6	5	4	5	8			
Terlihat b	ahwa t	itik k	anan d	dan kiri t	telah d	igeser s	ehingg	a mend	apatkar	nilai e	lemen			

Terlihat bahwa titik kanan dan kiri telah digeser sehingga mendapatkan nilai elemen kanan < elemen kiri. Dalam hal ini tukarkan elemen pivot dengan elemen kanan.

				pivot							
2	1	3	1	3	9	5	6	5	4	5	8

QUICK SORT > NEXT APLIKASI

```
void quickSort(Object array[], int leftIdx, int rightIdx) {
    int pivotIdx;
    if (rightIdx > leftIdx) {
       pivotIdx = partition(array, leftIdx, rightIdx);
       quickSort(array, leftIdx, pivotIdx-1);
       quickSort(array, pivotIdx+1, rightIdx);
    }
}
```

MERGE SORT

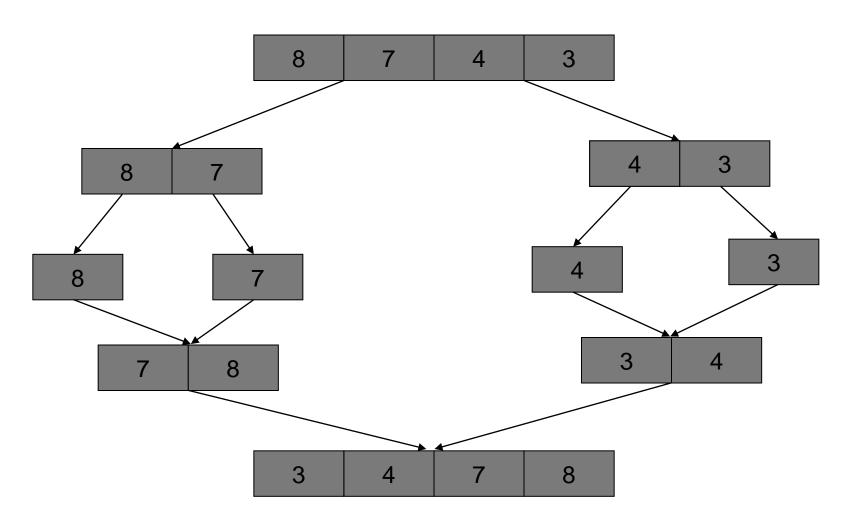
d/ pola algoritma divide and conquer, langkah":

- Divide
 Memilah elemen" dari rangkaian data menjadi 2 bagian
- Conquer
 Selesaikan sub masalah tersebut secara rekursif d/ memanggil prosedur merge sort secara rekursif
- Kombinasi
 Mengkombinasikan dua bagian tersebut secara rekursif untuk mendapatkan rangkaian data berurutan

Algoritma:

- Membagi data menjadi dua bagian(LeftArr; RightArr) MERGE 50 Membagi LeftArr menjadi dua bagian (LeftArr ; RightArr)
- Membagi RightArr menjadi dua bagian (LeftArr ;RightArr)

- Mengkombinasikan LeftArr dan RightArr.



MERGE SORT

```
void mergeSort(Object array[], int startIdx, int endIdx) {
    if (array.length != 1) {
        //Membagi rangkaian data, rightArr dan leftArr
        mergeSort(leftArr, startIdx, midIdx);
        mergeSort(rightArr, midIdx+1, endIdx);
        combine(leftArr, rightArr);
    }
}
```

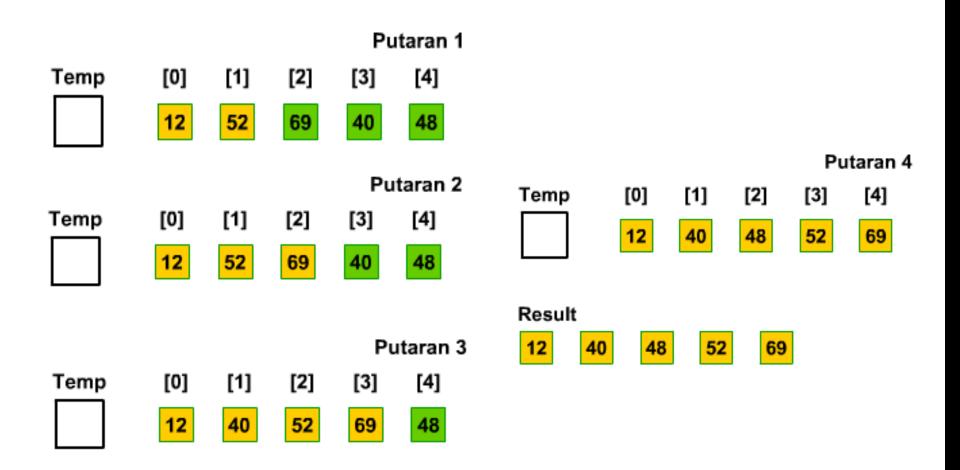
Algoritma insertion sort pada dasarnya memilah data yang akan diurutkan menjadi dua bagian, yang belum diurutkan (meja pertama) dan yang sudah diurutkan (meja kedua)

Elemen pertama diambil dari bagian array yang belum diurutkan dan kemudian diletakkan sesuai posisinya pada bagian lain dari array yang telah diurutkan. Langkah ini dilakukan secara berulang hingga tidak ada lagi elemen yang tersisa pada bagian array yang belum diurutkan.

c/ mengurutkan kartu dari kecil s/d besar

- Seluruh kartu meja 1, disusun dari kiri ke kanan dan atas ke bawah
- Meja 2 (tempat kartu yang diurutkan akan diletakkan
- Ambil kartu ke-1 yang terletak pada pojok kiri atas meja 1 dan letakkan pada meja 2
- Ambil kartu ke-2 dari meja 1, bandingkan dengan kartu yang berada pada meja ke-2, kemudian letakkan pada urutan yang sesuai setelah perbandingan
- Proses akan berlangsung hingga seluruh kartu pada meja pertama telah diletakkan berurutan pada meja kedua

INSERTIONSHORT



INSERTION SORT

Data	1 st Pass	2 nd Pass	3 rd Pass	4 th Pass
Mango	Mango	Apple	Apple	Apple
Apple	Apple	Mango	Mango	Banana
Peach	Peach	Peach	Orange	Mango
Orange	Orange	Orange	Peach	Orange
Banana	Banana	Banana	Banana	Peach

InsertionShort

Ascending:

```
public static void Insertion(int[] data) {
   int i, j, temp;
   for(i=1; i<data.length; i++) {
      temp = data[i];
      for(j=i-1; (j>=0) && (data[j]>temp); j--)
            data[j+1]=data[j];
      data[j+1] = temp;
   }
}
```

Descending:

```
public static void Insertion(int[] data) {
    int i, j, temp;
    for(i=1; i<data.length; i++) {
        temp = data[i];
        for(j=i-1; (j>=0) && (data[j]<temp); j--)
            data[j+1]=data[j];
        data[j+1] = temp;
    }
}</pre>
```

INSERTION SORT

```
void insertionSort(Object array[], int startIdx, int endIdx) {
   for (int i = startldx; i < endldx; i++) {
   int k = i;
   for (int j = i + 1; j < \text{endIdx}; j++) {
       if (((Comparable) array[k]).compareTo(array[j])>0) {
            k = j;
    swap(array[i],array[k]);
```

MR ELECTION SORT

- Memilih elemen dengan nilai paling rendah dan menukar elemen yang terpilih dengan elemen ke-I
- Nilai dari i dimulai dari 1 ke n, n -> jumlah total elemen dikurangi 1

c/

- Asumsikan bahwa kartu diurutkan secara ascending
- Kartu akan disusun secara linier pada sebuah meja dari kiri ke kanan, dan dari atas ke bawah

Algoritma:

- Pilih nilai kartu yang paling rendah, tukarkan posisi kartu ini dengan kartu yang terletak pada pojok kiri atas meja
- Cari kartu dengan nilai paling rendah diantara sisa kartu yang tersedia
- Tukarkan kartu yang baru saja terpilih dengan kartu pada posisi kedua
- Ulangi proses tersebut hingga posisi kedua sebelum posisi terakhir dibandingkan dan dapat digeser dengan kartu yang bernilai lebih rendah

SELECTION SORT

Data	1 st Pass	2 nd Pass	3 rd Pass	4 th Pass
Maricar	Hannah	Hannah	Hannah	Hannah
Vanessa	Vanessa	Margaux	Margaux	Margaux
Margaux	Margaux	Vanessa	Maricar	Maricar
Hannah	Maricar	Maricar	Vanessa	Rowena
Rowena	Rowena	Rowena	Rowena	Vanessa

CADT

Proses 1

0	1	2	3	4	5
32	75	69	58	21	40

Pembanding Posisi

32	<	75	

32 < 69

32 < 58

32 > 21 (tukar idx) 4

21 < 40 4

Tukar data ke-0 (32) dengan data ke-4 (21)

0	1	2	3	4	5
21	75	69	58	32	40

Proses 2

0	1	2	3	4	5
21	75	69	58	32	40

Pembanding Posisi

75 > 69 (tukar idx) 2

69 > 58 (tukar idx) 3

58 > 32 (tukar idx) 4

32 < 40

Tukar data ke-1 (75) dengan data ke-4 (32)

0	1	2	3	4	5
21	32	69	58	75	40

Proses 3

0	1	2	3	4	5
21	32	69	58	75	40

Pembanding Posisi

69 > 58 (tukar idx) 3

58 < 75

58 > 40

Tukar data ke-2 (69) dengan data ke-5 (40)

0	1	2	3	4	5
21	32	40	58	75	69

Proses 5

0	1	2	3	4	5
21	32	40	58	75	69

Pembanding	Posisi
75 > 69	5

Tukar data ke-4 (75) dengan data ke-5 (69)

0 1 2 3 4 5 21 32 40 58 69 75

Proses 4

0	1	2	3	4	5
21	32	40	58	75	69

Pembanding Posisi 58 < 75 3

58 < 69 3

Tukar data ke-3 (58) dengan data ke-3 (58)

0 1 2 3 4 5 21 32 40 58 75 69

SELECTION SORT

```
void selectionSort(Object array[], int startIdx, int endIdx) {
    int min;
    for (int i = startIdx; i < endIdx; i++) {
   min = i;
    for (int j = i + 1; j < endIdx; j++) {
      if (((Comparable)array[min]).compareTo(array[j])>0) {
         min = j;
    swap(array[min], array[i]);
```

EXCHANGE SORT

Sangat mirip dengan Bubble Sort

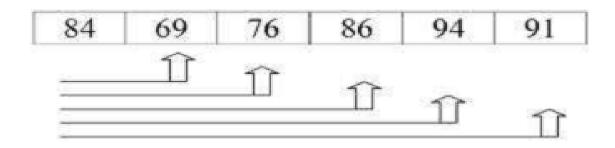
Banyak yang mengatakan Bubble Sort sama dengan Exchange Sort

Pebedaan : dalam hal bagaimana membandingkan antar elemen-elemennya.

- Exchange sort membandingkan suatu elemen dengan elemen-elemen lainnya dalam array tersebut, dan melakukan pertukaran elemen jika perlu. Jadi ada elemen yang selalu menjadi elemen pusat (pivot).
- Sedangkan Bubble sort akan membandingkan elemen pertama/terakhir dengan elemen sebelumnya/sesudahnya, kemudian elemen tersebut itu akan menjadi pusat (pivot) untuk dibandingkan dengan elemen sebelumnya/sesudahnya lagi, begitu seterusnya.

EXCHANGE SORT (2)

Pivot (Pusat)



Proses 1

11vov(1 usuv)					
84	69	76	86	94	91
84	69	76	86	94	91
84	69	76	86	94	91
86	69	76	84	94	91
94	69	76	84	86	91
94	69	76	84	86	91

EXCHANGE SORT (3)

Proses 2

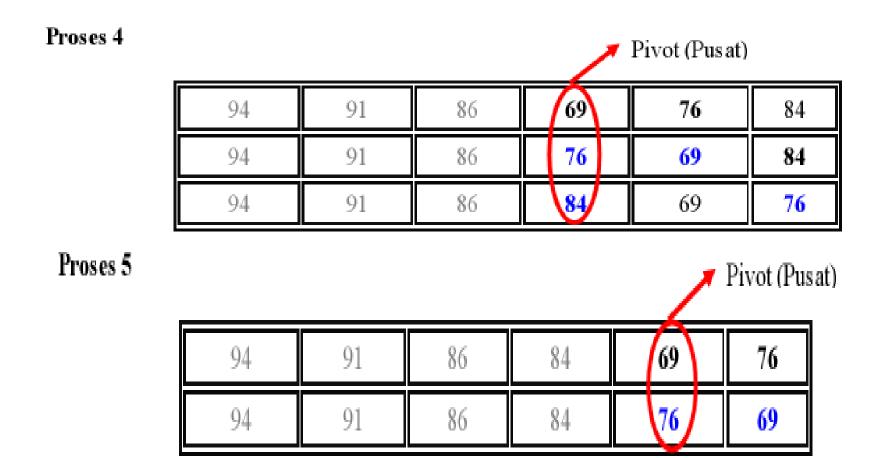
Pivot (Pusat)

Proses 3

Pivot (Pusat)

94	91	69	76	84	86
94	91	76	69	84	86
94	91	84	69	76	86
94	91	86	69	76	84

EXCHANGE SORT (4)



EXCHANGE SORT (5)

Prosedur Exchange Sort

SELECTION SORT

Merupakan kombinasi antara sorting dan searching

Untuk setiap proses, akan dicari elemen-elemen yang belum diurutkan yang memiliki nilai terkecil atau terbesar akan dipertukarkan ke posisi yang tepat di dalam array.

Misalnya untuk putaran pertama, akan dicari data dengan nilai terkecil dan data ini akan ditempatkan di indeks terkecil (data[0]), pada putaran kedua akan dicari data kedua terkecil, dan akan ditempatkan di indeks kedua (data[1]).

Selama proses, pembandingan dan pengubahan hanya dilakukan pada indeks pembanding saja, pertukaran data secara fisik terjadi pada akhir proses.

SELECTION SORT (2)

Proses 1

Pembanding

Posisi

32 < 75

32 < 69

32 < 58

32 > 21 (tukar idx) 4 21 < 40

Tukar data ke-0 (32) dengan data ke-4 (21)

7.5

Proses 2

Pembanding

Posisi 75 > 69 (tukar idx) 2

69 > 58 (tukar idx) 3

58 > 32 (tukar idx) 4

32 < 40

Tukar data ke-1 (75) dengan data ke-4 (32)

Proses 3

Pembanding Posisi

69 > 58 (tukar idx) 3

58 < 75

58 > 40

Tukar data ke-2 (69) dengan data ke-5 (40)

Proses 4

Posisi Pembanding

58 < 75 58 < 69

Tukar data ke-3 (58) dengan data ke-3 (58)

Proses 5

Pembanding Posisi 75 > 69

Tukar data ke-4 (75) dengan data ke-5 (69)

SELECTION SORT (3)

Prosedur Selection Sort

```
void selection_sort(int data[]){
  for(int i=0;i<n-1;i++){
    pos = i;
    for(int j=i+1;j<n;j++){
        if(data[j] < data[pos]) pos = j; //ascending
    }
    if(pos != i) tukar(&data[pos],&data[i]);
    }
}</pre>
```

INSERTION SORT

Mirip dengan cara orang mengurutkan kartu, selembar demi selembar kartu diambil dan disisipkan (insert) ke tempat yang seharusnya.

Pengurutan dimulai dari data ke-2 sampai dengan data terakhir, jika ditemukan data yang lebih kecil, maka akan ditempatkan (diinsert) diposisi yang seharusnya.

Pada penyisipan elemen, maka elemen-elemen lain akan bergeser ke belakang



INSERTION SORT (2)

Proses 1

0 1 2 3 4 5 22 **10** 15 3 8 2

		Cek	Geser
	10	Temp<22?	Data ke-0 ke posisi 1

Temp menempati posisi ke -0

0 1 2 3 4 5 **10 22 15 3 8 2**

Proses 2

0 1 2 3 4 5 10 22 **15** 3 8

Temp	Cek	Geser
15	Temp<22	Data ke-1 ke posisi 2
15	Temp>10	-

Temp menempati posisi ke-1

0 1 2 3 4 5 10 **15** 22 **3 8** 2

Proses 3

0 1 2 3 4 5 10 15 22 **3** 8 2

l	Temp	Cek	Geser
l		-	Data ke-2 ke posisi 3
l	3	Temp<15	Data ke-1 ke posisi 2
l	3	Temp<10	Data ke-0 ke posisi 1

Temp menempati posisi ke-0

0 1 2 3 4 5 **3 10 15 22 8 2**

Proses 4

0 1 2 3 4 5 3 10 15 22 8 2

Temp	Cek	Geser
8	Temp<22	Data ke-3 ke posisi 4
		Data ke-2 ke posisi 3
8	Temp<10	Data ke-1 ke posisi 2
8	Temp>3	-

Temp menempati posisi ke-1

0 1 2 3 4 5 **3 8 10 15 22 2**

INSERTION SORT (3)

Proses 5

0	1	2	3	4	5
3	8	10	15	22	2

Temp		Geser
	Temp<22	Data ke-4 ke posisi 5
	Temp<15	Data ke-3 ke posisi 4
2	Temp<10	Data ke-2 ke posisi 3
2	Temp<8	Data ke-1 ke posisi 2
2	Temp<3	Data ke-0 ke posisi 1

Temp menempati posisi ke-0

```
0 1 2 3 4 5
2 3 8 10 15 22
```

```
tion_sort(int data[]){
emp;
nt i=1;i<n;i++){
p = data[i];
   i -1;
le(data[j]>temp && j>=0){
ata[j+1] = data[j];
--;
a[j+1] = temp;
```

PERBANDINGAN

Tabel Perbandingan Kecepatan Metode Pengurutan Data Untuk data sejumlah 10.000 data pada komputer Pentium II 450 MHz

Metode	Waktu (detik)		
	Data Acak	Data Ascending	Data Descending
Bubble Sort	11,2	1,32	19,77
Insertion Sort	1,09	0,00	2,25
Selection Sort	1,32	1,32	19,77

MASIH BANYAK LAGI

Merge Sort

Heap Sort

Quick Sort

