

- Điền các thông tin về Họ Tên, Mã Sinh Viên, Lớp trước khi bắt đầu làm bài.
- Trình bày lời giải vào các khoảng trống sau đề bài. Sử dụng mặt sau nếu thiếu khoảng trống.
- Không sử dụng tài liệu. Không trao đổi, bàn bạc khi làm bài.
- Điểm bài kiểm tra này chiếm 20% tổng số điểm của môn học. Tổng điểm nhỏ hơn hoặc bằng 10 thì giữ nguyên, còn ngược lại thì tính là 10 điểm.

Họ và Tên: \_\_\_\_\_

Mã Sinh Viên: \_\_\_\_\_ Lớp: \_\_\_\_\_

Câu:	1	2	3	4	Tổng
Điểm tối đa:	3	3	3	3	12
Điểm:					

1. Cho mệnh đề  $(p \oplus q) \wedge (\neg p \leftrightarrow q)$  với  $p, q$  là các mệnh đề logic.
- (a) (1 điểm) Lập bảng chân trị cho mệnh đề trên.
- (b) (2 điểm) Hãy xây dựng một mệnh đề logic phức hợp tương đương với mệnh đề đã cho trong đó chỉ sử dụng các toán tử  $\neg, \wedge, \vee$ .

**Lời giải:**

- (a) Bảng chân trị cho mệnh đề  $(p \oplus q) \wedge (\neg p \leftrightarrow q)$ .

$p$	$q$	$\neg p$	$p \oplus q$	$\neg p \leftrightarrow q$	$(p \oplus q) \wedge (\neg p \leftrightarrow q)$
T	T	F	F	F	F
T	F	F	T	T	T
F	T	T	T	T	T
F	F	T	F	F	F

- (b) Từ các hàng có giá trị T trong bảng chân trị của  $(p \oplus q) \wedge (\neg p \leftrightarrow q)$ , ta xây dựng một dạng tuyển chuẩn tắc tương đương logic với nó.

- Ta xây dựng mệnh đề  $A_1$  thỏa mãn  $A_1 = T$  khi và chỉ khi  $p = T$  và  $q = F$ . Một mệnh đề như vậy có thể là  $A_1 = p \wedge \neg q$ .
- Ta xây dựng mệnh đề  $A_2$  thỏa mãn  $A_2 = T$  khi và chỉ khi  $p = F$  và  $q = T$ . Một mệnh đề như vậy có thể là  $A_2 = \neg p \wedge q$ .

- Theo bảng chân trị trên,  $(p \oplus q) \wedge (\neg p \leftrightarrow q)$  có giá trị đúng khi và chỉ khi  $A_1$  đúng hoặc  $A_2$  đúng. Do đó, mệnh đề  $A = A_1 \vee A_2 = (p \wedge \neg q) \vee (\neg p \wedge q)$  là một mệnh đề tương đương logic với  $(p \oplus q) \wedge (\neg p \leftrightarrow q)$ .  $A$  chỉ sử dụng các toán tử  $\neg, \wedge, \vee$  và do đó là một mệnh đề cần tìm.

2. (3 điểm) Cho  $S$  là tập được định nghĩa theo đệ quy như sau:

- $5 \in S$
- Nếu  $x \in S$  thì  $x + 5 \in S$

Gọi  $5\mathbb{Z}^+ = \{n \mid n \in \mathbb{Z}^+ \text{ và } n \text{ chia hết cho } 5\}$ . Chứng minh rằng  $S = 5\mathbb{Z}^+$ .

**Lời giải:** Ta chứng minh (a)  $5\mathbb{Z}^+ \subseteq S$  và (b)  $S \subseteq 5\mathbb{Z}^+$ .

(a) Ta chứng minh rằng với mọi  $n \in 5\mathbb{Z}^+$ ,  $n \in S$  bằng cách chứng minh phát biểu  $P(m)$  sau

$$5m \in S$$

đúng với mọi  $m \in \mathbb{Z}^+$ .

- **Bước cơ sở:**  $P(1)$  đúng vì theo định nghĩa của  $S$ , ta có  $5 \in S$ .
- **Bước quy nạp:** Giả sử  $P(k)$  đúng với số nguyên  $k \geq 1$  nào đó, nghĩa là  $5k \in S$ . Ta chứng minh  $P(k+1)$  đúng, nghĩa là  $5(k+1) \in S$ . Thật vậy, theo giả thiết quy nạp  $5k \in S$ , và do đó theo định nghĩa của  $S$  ta cũng có  $5k + 5 = 5(k+1) \in S$ .

Theo nguyên lý quy nạp, ta có điều cần chứng minh.

(b) Ta chứng minh phát biểu  $P(x)$  sau

$$x \in 5\mathbb{Z}^+$$

đúng với mọi  $x \in S$  bằng quy nạp theo cấu trúc.

- **Bước cơ sở:**  $5 = 5 \cdot 1 \in 5\mathbb{Z}^+$ .
- **Bước quy nạp:** Giả sử  $P(x)$  đúng với  $x \in S$  nào đó, nghĩa là  $x \in 5\mathbb{Z}^+$ . Ta chứng minh  $P(x+5)$  đúng. Thật vậy, theo giả thiết quy nạp,  $x = 5a$  với  $a \in \mathbb{Z}^+$ , và do đó  $x + 5 = 5(a+1) \in 5\mathbb{Z}^+$ .

Theo nguyên lý quy nạp, ta có điều cần chứng minh.

3. (3 điểm) Tìm các ví dụ của hàm  $f(n)$  thỏa mãn các điều kiện (a) – (d) tương ứng. Cụ thể, ở (a),

	$f(n)$ là $O(n^3)$	$f(n)$ không là $O(n^3)$
$f(n)$ là $\Omega(n^3)$	(a)	(b)
$f(n)$ không là $\Omega(n^3)$	(c)	(d)

bạn cần tìm ví dụ về một hàm  $f(n)$  đồng thời là  $O(n^3)$  và  $\Omega(n^3)$  và chứng minh ví dụ bạn tìm ra là đúng. Tương tự cho các phần (b), (c), và (d).

**Lời giải:**

	$f(n)$ là $O(n^3)$	$f(n)$ không là $O(n^3)$
$f(n)$ là $\Omega(n^3)$	$f(n) = n^3$	$f(n) = n^4$
$f(n)$ không là $\Omega(n^3)$	$f(n) = n^2$	$f(n) = n^{3+(-1)^n} = \begin{cases} n^2 & \text{nếu } n \text{ lẻ} \\ n^4 & \text{nếu } n \text{ chẵn} \end{cases}$

Các ví dụ cho các phần (a), (b), (c) khá dễ và các bạn có thể tự kiểm tra lại. Ta chứng minh ví dụ cho phần (d): hàm  $f(n)$  định nghĩa bởi

$$f(n) = n^{3+(-1)^n} = \begin{cases} n^2 & \text{nếu } n \text{ lẻ} \\ n^4 & \text{nếu } n \text{ chẵn} \end{cases}$$

là một hàm vừa không là  $O(n^3)$  vừa không là  $\Omega(n^3)$ . Nhắc lại rằng  $f(n)$  không là  $O(n^3)$  nếu với mọi hằng số  $C, k$ , tồn tại số nguyên  $n_{C,k} > k$  sao cho  $|f(n_{C,k})| > C|n_{C,k}^3|$ . Để chứng minh  $f(n)$  không là  $O(n^3)$ , ta chọn  $n_{C,k} = 2 \cdot (|C| + |k| + 1) > k$  và theo định nghĩa

$$\begin{aligned} |f(n_{C,k})| &= |n_{C,k}^4| \\ &= |n_{C,k}| \cdot |n_{C,k}^3| \\ &= 2 \cdot (|C| + |k| + 1) \cdot |n_{C,k}^3| \\ &> C|n_{C,k}^3|. \end{aligned}$$

Nhắc lại rằng  $f(n)$  không là  $\Omega(n^3)$  nếu với mọi hằng số  $C > 0, k$ , tồn tại số nguyên  $n_{C,k} > k$  sao cho  $|f(n_{C,k})| < C|n_{C,k}^3|$ . Để chứng minh  $f(n)$  không là  $\Omega(n^3)$ , ta chọn  $n_{C,k} = 2(|k| + \lceil 1/C \rceil) + 1 > k$  và theo định nghĩa

$$\begin{aligned} |f(n_{C,k})| &= |n_{C,k}^2| \\ &< C \cdot (2(|k| + \lceil 1/C \rceil) + 1) \cdot |n_{C,k}^2| \\ &= C|n_{C,k}^3|. \end{aligned}$$

4. Tìm công thức tường minh cho các tổng sau:

(a) (1 điểm)  $s(n) = \sum_{k=1}^n 5^k$

(b) (2 điểm)  $t(n) = \sum_{k=1}^n k5^k$

**Lời giải:**

(a) Ta có

$$\begin{aligned} s(n) &= 5^1 + 5^2 + \dots + 5^{n-1} + 5^n \\ 5s(n) &= 5^2 + \dots + 5^{n-1} + 5^n + 5^{n+1} \end{aligned}$$

Và do đó  $5s(n) - s(n) = 5^{n+1} - 5$ , suy ra  $s(n) = \frac{5^{n+1} - 5}{4}$ .

(b) • **Cách 1:**

$$\begin{aligned} t(n) &= 5 + 2 \cdot 5^2 + \dots + n \cdot 5^n \\ 5t(n) &= 5^2 + \dots + (n-1) \cdot 5^n + n \cdot 5^{n+1} \end{aligned}$$

Và do đó

$$\begin{aligned} t(n) - 5t(n) &= 5 + 5^2 + \dots + 5^n - n \cdot 5^{n+1} \\ &= \frac{5^{n+1} - 5}{4} - n \cdot 5^{n+1} \end{aligned}$$

Suy ra  $4t(n) = n \cdot 5^{n+1} - \frac{5^{n+1} - 5}{4}$ , và do đó

$$t(n) = \frac{(4n-1) \cdot 5^{n+1} + 5}{16}.$$

• **Cách 2:** Để tìm công thức tổng quát của  $t(n)$ , ta giải hệ thức truy hồi

$$t(n) = t(n-1) + n \cdot 5^n \quad (n \geq 1)$$

với điều kiện ban đầu  $t(1) = 5$ .

– **Tìm nghiệm  $t^{(h)}(n)$  của hệ thức thuần nhất  $t(n) = t(n-1)$ .** Đa thức đặc trưng của hệ thức này là  $r - 1 = 0$ . Do đó

$$t^{(h)}(n) = \alpha \cdot 1^n$$

với hằng số  $\alpha$  nào đó.

– **Tìm nghiệm riêng  $t^{(p)}(n)$  của hệ thức truy hồi ban đầu.** Chú ý rằng hệ thức có dạng  $t(n) = t(n-1) + F(n)$  với  $F(n) = (1 \cdot n + 0) \cdot 5^n$  và do đó một nghiệm riêng  $t^{(p)}(n)$  của hệ thức có dạng  $t^{(p)}(n) = (p_1 n + p_0) \cdot 5^n$  với các hằng số  $p_0, p_1$  nào đó. Thay nghiệm này vào hệ thức truy hồi, ta có

$$(p_1 n + p_0) \cdot 5^n = (p_1(n-1) + p_0) \cdot 5^{n-1} + n \cdot 5^n$$

Suy ra  $(4p_1 - 5)n + (4p_2 + p_1) = 0$  và do đó  $4p_1 - 5 = 0$  và  $4p_2 + p_1 = 0$ , suy ra  $p_1 = 5/4$  và  $p_2 = -5/16$ . Tóm lại,

$$t^{(p)}(n) = \left( \frac{5}{4}n - \frac{5}{16} \right) \cdot 5^n = \frac{5(4n-1)}{16} \cdot 5^n = \frac{(4n-1)5^{n+1}}{16}.$$

– Nghiệm  $t(n)$  của hệ thức đã cho có dạng

$$t(n) = t^{(p)}(n) + t^{(h)}(n) = \frac{(4n-1)5^{n+1}}{16} + \alpha \cdot 1^n.$$

Từ điều kiện ban đầu  $t(1) = 5$ , ta có

$$t(1) = \frac{(4 \cdot 1 - 1)5^{1+1}}{16} + \alpha \cdot 1^1 = \frac{15 \cdot 5 - 16\alpha}{16} = 5.$$

Suy ra  $\alpha = 5/16$ . Tóm lại,

$$t(n) = \frac{(4n-1)5^{n+1}}{16} + \frac{5}{16} \cdot 1^n = \frac{(4n-1)5^{n+1} + 5}{16}.$$