

# **Analisa Algoritma Rekursif dengan Pohon Rekursi**

Wijayanti N Khotimah

# Pohon Rekursi

- ✓ Meskipun metode substitusi bisa digunakan untuk menyelesaikan recurrence, terkadang kita mengalami **kesulitan dalam menebak pola suatu persamaan**.
- ✓ Pohon rekursi merupakan salah satu cara untuk menyelesaikan persamaan recurrence secara langsung dengan menggambar.
- ✓ Dalam pohon rekursi, satu buah node merepresentasikan cost dari satu buah sub problem.
- ✓ Perhitungan cost pada pohon rekursi adalah dengan menjumlahkan cost pada setiap node dalam 1 level untuk mendapatkan perlevel cost, kemudian perlevelcost tersebut dijumlahkan untuk mendapatkan cost untuk semua level dalam rekursi.

# Contoh: Pohon Rekursi pada MergeSort

Recurrence dari mergesort adalah sebagai berikut:

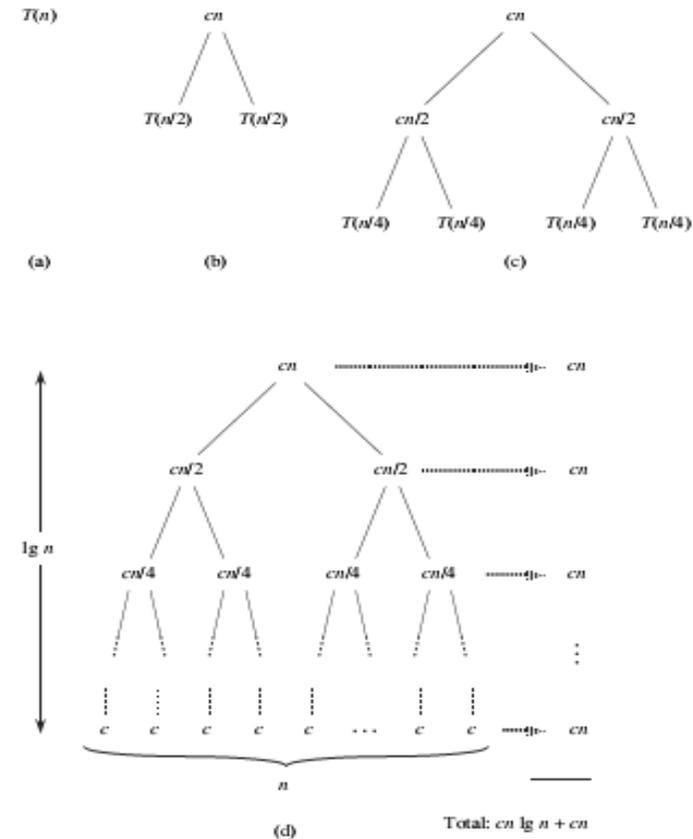
$$T(n) = \begin{cases} \Theta(1) & \text{if } n = 1, \\ 2T(n/2) + \Theta(n) & \text{if } n > 1. \end{cases}$$

Misal  $c$  adalah waktu yang dibutuhkan untuk menyelesaikan problem dengan ukuran 1, maka persamaan di atas dapat dinyatakan dengan:

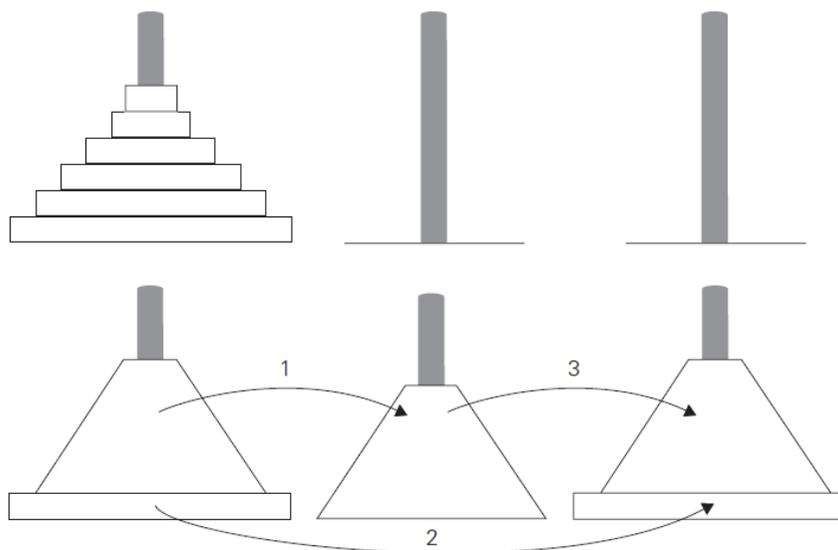
$$T(n) = \begin{cases} c & \text{if } n = 1, \\ 2T(n/2) + cn & \text{if } n > 1, \end{cases}$$

# Contoh: Pohon Rekursi pada MergeSort

- ✓ Pohon rekursi dari recurrence mergesort bisa digambarkan sbb:
- ✓ Cost untuk masing-masing level adalah  $cn$
- ✓ Level ke  $i$  dari puncak mempunyai jumlah node sebanyak  $2^i$
- ✓ Pada level paling bawah  $2^i = n$ , sehingga bisa disimpulkan bahwa jumlah level  $(i+1)$  adalah  $\log_2 n + 1$
- ✓ Jadi cost  $total = cn(\log_2 n + 1) = \Theta(n \log n)$



# Contoh: algoritma untuk menyelesaikan puzzle Tower of Hanoi



- Solusi rekursif:

1. pindahkan secara rekursif  $n - 1$  keping dari tiang 1 ke tiang 2 dengan memanfaatkan tiang 3 sebagai transisi
2. pindahkan kepingan terbesar dari tiang 1 ke tiang 3
3. pindahkan secara rekursif  $n - 1$  keping dari tiang 2 ke tiang 3 dengan memanfaatkan tiang 1 sebagai transisi

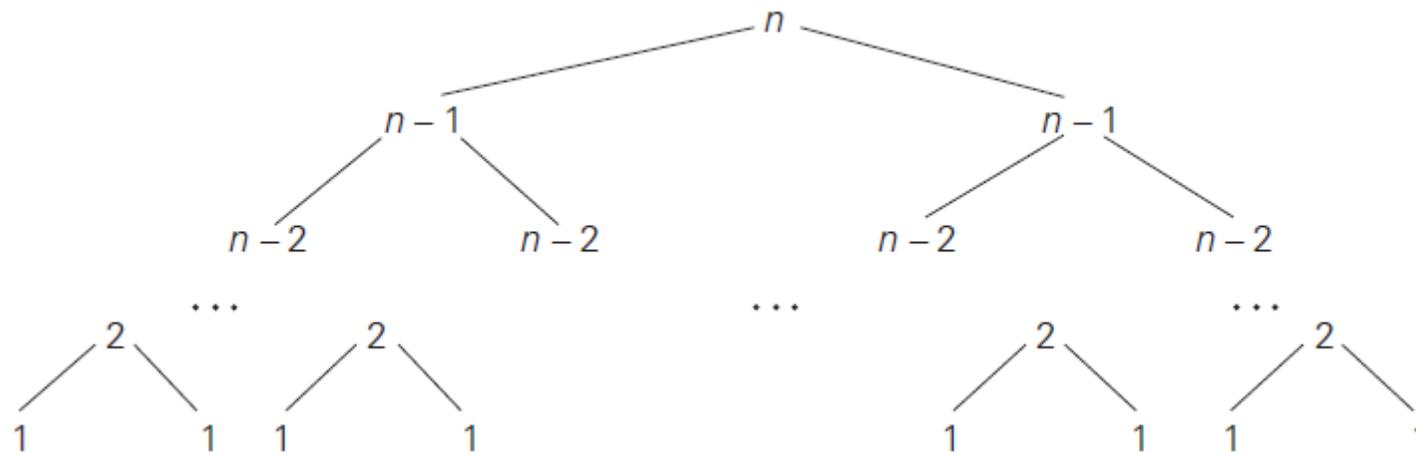
# Analisis algoritma rekursif untuk menyelesaikan puzzle Tower of Hanoi

- Parameter apa yang menjadi **input size**?
- Apa yang menjadi **operasi dasar**?
- Adakah **worst case** dan **best case** pada algoritma tsb?
- **Berapa kali** operasi dasar dieksekusi dalam bentuk **recurrences**?
  - Apa yang menjadi kondisi awal?
- Apa yang menjadi solusi **recurrences** tsb?
  - Hint: 
$$\sum_{i=0}^n 2^i = 2^{n+1} - 1$$

# Solving Recurrences (2)

- Pohon Rekursi
  - Susun sebuah *tree* pemanggilan fungsi rekursi
    - ✓ Node: pemanggilan fungsi rekursi
    - ✓ Label node: parameter pemanggilan fungsi rekursi
  - Hitung jumlah berapa kali pemanggilan fungsi dilakukan dengan menghitung jumlah node dalam tree

Contoh pada Tower of Hanoi:



$$C(n) = \sum_{l=0}^{n-1} 2^l \quad \text{where } l \text{ is the level in the tree} = 2^n - 1$$