

# Sorting Algorithms

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

# Definisi

- Metode ini disebut juga dengan metode pertambahan menurun (*diminishing increment sort*). Metode ini dikembangkan oleh Donald L. Shell pada tahun 1959, sehingga sering disebut dengan Metode Shell Sort.
- Metode ini mengurutkan data dengan cara membandingkan suatu data dengan data lain yang memiliki jarak tertentu – sehingga membentuk sebuah sub-list-, kemudian dilakukan penukaran bila diperlukan

# Definisi

- Jarak yang dipakai didasarkan pada *increment value* atau *sequence number* k
- Misalnya Sequence number yang dipakai adalah 5,3,1. Tidak ada pembuktian di sini bahwa bilangan-bilangan tersebut adalah sequence number terbaik
- Setiap sub-list berisi setiap elemen ke-k dari kumpulan elemen yang asli

# Definisi

- Contoh: Jika  $k = 5$  maka sub-list nya adalah sebagai berikut :
  - s[0] s[5] s[10] ...
  - s[1] s[6] s[11] ...
  - s[2] s[7] s[12] ...
  - dst
- Begitu juga jika  $k = 3$  maka sub-list nya adalah:
  - s[0] s[3] s[6] ...
  - s[1] s[4] s[7] ...
  - dst

# Proses Shell Sort

- Buatlah sub-list yang didasarkan pada jarak (Sequence number) yang dipilih
- Urutkan masing-masing sub-list tersebut
- Gabungkan seluruh sub-list

*Let's see this algorithm in action*

# Proses Shell Sort

- Urutkan sekumpulan elemen di bawah ini , misalnya diberikan sequence number : 5, 3, 1

30	62	53	42	17	97	91	38
[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]

# Proses Shell Sort k=5

**30      62      53      42      17      97      91      38**

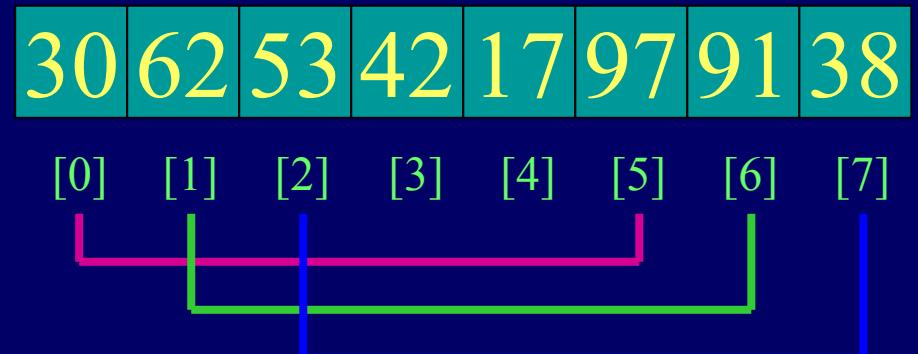
Step 1: Buat sub list  $k = 5$

S[0] S[5]

S[1] S[6]

S[2] S[7]

S[3]



Step 2 - 3: Urutkan sub list & gabungkan

S[0] < S[5]    30, 97    OK

S[1] < S[6]    62, 91    OK

S[2] > S[7]    53, 38    not OK.

Swap them    38, 53

**30 | 62 | 38 | 42 | 17 | 97 | 91 | 53**

[0]    [1]    [2]    [3]    [4]    [5]    [6]    [7]

# Proses Shell Sort utk k=3

**30      62      53      42      17      97      91      38**

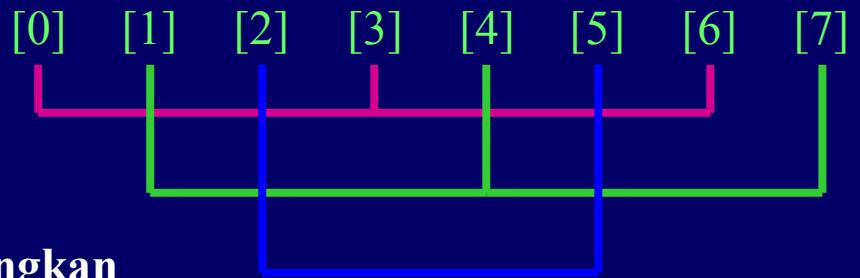
Step 1: Buat sub list  $k = 3$

S[0] S[3] S[6]

S[1] S[4] S[7]

S[2] S[5]

30 | 62 | 38 | 42 | 17 | 97 | 91 | 53



Step 2 - 3: Urutkan sub list & gabungkan

S[0] S[3] S[6] 30, 42, 91 OK

S[1] S[4] S[7] 62, 17, 53 not OK

SORT them 17, 53, 62

S[2] S[5] 38, 97 OK

30 | 17 | 38 | 42 | 53 | 97 | 91 | 62

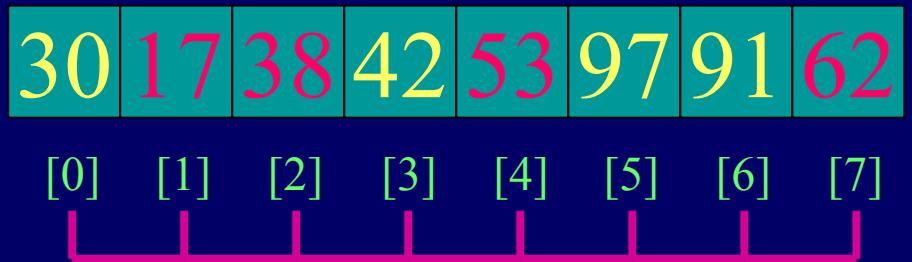
[0] [1] [2] [3] [4] [5] [6] [7]

# Shell Sort Process k=1

**30      62      53      42      17      97      91      38**

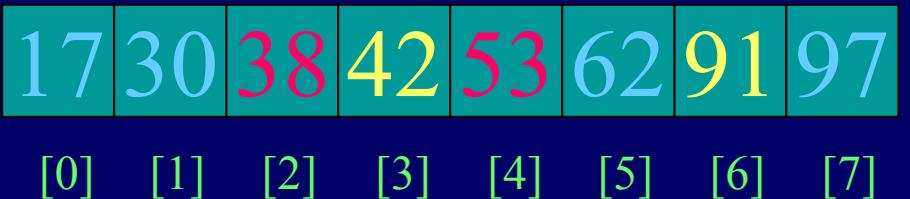
Step 1: Buat sub list  $k=1$

S[0] S[1] S[2] S[3] S[4] S[5] S[6] S[7]



Step 2 - 3: Urutkan sub list & gabungkan

Sorting akan seperti insertion sort



DONE

# Pemilihan Sequence Number

- Disarankan jarak mula-mula dari data yang akan dibandingkan adalah:  $N / 2$ .
- Pada proses berikutnya, digunakan jarak  $(N / 2) / 2$  atau  $N / 4$ .
- Pada proses berikutnya, digunakan jarak  $(N / 4) / 2$  atau  $N / 8$ .
- Demikian seterusnya sampai jarak yang digunakan adalah 1.

# Urutan prosesnya...

- Untuk jarak  $N/2$  :
  - Data pertama ( $i=0$ ) dibandingkan dengan data dengan jarak  $N / 2$ . Apabila data pertama lebih besar dari data ke  $N / 2$  tersebut maka kedua data tersebut ditukar.
  - Kemudian data kedua ( $i=1$ ) dibandingkan dengan jarak yang sama yaitu  $N / 2 = \text{elemen ke-}(i+N/2)$
  - Demikian seterusnya sampai seluruh data dibandingkan sehingga semua data ke- $i$  selalu lebih kecil daripada data ke- $(i + N / 2)$ .
- Ulangi langkah-langkah di atas untuk jarak  $= N / 4 \rightarrow$  lakukan pembandingan dan pengurutan sehingga semua data ke- $i$  lebih kecil daripada data ke- $(i + N / 4)$ .
- Ulangi langkah-langkah di atas untuk jarak  $= N / 8 \rightarrow$  lakukan pembandingan dan pengurutan sehingga semua data ke- $i$  lebih kecil daripada data ke- $(i + N / 8)$ .
- Demikian seterusnya sampai jarak yang digunakan adalah 1 atau data sudah terurut (did\_swap = false)

# Algoritma Metode Shell Sort

1. **Jarak**  $\leftarrow N$
2. Selama **Jarak**  $> 1$  kerjakan baris 3 sampai dengan 12
3. **Jarak**  $\leftarrow \text{Jarak} / 2.$
4. **did\_swap**  $\leftarrow \text{true}$
5. Kerjakan baris 6 sampai dengan 12 selama **did\_swap** = **true**
6. **did\_swap**  $\leftarrow \text{false}$
7. **i**  $\leftarrow 0$
8. Selama **i**  $< (N - \text{Jarak})$  kerjakan baris 9 sampai dengan 12
9. Jika **Data[i]**  $> \text{Data}[i + \text{Jarak}]$  kerjakan baris 10 dan 11
10. **tukar(Data[i], Data[i + Jarak])**
11. **did\_swap**  $\leftarrow \text{true}$
12. **i**  $\leftarrow i + 1$

# Analisis Metode Shell Sort

- Running time dari metode Shell Sort bergantung pada pemilihan sequence number-nya.
- Disarankan untuk memilih sequence number dimulai dari  $N/2$ , kemudian membaginya lagi dengan 2, seterusnya hingga mencapai 1.
- Shell sort menggunakan 3 nested loop, untuk merepresentasikan sebuah pengembangan yang substansial terhadap metode insertion sort

# Pembandingan Running time (millisecond) antara insertion and Shell

N	insertion	Shellsort
1000	122	11
2000	483	26
4000	1936	61
8000	7950	153
16000	32560	358

Ref: Mark Allan Wiess  
(Florida International University)

# Shellsort Analysis

Ref: Mark Allan Wiess