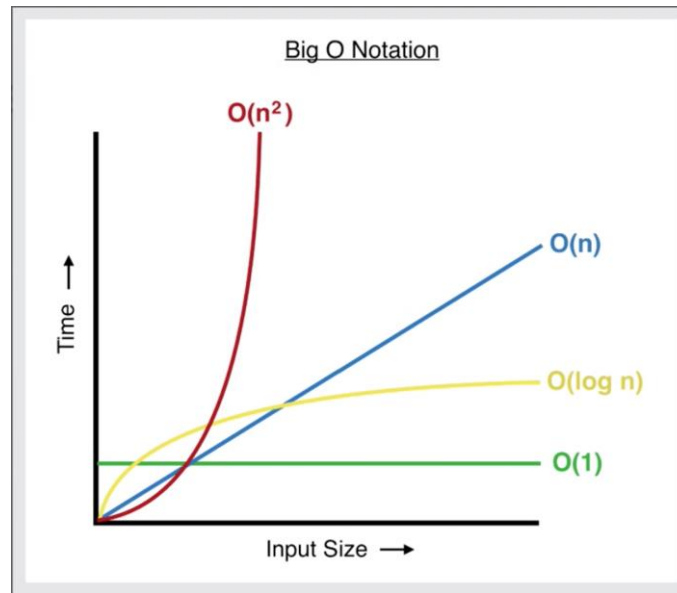




Kompleksitas Algoritma (Bagian 2)

Bahan Kuliah

(Update 2026)

IF1220 Matematika Diskrit

Oleh: Rinaldi M

Program Studi Teknik Informatika
STEI - ITB

Kompleksitas Waktu Asimptotik

- Seringkali kita kurang tertarik dengan kompleksitas waktu $T(n)$ yang presisi untuk suatu algoritma.
- Kita lebih tertarik pada bagaimana kebutuhan waktu sebuah algoritma tumbuh ketika ukuran masukannya (n) meningkat.
- Contoh, sebuah algoritma memiliki jumlah operasi perkalian sebesar

$$T(n) = 2n^2 + 6n + 1$$

Kita mungkin tidak terlalu membutuhkan informasi seberapa presisi jumlah operasi perkalian di dalam algoritma tersebut.

Yang kita butuhkan adalah seberapa cepat fungsi $T(n)$ tumbuh ketika ukuran data masukan membesar.

- Kinerja algoritma baru akan tampak untuk n yang sangat besar, bukan pada n yang kecil.
- Kinerja algoritma-algoritma pengurutan seperti *selection sort* dan *bubble sort* misalnya, baru terlihat ketika mengurutkan larik berukuran besar, misalnya 10000 elemen.
- Oleh karena itu, kita memerlukan suatu notasi kompleksitas algoritma yang memperlihatkan kinerja algoritma untuk n yang besar.
- Notasi kompleksitas waktu algoritma untuk n yang besar dinamakan **kompleksitas waktu asimptotik**.

- Langkah pertama dalam mengukur kinerja algoritma adalah membuat makna “sebanding”. Gagasannya adalah dengan menghilangkan faktor koefisien di dalam ekspresi $T(n)$.
- Tinjau $T(n) = 2n^2 + 6n + 1$

n	$T(n) = 2n^2 + 6n + 1$	n^2
10	261	100
100	20.601	10.000
1000	2.006.001	1.000.000
10.000	200.060.001	100.000.000

- Dari table di atas, untuk n yang besar pertumbuhan $T(n)$ sebanding dengan n^2 .
- $T(n)$ tumbuh seperti n^2 tumbuh saat n bertambah. Kita katakan bahwa $T(n)$ sebanding dengan n^2 dan kita tuliskan

$$T(n) = O(n^2)$$

Notasi O-Besar (Big-O)

- Notasi “O” disebut notasi “O-Besar” (*Big-O*) yang merupakan notasi kompleksitas waktu asimptotik.

- **DEFINISI 1.** $T(n) = O(f(n))$ (dibaca “ $T(n)$ adalah $O(f(n))$), yang artinya $T(n)$ berorde paling besar $f(n)$) bila terdapat konstanta C dan n_0 sedemikian sehingga

$$T(n) \leq C f(n)$$

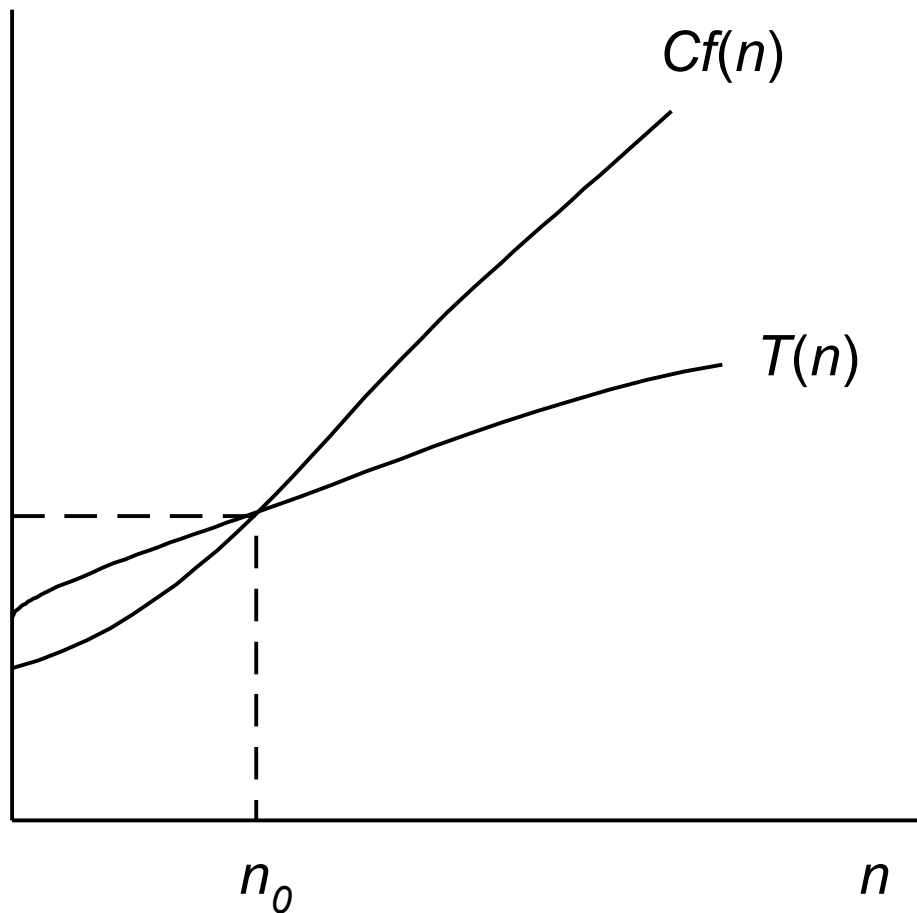
untuk $n \geq n_0$.

- $f(n)$ adalah batas lebih atas (*upper bound*) dari $T(n)$ untuk n yang besar.

DEFINISI. $T(n) = O(f(n))$ (dibaca “ $T(n)$ adalah $O(f(n))$ ” yang artinya $T(n)$ berorde paling besar $f(n)$) bila terdapat konstanta C dan n_0 sedemikian sehingga

$$T(n) \leq C(f(n))$$

untuk $n \geq n_0$.



Fungsi $f(n)$ umumnya dipilih dari fungsi-fungsi standard seperti 1 , n^2 , n^3 , ..., $\log n$, $n \log n$, 2^n , $n!$, dan sebagainya.

DEFINISI. $T(n) = O(f(n))$ (dibaca “ $T(n)$ adalah $O(f(n))$ ” yang artinya $T(n)$ berorde paling besar $f(n)$) bila terdapat konstanta C dan n_0 sedemikian sehingga

$$T(n) \leq C(f(n))$$

untuk $n \geq n_0$.

- **Catatan:** Ada tak-berhingga nilai C dan n_0 yang memenuhi $T(n) \leq C f(n)$, kita cukup menunjukkan satu pasang (C, n_0) yang memenuhi definisi sehingga $T(n) = O(f(n))$

Contoh 7. Tunjukkan bahwa $2n^2 + 6n + 1 = O(n^2)$. (tanda ‘=’ dibaca ‘adalah’)

Penyelesaian:

$2n^2 + 6n + 1 = O(n^2)$ karena

$$2n^2 + 6n + 1 \leq 2n^2 + 6n^2 + n^2 = 9n^2 \text{ untuk semua } n \geq 1 \quad (C=9, f(n) = n^2, n_0 = 1).$$

atau karena

$$2n^2 + 6n + 1 \leq n^2 + n^2 + n^2 = 3n^2 \text{ untuk semua } n \geq 7 \quad (C=3, f(n) = n^2, n_0 = 7).$$

DEFINISI. $T(n) = O(f(n))$ (dibaca " $T(n)$ adalah $O(f(n))$ " yang artinya $T(n)$ berorde paling besar $f(n)$) bila terdapat konstanta C dan n_0 sedemikian sehingga

$$T(n) \leq C(f(n))$$

untuk $n \geq n_0$.

Contoh 8. Tunjukkan bahwa $3n + 2 = O(n)$.

Penyelesaian:

$$3n + 2 = O(n)$$

karena

$$3n + 2 \leq 3n + 2n = 5n \text{ untuk semua } n \geq 1$$

$$(C = 5, f(n) = n, \text{ dan } n_0 = 1).$$

DEFINISI. $T(n) = O(f(n))$ (dibaca “ $T(n)$ adalah $O(f(n))$ ” yang artinya $T(n)$ berorde paling besar $f(n)$) bila terdapat konstanta C dan n_0 sedemikian sehingga

$$T(n) \leq C(f(n))$$

untuk $n \geq n_0$.

Contoh-contoh Lain

1. Tunjukkan bahwa $5 = O(1)$.

Jawaban:

$5 = O(1)$ karena $5 \leq 6 \cdot 1$ untuk $n \geq 1$ ($C = 6$, $f(n) = 1$, dan $n_0 = 1$)

Kita juga dapat memperlihatkan bahwa

$5 = O(1)$ karena $5 \leq 10 \cdot 1$ untuk $n \geq 1$ ($C = 10$, $f(n) = 1$, dan $n_0 = 1$)

2. Tunjukkan bahwa kompleksitas waktu algoritma pengurutan seleksi (*selection sort*) adalah $T(n) = \frac{n(n-1)}{2} = O(n^2)$.

Jawaban:

$$\frac{n(n-1)}{2} = O(n^2)$$

karena

$$\frac{n(n-1)}{2} \leq \frac{1}{2}n^2 + \frac{1}{2}n^2 = n^2$$

untuk $n \geq 1$

($C = 1$, $f(n) = n^2$, dan $n_0 = 1$).

3. Tunjukkan $6 \cdot 2^n + 2n^2 = O(2^n)$

Jawaban:

$$6 \cdot 2^n + 2n^2 = O(2^n)$$

karena

$$6 \cdot 2^n + 2n^2 \leq 6 \cdot 2^n + 2 \cdot 2^n = 8 \cdot 2^n$$

untuk semua $n \geq 4$ ($C = 8$, $f(n) = 2^n$, dan $n_0 = 4$).

4. Tunjukkan $1 + 2 + \dots + n = O(n^2)$

Jawaban:

Cara 1: $1 + 2 + \dots + n \leq n + n + \dots + n = n^2$ untuk $n \geq 1$

Cara 2: $1 + 2 + \dots + n = \frac{1}{2}n(n + 1) \leq \frac{1}{2}n^2 + \frac{1}{2}n^2 = n^2$ untuk $n \geq 1$

5. Tunjukkan $n! = O(n^n)$

Jawaban:

$n! = 1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot n \leq n \cdot n \cdot \dots \cdot n = n^n$ untuk $n \geq 1$

6. Tunjukkan $\log n! = O(n \log n)$

Jawaban:

Dari soal 5 sudah diperoleh bahwa $n! \leq n^n$ untuk $n \geq 1$ maka

$\log n! \leq \log n^n = n \log n$ untuk $n \geq 1$ maka

sehingga $\log n! = O(n \log n)$

7. Tunjukkan $8n^2 = O(n^3)$

Jawaban:

$8n^2 = O(n^3)$ karena $8n^2 \leq n^3$ untuk $n \geq 8$

Teorema 1: Bila $T(n) = a_m n^m + a_{m-1} n^{m-1} + \dots + a_1 n + a_0$ adalah polinom derajat $\leq m$ maka $T(n) = O(n^m)$.

- Jadi, untuk menentukan notasi *Big-Oh*, cukup melihat suku (*term*) yang mempunyai pangkat terbesar di dalam $T(n)$.

- **Contoh 8:**

$$T(n) = 5 = 5n^0 = O(n^0) = O(1)$$

$$T(n) = 2n + 3 = O(n)$$

$$T(n) = \frac{n(n-1)}{2} = \frac{n^2}{2} - \frac{n}{2} = O(n^2)$$

$$T(n) = 3n^3 + 2n^2 + 10 = O(n^3)$$

- Teorema 1 tersebut digeneralisasi untuk suku-suku dominan lainnya:
 1. Eksponensial mendominasi sembarang perpangkatan (yaitu, $y^n > n^p$, $y > 1$)
 2. Perpangkatan mendominasi $\ln(n)$ (yaitu $n^p > \ln n$)
 3. Semua logaritma tumbuh pada laju yang sama (yaitu $a \log(n) = b \log(n)$)
 4. $n \log n$ tumbuh lebih cepat daripada n tetapi lebih lambat daripada n^2

Contoh 9: $T(n) = 2^n + 2n^2 = O(2^n)$.

$$T(n) = 2n \log(n) + 3n = O(n \log n)$$

$$T(n) = \log n^3 = 3 \log(n) = O(\log n)$$

$$T(n) = 2n \log n + 3n^2 = O(n^2)$$

Perhatikan....(1)

Tunjukkan bahwa $T(n) = 5n^2 = O(n^3)$, tetapi $T(n) = n^3 \neq O(n^2)$.

Jawaban:

- $5n^2 = O(n^3)$ karena $5n^2 \leq n^3$ untuk semua $n \geq 5$.
- Tetapi, $T(n) = n^3 \neq O(n^2)$ karena tidak ada konstanta C dan n_0 sedemikian sehingga $n^3 \leq Cn^2 \Leftrightarrow n \leq C$ untuk semua n_0 karena n dapat berupa sembarang bilangan yang besar.

Perhatikan ...(2)

- Definisi: $T(n) = O(f(n))$ jika terdapat C dan n_0 sedemikian sehingga $T(n) \leq C f(n)$ untuk $n \geq n_0$
→ tidak menyiratkan seberapa atas fungsi f itu.
- Jadi, menyatakan bahwa
$$T(n) = 2n^2 = O(n^2) \rightarrow \text{benar}$$
$$T(n) = 2n^2 = O(n^3) \rightarrow \text{juga benar, karena } 2n^2 \leq 2n^3 \text{ untuk } n \geq 1$$
$$T(n) = 2n^2 = O(n^4) \rightarrow \text{juga benar, karena } 2n^2 \leq 2n^4 \text{ untuk } n \geq 1$$
- Namun, untuk alasan praktis kita memilih fungsi yang sekecil mungkin agar $O(f(n))$ memiliki makna
- Jadi, kita menulis $2n^2 = O(n^2)$, bukan $O(n^3)$ atau $O(n^4)$

Perhatikan ...(3)

- Menuliskan

$O(2n)$ tidak standard, seharusnya $O(n)$

$O(n - 1)$ tidak standard, seharusnya $O(n)$

$O(\frac{n^2}{2})$ tidak standard, seharusnya $O(n^2)$

$O((n - 1)!)$ tidak standard, seharusnya $O(n!)$

- Ingat, di dalam notasi Big-Oh tidak ada koefisien atau suku-suku lainnya, hanya berisi fungsi-fungsi standard seperti 1 , n^2 , n^3 , ..., $\log n$, $n \log n$, 2^n , $n!$, dan sebagainya

TEOREMA 2. Misalkan $T_1(n) = O(f(n))$ dan $T_2(n) = O(g(n))$, maka

(a) $T_1(n) + T_2(n) = O(f(n)) + O(g(n)) = O(\max(f(n), g(n)))$

(b) $T_1(n)T_2(n) = O(f(n))O(g(n)) = O(f(n)g(n))$

(c) $O(cf(n)) = O(f(n))$, c adalah konstanta

(d) $f(n) = O(f(n))$

Contoh 9. Misalkan $T_1(n) = O(n)$ dan $T_2(n) = O(n^2)$, maka

(a) $T_1(n) + T_2(n) = O(\max(n, n^2)) = O(n^2)$

(b) $T_1(n)T_2(n) = O(nn^2) = O(n^3)$

Contoh 10. $O(5n^2) = O(n^2)$

$$n^2 = O(n^2)$$

Contoh 11: Tentukan notasi O -besar untuk $T(n) = (n + 1)\log(n^2 + 1) + 3n^2$.

Jawaban:

Cara 1: • $n + 1 = O(n)$

$$\bullet \log(n^2 + 1) \leq \log(2n^2) = \log(2) + \log(n^2)$$

$$= \log(2) + 2 \log(n)$$

$$\leq \log(n) + 2 \log(n) = 3 \log(n) \text{ untuk } n \geq 2$$

$$= O(\log n)$$

$$\bullet (n + 1) \log(n^2 + 1) = O(n) O(\log n) = O(n \log n)$$

$$\bullet 3n^2 = O(n^2)$$

$$\bullet (n + 1) \log(n^2 + 1) + 3n^2 = O(n \log n) + O(n^2) = O(\max(n \log n, n^2)) = O(n^2)$$

Cara 2: suku yang dominan di dalam $(n + 1)\log(n^2 + 1) + 3n^2$ untuk n yang besar adalah $3n^2$, sehingga $(n + 1) \log(n^2 + 1) + 3n^2 = O(n^2)$

Pengelompokan Algoritma Berdasarkan Notasi *O*-Besar

Kelompok Algoritma	Nama
$O(1)$	konstan
$O(\log n)$	logaritmik
$O(n)$	linier
$O(n \log n)$	linier logaritmik
$O(n^2)$	kuadratik
$O(n^3)$	kubik
$O(2^n)$	eksponensial
$O(n!)$	faktorial

Urutan spektrum kompleksitas waktu algoritma adalah :

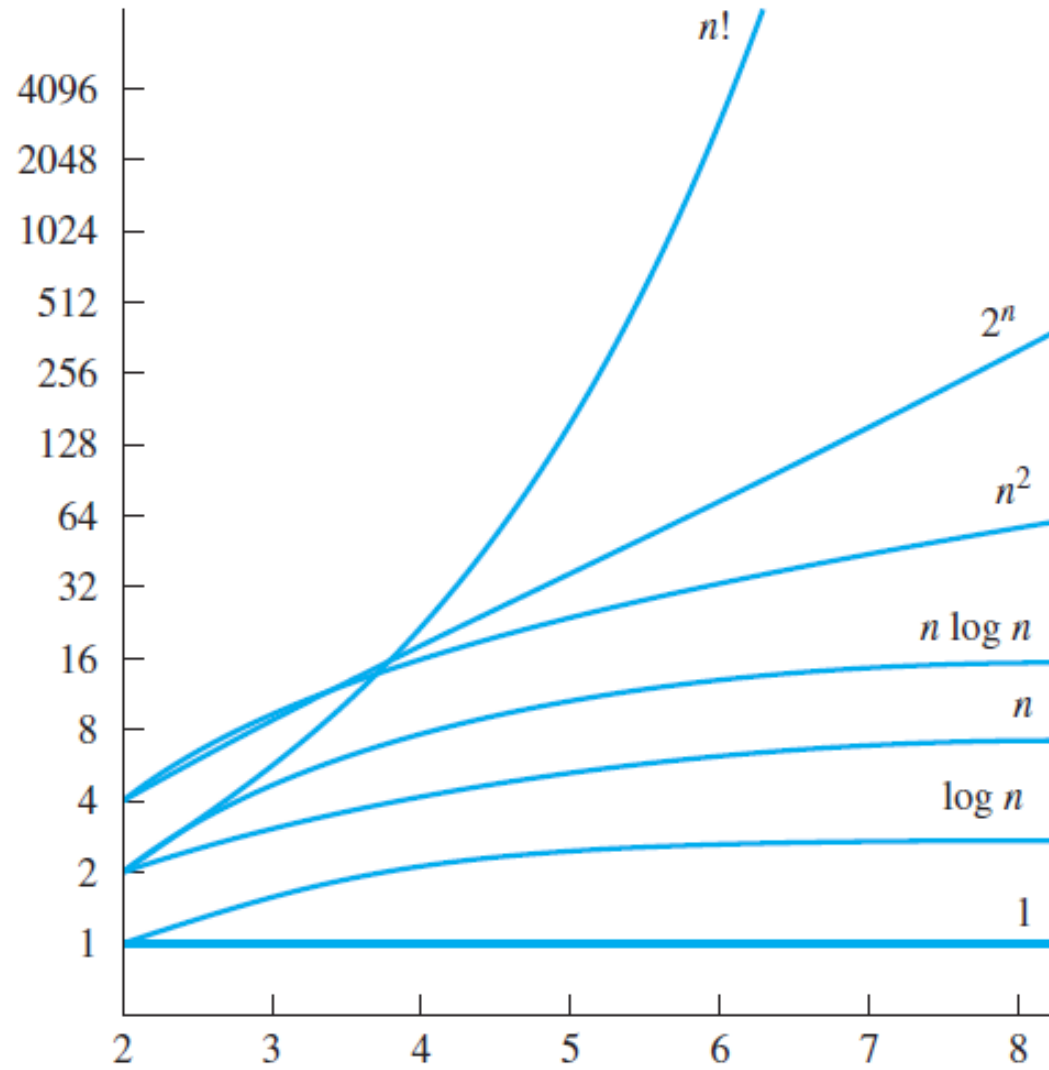
$$\underbrace{1 < \log n < n < n \log n < n^2 < n^3 < \dots}_{\text{algoritma polinomial (bagus)}} < \underbrace{2^n < n!}_{\text{algoritma eksponensial (buruk)}}$$

algoritma polinomial
(bagus)

algoritma eksponensial
(buruk)

Nilai masing-masing fungsi untuk setiap bermacam-macam nilai n

$\log n$	n	$n \log n$	n^2	n^3	2^n	$n!$
0	1	0	1	1	2	1
1	2	2	4	8	4	2
2	4	8	16	64	16	24
3	8	24	64	512	256	362880
4	16	64	256	4096	65536	20922789888000
5	32	160	1024	32768	4294967296	(terlalu besar untuk ditulis)



$O(1)$

- Kompleksitas $O(1)$ berarti waktu pelaksanaan algoritma adalah tetap, tidak bergantung pada ukuran masukan.
- Algoritma yang memiliki kompleksitas $O(1)$ terdapat pada algoritma yang instruksinya dijalankan satu kali (tidak ada pengulangan)

Contoh: **if** $a > b$ **then** $maks \leftarrow a$ **else** $maks \leftarrow b$ $T(n) = O(1)$

- Contoh lainnya, operasi pertukaran a dan b sebagai berikut:

$temp \leftarrow a$

$a \leftarrow b$

$b \leftarrow temp$

Di sini jumlah operasi pengisian nilai ada tiga buah dan tiap operasi dilakukan satu kali. Jadi, $T(n) = 3 = O(1)$.

$O(\log n)$

- Kompleksitas waktu logaritmik berarti laju pertumbuhan waktunya berjalan lebih lambat daripada pertumbuhan n .
- Algoritma yang termasuk kelompok ini adalah algoritma yang memecahkan persoalan besar dengan mentransformasikannya menjadi beberapa persoalan yang lebih kecil yang berukuran sama.
- Contoh algoritma: algoritma *binary search*
- Di sini basis logaritma tidak terlalu penting sebab bila n dinaikkan dua kali semula, misalnya, $\log n$ meningkat sebesar sejumlah tetapan.

$O(n)$

- Algoritma yang waktu pelaksanaannya linier (linier) umumnya terdapat pada kasus yang setiap elemen masukannya dikenai proses yang sama.
- Contoh algoritma: algoritma *sequential search*, algoritma mencari nilai maksimum, menghitung rata-rata, dan sebagainya.

$O(n \log n)$

- Waktu pelaksanaan yang $n \log n$ terdapat pada algoritma yang memecahkan persoalan menjadi beberapa persoalan yang lebih kecil, menyelesaikan tiap persoalan secara independen, dan menggabung solusi masing-masing persoalan (*divide and conquer*).
- Algoritma yang diselesaikan dengan *divide and conquer* mempunyai kompleksitas asimptotik jenis ini.
- Bila $n = 1000$, maka $n \log n$ sekitar 20.000. Bila n dijadikan dua kali semula, maka $n \log n$ menjadi dua kali semula (tetapi tidak terlalu banyak)

$O(n^2)$

- Algoritma yang waktu pelaksanaannya kuadratik hanya praktis digunakan untuk persoalan yang berukuran kecil.
- Umumnya algoritma yang termasuk kelompok ini memproses setiap masukan dalam dua buah kalang bersarang.
- Contoh algoritma: algoritma pengurutan *selection sort*, *insertion sort*, *bubble sort*, penjumlahan dua buah matriks, dsb.

$O(n^3)$

- Seperti halnya algoritma kuadratik, algoritma kubik memproses setiap masukan dalam tiga buah kalang bersarang.
- Contoh: algoritma perkalian matriks.
- Bila $n = 100$, maka waktu komputasi algoritma adalah 1.000.000 operasi. Bila n dinaikkan menjadi dua kali semula, waktu pelaksanaan algoritma meningkat menjadi delapan kali semula.

$O(2^n)$

- Algoritma yang tergolong kelompok ini mencari solusi persoalan secara "*brute force*".
- Contoh: algoritma mencari sirkuit Hamilton, algoritma *knapsack*, algoritma *sum of subset*, dsb.
- Laju peningkatan fungsi bersifat ekponensial, artinya jika n bertambah sedikit, maka nilai fungsi bertambah sangat signifikan.
- Contoh: $n = 15$, nilai $2^n = 65.536$,
 $n = 18$, nilai $2^n = 262.144$

$O(n!)$

- Algoritma jenis ini memproses setiap masukan dan menghubungkannya dengan $n - 1$ masukan lainnya.
- Contoh: Algoritma Persoalan Pedagang Keliling (*Travelling Salesperson Problem*).
- Seperti halnya pada algoritma eksponensial, laju pertumbuhan fungsi kebutuhan waktu algoritma jenis ini meningkat signifikan dengan bertambahnya nilai n .
- Bila $n = 5$, maka waktu komputasi algoritma adalah 120. Bila $n = 20$, maka waktu komputasinya 2,432,902,008,176,640,000.

Kegunaan Notasi *Big-Oh*

- Notasi *Big-Oh* berguna untuk membandingkan beberapa algoritma untuk persoalan yang sama
→ menentukan yang terbaik.
- Contoh: persoalan pengurutan memiliki banyak algoritma penyelesaian,
Selection sort, bubble sort, insertion sort → $T(n) = O(n^2)$
Quicksort → $T(n) = O(n \log n)$

Karena $n \log n < n^2$ untuk n yang besar, maka algoritma *quicksort* lebih cepat (lebih baik, lebih mangkus) daripada algoritma *selection sort* dan *insertion sort*.

Notasi Big-Omega dan Big-Tetha

- Definisi Ω -Besar adalah:

Definisi 2. $T(n) = \Omega(g(n))$ (dibaca “ $T(n)$ adalah Omega ($g(n)$)” yang artinya $T(n)$ berorde paling kecil $g(n)$) bila terdapat konstanta C dan n_0 sedemikian sehingga $T(n) \geq C(g(n))$ untuk $n \geq n_0$.

- Definisi Θ -Besar adalah:

Definisi 3. $T(n) = \Theta(h(n))$ (dibaca “ $T(n)$ adalah tetha $h(n)$ ”) yang artinya $T(n)$ berorde sama dengan $h(n)$ jika $T(n) = O(h(n))$ dan $T(n) = \Omega(h(n))$.

- Jika $T(n) = \Theta(h(n))$ maka kita katakan $T(n)$ berorde $h(n)$

Contoh 12: Tentukan notasi Ω dan Θ untuk $T(n) = 2n^2 + 6n + 1$.

Jawaban:

$2n^2 + 6n + 1 = \Omega(n^2)$ karena

$$2n^2 + 6n + 1 \geq 2n^2 \text{ untuk } n \geq 1 \quad (C = 2, n_0 = 1)$$

Karena $2n^2 + 6n + 1 = O(n^2)$ dan $2n^2 + 6n + 1 = \Omega(n^2)$,
maka $2n^2 + 6n + 1 = \Theta(n^2)$.

Contoh 13: Tentukan notasi notasi O , Ω dan Θ untuk $T(n) = 5n^3 + 6n^2 \log n$.

Jawaban:

Karena $0 \leq 6n^2 \log n \leq 6n^3$, maka $5n^3 + 6n^2 \log n \leq 11n^3$ untuk $n \geq 1$. Dengan mengambil $C = 11$, maka

$$5n^3 + 6n^2 \log n = O(n^3)$$

Karena $5n^3 + 6n^2 \log n \geq 5n^3$ untuk $n \geq 1$, maka maka dengan mengambil $C = 5$ kita memperoleh

$$5n^3 + 6n^2 \log n = \Omega(n^3)$$

Karena $5n^3 + 6n^2 \log n = O(n^3)$ dan $5n^3 + 6n^2 \log n = \Omega(n^3)$, maka $5n^3 + 6n^2 \log n = \Theta(n^3)$

Contoh 14: Tentukan O , Ω dan Θ untuk $T(n) = 1 + 2 + \dots + n$.

Jawab:

$1 + 2 + \dots + n = O(n^2)$ karena $1 + 2 + \dots + n \leq n + n + \dots + n = n^2$ untuk $n \geq 1$.

$1 + 2 + \dots + n = \Omega(n^2)$ karena $1 + 2 + \dots + n \geq \lceil n/2 \rceil + (\lceil n/2 \rceil + 1) + \dots + n$
 $\geq \lceil n/2 \rceil + \dots + \lceil n/2 \rceil + \lceil n/2 \rceil$
 $= (n - \lceil n/2 \rceil + 1) \lceil n/2 \rceil$
 $\geq (n/2)(n/2)$
 $= n^2/4$

Kita menyimpulkan bahwa $1 + 2 + \dots + n = \Omega(n^2)$

Atau, dengan cara kedua:

$1 + 2 + \dots + n = \Omega(n^2)$ karena $1 + 2 + \dots + n = \frac{1}{2}n(n + 1)$
 $= \frac{1}{2}n^2 + \frac{1}{2}n \geq \frac{1}{2}n^2$ untuk $n \geq 1$.

Oleh karena $1 + 2 + \dots + n = O(n^2)$ dan $1 + 2 + \dots + n = \Omega(n^2)$, maka $1 + 2 + \dots + n = \Theta(n^2)$

TEOREMA 3. Bila $T(n) = a_m n^m + a_{m-1} n^{m-1} + \dots + a_1 n + a_0$ adalah polinom derajat $\leq m$ maka $T(n)$ adalah berorde n^m .

- Teorema 3 menyatakan bahwa jika $T(n)$ berbentuk polinom derajat $\leq m$, maka $T(n) = \Theta(n^m)$, yang berarti juga bahwa $T(n) = O(n^m)$ dan $T(n) = \Omega(n^m)$.

Contoh: $3n^3 + 2n^2 + n + 1 = \Theta(n^3)$

- Penulis dapat menggunakan salah satu notasi Big-O, Big- Ω , Big- Θ dalam menyatakan kompleksitas asimptotik algoritma. Jika menggunakan Big- Θ berarti penulis menyatakan bahwa *lower bound* dan *upper bound* fungsi kebutuhan waktu algoritma adalah sama.

Latihan

Tentukan kompleksitas waktu dari algoritma dibawah ini dihitung dari banyaknya operasi penjumlahan $a \leftarrow a+1$

```
for  $i \leftarrow 1$  to  $n$  do  
  for  $j \leftarrow 1$  to  $i$  do  
    for  $k \leftarrow j$  to  $n$  do  
       $a \leftarrow a + 1$   
    endfor  
  endfor  
endfor
```

Tentukan pula nilai O -besar, Ω -besar, dan Θ -besar dari algoritma diatas (harus diberi penjelasan)

Jawaban

Untuk $i = 1$,

Untuk $j = 1$, jumlah perhitungan = n kali

Untuk $i = 2$,

Untuk $j = 1$, jumlah perhitungan = n kali

Untuk $j = 2$, jumlah perhitungan = $n - 1$ kali

...

Untuk $i = n$,

Untuk $j = 1$, jumlah perhitungan = n kali

Untuk $j = 2$, jumlah perhitungan = $n - 1$ kali

...

Untuk $j = n$, jumlah perhitungan = 1 kali.

Jadi jumlah perhitungan = $T(n) = n^2 + (n - 1)^2 + (n - 2)^2 + \dots + 1$

```
for  $\underline{i} \leftarrow 1$  to  $n$  do  
    for  $j \leftarrow 1$  to  $\underline{i}$  do  
        for  $k \leftarrow j$  to  $n$  do  
             $a \leftarrow a + 1$   
        endfor  
    endfor  
endfor
```

- $T(n) = O(n^3) = \Omega(n^3) = \Theta(n^3)$.
- Salah satu cara penjelasannya adalah:

$$\begin{aligned} T(n) &= n^2 + (n-1)^2 + (n-2)^2 + \dots + 1 \\ &= n(n+1)(2n+1)/6 \\ &= 2n^3 + 3n^2 + 1. \end{aligned}$$

- Diperoleh

$2n^3 + 3n^2 + 1 = O(n^3)$ karena $2n^3 + 3n^2 + 1 \leq 6n^3$ untuk $n \geq 1$
dan

$2n^3 + 3n^2 + 1 = \Omega(n^3)$ karena $2n^3 + 3n^2 + 1 \geq 2n^3$ untuk $n \geq 1$.

Menentukan Notasi Big-O suatu Algoritma

Cara 1:

- Tentukan $T(n)$ dari algoritma.
- Notasi Big-O dapat langsung ditentukan dengan mengambil suku yang mendominasi fungsi T dan menghilangkan koefisiennya.

Contoh:

1. Algoritma mencari nilai maksimum: $T(n) = n - 1 = O(n)$

2. Algoritma sequential search:

$$T_{\min}(n) = 1 = O(1), \quad T_{\max}(n) = n = O(n), \quad T_{\text{avg}}(n) = (n + 1)/2 = O(n)$$

3. Algoritma *selection sort*: $T(n) = \frac{n(n-1)}{2} = O(n^2)$

Cara 2:

- Setiap operasi yang terdapat di dalam algoritma (baca/tulis, *assignment*, operasi aritmetika, operasi perbandingan, dll) memiliki kompleksitas $O(1)$. Jumlahkan semuanya.
- Jika ada pengulangan, hitung jumlah pengulangan, lalu kalikan dengan total Big-O semua instruksi di dalam pengulangan
- Contoh 1:

read(x)	$O(1)$
if $x \bmod 2 = 0$ then	$O(1)$
$x \leftarrow x + 1$	$O(1)$
write(x)	$O(1)$
else	
write(x)	$O(1)$
endif	

Kompleksitas waktu asimptotik algoritma:

$$\begin{aligned} &= O(1) + O(1) + \max(O(1)+O(1), O(1)) \\ &= O(1) + \max(O(1), O(1)) \\ &= O(1) + O(1) \\ &= O(1) \end{aligned}$$

- **Contoh 2:**

$jumlah \leftarrow 0$	$O(1)$
$i \leftarrow 2$	$O(1)$
while $i \leq n$ do	$O(1)$
$jumlah \leftarrow jumlah + a[i]$	$O(1)$
$i \leftarrow i + 1$	$O(1)$
endwhile	
$rata \leftarrow jumlah/n$	$O(1)$

Kalang **while** dieksekusi sebanyak $n - 1$ kali, sehingga kompleksitas asimptotiknya

$$= O(1) + O(1) + (n - 1) \{ O(1) + O(1) + O(1) \} + O(1)$$

$$= O(1) + (n - 1) O(1) + O(1)$$

$$= O(1) + O(1) + O(n - 1)$$

$$= O(1) + O(n)$$

$$= O(\max(1, n)) = O(n)$$

Jadi, kompleksitas waktu algoritma adalah $O(n)$.

Contoh 3:

```
for  $i \leftarrow 1$  to  $n$  do  
  for  $j \leftarrow 1$  to  $i$  do  
     $a \leftarrow a + 1$        $O(1)$   
     $b \leftarrow b - 2$      $O(1)$   
  endfor  
endfor
```

Kompleksitas untuk $a \leftarrow a + 1$ $= O(1)$

Kompleksitas untuk $b \leftarrow b - 2$ $= O(1)$

Kompleksitas total keduanya $= O(1) + O(1) = O(1)$

Jumlah pengulangan seluruhnya $= 1 + 2 + \dots + n = n(n + 1)/2$

Kompleksitas seluruhnya $= n(n + 1)/2 \cdot O(1) = O(n(n + 1)/2)$
 $= O(n^2/2 + n/2)$
 $= O(n^2)$

Latihan (Kuis 2020)

Tentukan kompleksitas waktu dari algoritma yang ditulis dalam bahasa c++ berikut ini. Proses yang dihitung waktunya hanya di bagian “sum += j”, untuk proses lainnya abaikan waktunya (Note: asumsikan n merupakan integer kelipatan 2)

```
int i = n;

int sum = 0;

while (i > 0){

    for (int j = 0; j<i; ++j){

        sum += j;

    }

    i = i / 2    //pembagian dengan pembulatan ke bawah

}
```

- Tentukan $T(n)$
- Tentukan dalam notasi Big-O, Big-Omega, dan Big-Tetha

Jawaban:

- Iterasi ke-1, $i = n$, jumlah operasi penambahan sebanyak n kali
- Iterasi ke-2, $i = n/2$, jumlah operasi penambahan sebanyak $n/2$ kali
-
-
-
- Iterasi ke- k , $i = 1$, jumlah operasi penambahan sebanyak 1 kali

sehingga, jumlah operasi penambahan seluruhnya = $n + n/2 + n/4 + \dots + 2 + 1$ (deret geometri sepanjang k , dimana $n = 2^k$ karena n kelipatan 2)

$$\begin{aligned} &= \frac{n(1 - (1/2)^k)}{1 - 1/2} \\ &= 2n - n/(2^k) \\ &= 2n - 1 \quad (\text{karena } n = 2^k) \end{aligned}$$

Jadi, $T(n) = 2n - 1$

Dan, notasi Big-O, , Big-Omega, dan Big-Tethanya adalah $O(n)$, $\Omega(n)$, dan $\Theta(n)$

Latihan (Kuis 2021)

Diberi pseudocode algoritma seperti berikut. Kompleksitas algoritma dihitung dari banyaknya operasi penjumlahan dan perkalian di dalam potongan algoritma ini.

```
for i:= 1 to n
  for j:= 1 to i+1
    result:= (a[i] + b[j]) * 69
  endfor
endfor
```

- Tentukan $T(n)$
- Tentukan dalam notasi Big-O, Big-Omega, dan Big-Theta

(Jawaban pada halaman berikut)

Jawaban:

a. Perhatikan bahwa tiap banyaknya iterasi yang dilakukan adalah $2+3+4+\dots+(n+1)$. Ini didapat dari loop for j yang melakukan iterasi sebanyak 2 kali untuk $i=1$, 3 kali untuk $i=2$, dan seterusnya. Jadi, dilakukan 1 buah penjumlahan dan perkalian sebanyak $2+3+4+\dots+(n+1)$. Banyaknya penjumlahan dan perkalian yang dilakukan dapat dihitung menggunakan rumus deret aritmatika. Berikut banyaknya penjumlahan yang dilakukan.

- $$\begin{aligned} S_n &= n/2 \times (2a + (n-1)b) \\ &= n/2 \times (4 + n-1) \\ &= n/2 \times (3 + n) \\ &= 1/2n^2 + 1.5n \end{aligned}$$
- Karena banyaknya penjumlahan dan banyaknya perkalian sama, maka didapat hasil akhir berupa $T(n) = n^2 + 3n$

a. Big-O:

- $T(n) = O(n^2)$ karena $n^2 + 3n \leq 4n^2$
- Big-Omega:
- $T(n) = \Omega(n^2)$ karena $n^2 + 3n \geq n^2$
- Big-Theta:
- $T(n) = \Theta(n^2)$ karena $O(n^2)$ dan $\Omega(n^2)$

Latihan (Kuis 2020)

Tentukan apakah pernyataan kompleksitas algoritma berikut ini BENAR atau SALAH. Jika SALAH, berikan pernyataan yang benar.

- a. Diberikan $T_1(n) = 5n$ dan $T_2(n) = 5n^2$, maka pernyataan $T_1(n) + T_2(n) = O(n)$ adalah benar
- b. Diberikan $T(n) = 2 + n + 4n^2$, maka pernyataan $T(n) = O(n^3)$ adalah benar
- c. Diberikan $T_1(n) = 5n$ dan $T_2(n) = 5n^2$, maka pernyataan $T_1(n)T_2(n) = O(n^3)$ adalah benar
- d. Diberikan $T_1(n) = 3 + 6 + 9 + \dots + 3n$ dan $T_2(n) = 2 + n + 4n^2$, maka pernyataan $T_1(n) = O(n^2) = T_2(n)$ adalah salah.

(Jawaban pada halaman berikut)

Jawaban:

a. SALAH

$O(f(n)) + O(g(n)) = O(\max\{f(n), g(n)\})$, sehingga $T_1(n) = O(n)$ dan $T_2(n) = O(n^2)$, sehingga $T_1(n) + T_2(n) = O(n^2)$

b. BENAR

$T(n) = 2 + n + 4n^2 = O(n^3)$ secara definisi memenuhi pernyataan $T(n) = O(f(n))$ jika terdapat C dan n_0 sedemikian sehingga $T(n) \leq C \cdot f(n)$ untuk $n \leq n_0 \rightarrow$ tidak menyiratkan seberapa atas fungsi f itu

c. BENAR

$T_1(n)T_2(n) = O(f(n))O(g(n)) = O(f(n)g(n))$ sehingga $T_1(n)T_2(n) = O(n \cdot n^2) = O(n^3)$

d. SALAH

$$\begin{aligned} T_1(n) &= 3 + 6 + 9 + \dots + 3n \\ &= 3(1 + 2 + 3 + \dots + n) \leq 3(n + n + n + \dots + n) \text{ untuk } n \geq 1 \\ &= 3n^2 = O(n^2) \end{aligned}$$

$T_2(n) = O(n^2) \rightarrow T(n)$ yang merupakan polinom derajat m memiliki *Big-O notation* $O(n^m)$

Maka, dapat dikatakan bahwa $T_1(n) = O(n^2) = T_2(n)$.

Latihan (Kuis 2021)

Tentukan apakah notasi Theta besar ada untuk berikut. Apabila ada, tuliskan notasinya beserta cara untuk memperoleh notasi tersebut. Apabila tidak ada, sebutkan alasannya.

a. $T(n) = 3n^2 + 8$

b. $T(n) = 5n \log n + 6n$

(Jawaban pada halaman berikut)

Solusi

- a. Suku yang paling dominan pada $T(n) = 3n^2 + 8$ untuk n yang besar adalah $3n^2$, sehingga $T(n) = 3n^2 + 8 = O(n^2)$

$$T(n) = 3n^2 + 8 \geq 3n^2 \text{ untuk } n \geq 1 \text{ (} C = 3, n_0 = 1 \text{)}$$

$$\text{Oleh karena itu, } T(n) = 3n^2 + 8 = \Omega(n^2)$$

Karena $n = O(n^2) = \Omega(n^2)$, di mana $n^2 = n^2$, maka notasi Tetha besar ada untuk $T(n)$ tersebut dengan $T(n) = \Theta(n^2)$

b. $T(n) = 5n \log n + 6n$

Misalkan $T_1(n) = 5n \log n = O(f(n))$ dan $T_2(n) = 6n = O(g(n))$

Oleh karena itu, $T(n) = O(\max(f(n), g(n))) = O(\max(n \log n, n)) = O(n \log n)$

$$T(n) = 5n \log n + 6n \geq 5n \log n \text{ untuk } n \geq 1 \text{ (} C = 5, n_0 = 1 \text{)}$$

Oleh karena itu, $T(n) = 5n \log n + 6n = \Omega(n \log n)$

Karena $(n) = O(n \log n) = \Omega(n \log n)$, di mana $n \log n = n \log n$, maka notasi Theta besar ada untuk $T(n)$ tersebut dengan $T(n) = \Theta(n \log n)$

Latihan (Kuis 2022)

Diberikan waktu proses $T(n)$ dari lima buah algoritma (A, B, C, D, E). Nyatakan ekspresi tersebut dalam notasi O-besar dan **urutkan** dari yang terlambat:

$$\begin{array}{lll} \mathbf{A:} & 0.1n + n^2 + 5 & \mathbf{B:} (10 + n)\log(n) + 10 \quad \mathbf{C:} n + n^{1.2} + n^{1.25} \\ \mathbf{D:} & 3 \log(n) + 100 \log(\log(n)) & \mathbf{E:} n^2 \log(n) + n (\log(n))^2 \end{array}$$

Jawaban:

	$T(n)$	$O(f(n))$
A	$0.1n + n^2 + 5$	$O(n^2)$
B	$(10 + n)\log(n) + 10$	$O(n \log(n))$
C	$n + n^{1.2} + n^{1.25}$	$O(n^{1.25})$
D	$3 \log(n) + 100 \log(\log(n))$	$O(\log(n))$
E	$n^2 \log(n) + n (\log(n))^2$	$O(n^2 \log(n))$

Urutan:

E-A-C-B-D

Latihan Mandiri

1. Untuk soal (a) sampai (e) berikut, tentukan C , $f(n)$, n_0 , dan notasi O -besar sedemikian sehingga $T(n) = O(f(n))$ jika $T(n) \leq C f(n)$ untuk semua $n \geq n_0$:

(a) $T(n) = 2 + 4 + 6 + \dots + 2n$

(b) $T(n) = (n + 1)(n + 3)/(n + 2)$

(c) $T(n) = n \log(n^2 + 1) + n^2 \log n$

(d) $T(n) = (n \log n + 1)^2 + (\log n + 1)(n^2 + 1)$

(e) $T(n) = n^{2^n} + n^{n^2}$

2. Perhatikan potongan kode C berikut:

```
int a = 0, b = 0;
for (i = 0; i < N; i++) {
    for (j = 0; j < N; j++) {
        a = a + j;
    }
}
for (k = 0; k < N; k++) {
    b = b + k;
}
```

- (a) Hitung kompleksitas waktu algoritma berdasarkan banyaknya operasi penjumlahan
- (b) Nyatakan kompleksitas waktu algoritma dalam notasi Big-O, Big- Ω , dan Big- Θ

3. Diberikan n buah titik pada bidang kartesian, yaitu $(x_1, y_1), (x_2, y_2), \dots, (x_n, y_n)$. Algoritma berikut mencari sepasang titik yang jaraknya terdekat dengan algoritma *brute force*. Tentukan kompleksitas waktu asimptotik algoritma dalam notasi Big-O.

```
function closestPair(( $x_1, y_1$ ), ( $x_2, y_2$ ), ..., ( $x_n, y_n$ ): titik)  $\rightarrow$  pasangan titik

Deklarasi
    min, dist: real
    closest: pasangan titik

Algoritma
    min  $\leftarrow \infty$ 
    for i  $\leftarrow$  2 to n do
        for j  $\leftarrow$  1 to (i - 1) do
            dist  $\leftarrow (x_j - x_i)^2 + (y_j - y_i)^2$ 
            if dist < min then
                min  $\leftarrow$  dist
                closest  $\leftarrow \{(x_i, y_i), (x_j, y_j)\}$ 
            endif
        endfor
    endfor
     $\rightarrow$  closest
```

TAMAT