

## Assignment2 (28 มิ.ย. 65) : Asymptotic Notation1 กำหนดส่งงาน : จ. 11 ก.ค. 65 (เวลา 23.59 น.)

ให้นักศึกษา

- เขียนคำตอบตามโจทย์กำหนดด้วยลายมือ แล้วถ่ายรูป (นามสกุล .jpg) หรือไฟล์ pdf ส่งที่เว็บส่งการบ้านภาควิชา
- ตั้งชื่อไฟล์ในรูปแบบ assign\_x\_id เมื่อ x คือหมายเลข Assignment และ id คือ รหัสนักศึกษา  
(กรณีส่งหลายไฟล์ให้ตั้งชื่อเป็น assign\_01\_id\_a.jpg โดย a หมายถึง ลำดับไฟล์ แล้วทำการ zip รวมทุกไฟล์ส่งในงาน Assignment เดียวกันด้วยชื่อ assign\_01\_id.zip แทน )
- ส่งงานภายในวันเวลาที่กำหนด หากส่งเลยกำหนดให้ชี้แจงเหตุผลกับอ. ประจำ section (พิจารณาคะแนนตามเหตุผล)

จากฟังก์ชัน  $f(n)$  และ  $g(n)$  ที่กำหนดให้ต่อไปนี้ จงพิสูจน์หา Asymptotic Notation สำหรับฟังก์ชัน  $f(n)$  ตามที่กำหนดใน คอลัมน์สุดท้ายของตาราง

	$f(n)$	$g(n)$	Show that
1.	$6n^3$	$n^2$	$f(n) = \Theta(g(n))$ ?
2.	$7n + 8$	$n^2$	$f(n) = o(g(n))$ ?
3.	$3 \log n + 5$	$\log n$	$f(n) = O(g(n))$ ?
4.	$n^3 + n \log n$	$n^3$	$f(n) = \Theta(g(n))$ ?
5.	$(1/2)n^2 - 3n$	$n^2$	$f(n) = \Theta(g(n))$ ?
6.	$n^{\log 4}$	$3^{\log n}$	$f(n) = \Omega(g(n))$ ?

$$\begin{aligned} n^{\log_2 4} \\ = n^2 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} 3^{\log_3 n} \\ = n \end{aligned}$$



1.)  $f(n) = 6n^3$ ,  $g(n) = n^2$ .

Show that  $f(n) \in \Theta(g(n))$ .

Given  $f(n) = 6n^3$ , and  $g(n) = n^2$   
for all positive integer  $n$ .

To show that  $f(n) \in \Theta(g(n))$ , then find  
some constants  $c_1, c_2, n_0 > 0$ , such that

$$0 \leq c_1 \cdot g(n) \leq f(n) \leq c_2 \cdot g(n); \forall n \geq n_0 \quad (*)$$

case 1: consider  $c_1 \cdot g(n) \leq f(n)$

$$c_1 n^2 \leq 6n^3$$

$$6n \geq c_1 \quad (1)$$

Choose  $c_1 = 6$ ,  $n_0 = 1$ , then  $c_1, n_0$   
satisfy (1). Thus, this case is true.

case 2: consider  $f(n) \leq c_2 \cdot g(n)$

$$f(n) \leq c_2 \cdot n^2$$

$$6n \leq c_2 \quad (2)$$

Since we cannot find  $n_0$  that  $\forall n \geq n_0$   
because of (2), then it does not satisfy (\*).

$\therefore$  The statement  $f(n) \in \Theta(g(n))$  is false.

□

2.)  $f(n) = 7n+8$ ,  $g(n) = n^2$ .

Show that  $f(n) \in o(g(n))$ .

Given  $f(n) = 7n+8$ , and  $g(n) = n^2$   
for all positive integer  $n$ .

To show that  $f(n) \in o(g(n))$ , then we have  
to find some constants  $c, n_0$ , such that

$$0 \leq f(n) < c \cdot g(n); \forall n \geq n_0 \quad (*)$$

consider  $f(n) < c \cdot g(n)$

$$7n+8 < c \cdot n^2$$

$$\frac{7}{n} + \frac{8}{n^2} < c \quad (1)$$

choose  $c = 16$ ,  $n_0 = 1$ , then  $c$  and  $n_0$   
satisfy (1), which also satisfy (\*).

$\therefore$  The statement  $f(n) \in o(g(n))$  is true. □



$$3.) f(n) = 3 \log_2 n + 5, g(n) = \log_2 n.$$

Show that  $f(n) = O(g(n))$ .

Given  $f(n) = 3 \log_2 n + 5, g(n) = \log_2 n$ ;  
for all positive integer  $n$ .

To show that  $f(n) \in O(g(n))$ , then we have to find some constants  $c, n_0 > 0$ , such that

$$0 \leq f(n) \leq c \cdot g(n); \forall n \geq n_0 \quad (*)$$

consider  $f(n) \leq c \cdot g(n)$

$$3 \log_2 n + 5 \leq c \cdot \log_2 n$$

$$3 + \frac{5}{\log_2 n} \leq c; n > 1 \quad (1)$$

Choose  $c = 8, n_0 = 2$ , then  $c$  and  $n_0$

satisfy (1), which also satisfy (\*)

$\therefore$  The statement  $f(n) = O(g(n))$  is true.  $\square$

$$4.) f(n) = n^3 + n \log_2 n, g(n) = n^3.$$

Show that  $f(n) = \Theta(g(n))$ .

Given  $f(n) = n^3 + n \log_2 n, g(n) = n^3$ ;

for all positive integer  $n$ .

To show that  $f(n) \in \Theta(g(n))$ , then we have to find some constants  $c_1, c_2, n_0 > 0$ , such that

$$0 \leq c_1 g(n) \leq f(n) \leq c_2 g(n); \forall n \geq n_0 \quad (**)$$

Case 1: consider  $c_2 g(n) \leq f(n)$

$$c_2 n^3 \leq n^3 + n \log_2 n$$

$$c_2 \leq 1 + \frac{\log_2 n}{n^2} \quad (1)$$

choose  $c_2 = 1, n_0 = 1$ , then  $c_2$  and  $n_0$  satisfy (1).

Case 2: consider  $f(n) \leq c_1 g(n)$

$$n^3 + n \log_2 n \leq c_1 n^3$$

$$1 + \frac{\log_2 n}{n^2} \leq c_1 \quad (2)$$

choose  $c_1 = 2, n_0 = 1$ , then  $c_1$  and  $n_0$  satisfy (2).

Since both (1) and (2) are satisfied, then (\*) is satisfied.

$\therefore$  The statement  $f(n) = \Theta(g(n))$  is true.  $\square$



5.)  $f(n) = \frac{1}{2}n^2 - 3n$ ,  $g(n) = n^2$ .

Show that  $f(n) = \Theta(g(n))$ .

Given  $f(n) = \frac{1}{2}n^2 - 3n$ ,  $g(n) = n^2$ ;  
for all positive integer  $n$ .

To show that  $f(n) \in \Theta(g(n))$ , then we have to find such constants  $c_1, c_2, n_0 > 0$ , such that

$$0 \leq c_1 g(n) \leq f(n) \leq c_2 g(n); \forall n \geq n_0 (*)$$

Case 1: consider  $c_1 g(n) \leq f(n)$

$$c_1 n^2 \leq \frac{1}{2}n^2 - 3n$$

$$c_1 \leq \frac{1}{2} - \frac{3}{n} \quad (1)$$

Choose  $c_1 = \frac{1}{8}$ ,  $n_0 = 8$ , then

$$\frac{1}{8} \leq \frac{1}{2} - \frac{3}{8} = \frac{1}{8}$$

$c_1, n_0$  satisfy (1)

Case 2: consider  $f(n) \leq c_2 g(n)$

$$\frac{1}{2}n^2 - 3n \leq c_2 n^2$$

$$\frac{1}{2} - \frac{3}{n} \leq c_2$$

Choose  $c_2 = \frac{1}{2}$ ,  $n_0 = 8$ , then

$$\frac{1}{2} - \frac{3}{8} = \frac{1}{8} \leq \frac{1}{2}$$

$c_2, n_0$  satisfy (2)

Since (1) and (2) are satisfied, then (\*) is satisfied as well.

$\therefore$  The statement  $f(n) = \Theta(g(n))$  is true.

□

6.)  $f(n) = n^{\log_2 4}$ ,  $g(n) = 3^{\log_2 n}$ .

Show that  $f(n) = O(g(n))$ .

Given  $f(n) = n^{\log_2 4}$ ,  $g(n) = 3^{\log_2 n}$ ;  
for all positive integer  $n$ .

To show that  $f(n) \in O(g(n))$ , then we have to find such constants  $c, n_0 > 0$ , such that

$$0 \leq c g(n) < f(n); \forall n \geq n_0 (*)$$

Consider  $c g(n) < f(n)$

$$c \cdot 3^{\log_2 n} < n^{\log_2 4}$$

$$c \cdot n^{\log_2 3} < n^2$$

$$c < n^{2 - \log_2 3} \quad (1)$$

Choose  $c = \frac{1}{2}$ ,  $n_0 = 1$ , then  $c, n_0$  satisfy (1), that also satisfy (\*).

$\therefore$  The statement  $f(n) = O(g(n))$  is true.