

COPYRIGHT NOTICE

THÔNG BÁO BẢN QUYỀN

© 2024 Duc A. Hoang (Hoàng Anh Đức)

COPYRIGHT (English):

This document is licensed under Creative Commons Attribution-ShareAlike 4.0 International (CC-BY-SA 4.0). You are free to share and adapt this material with appropriate attribution and under the same license.

This document is not up to date and may contain several errors or outdated information.

Last revision date: 2024-07-19

BẢN QUYỀN (Tiếng Việt):

Tài liệu này được cấp phép theo Giấy phép Quốc tế Creative Commons Attribution-ShareAlike 4.0 (CC-BY-SA 4.0). Bạn được tự do chia sẻ và chỉnh sửa tài liệu này với điều kiện ghi nguồn phù hợp và sử dụng cùng loại giấy phép.

Tài liệu này không được cập nhật và có thể chứa nhiều lỗi hoặc thông tin cũ.

Ngày sửa đổi cuối cùng: 2024-07-19



Creative Commons Attribution-ShareAlike 4.0 International

Môn thi: Toán rời rạc

Mã môn học: MAT3500

Số tín chỉ: 4

Đề số: 2

Lớp học phần: MAT3500 1, MAT3500 2

Ngành học: KHDL

Thời gian làm bài: 120 phút (không kể thời gian phát đề)

Chú ý: Đề gồm 5 câu/2 trang. Không sử dụng tài liệu. Điểm bài kiểm tra này chiếm 70% tổng số điểm của môn học. Cán bộ coi thi không giải thích gì thêm.

Câu 1. (1 điểm) Một tập C các toán tử logic được gọi là *đầy đủ* nếu mỗi mệnh đề phức hợp tương đương với một mệnh đề phức hợp chỉ sử dụng các toán tử trong C . Ví dụ, $C = \{\neg, \wedge, \vee\}$ là một tập các toán tử logic đầy đủ.

Với các mệnh đề logic p và q , *toán tử logic* NAND được định nghĩa như sau: $p \text{ NAND } q$ sai khi cả p và q đều đúng, và đúng trong tất cả các trường hợp còn lại. Để thấy rằng tập $D = \{\text{NAND}\}$ là một tập các toán tử logic đầy đủ, hãy chứng minh các tương đương logic sau.

(a) $\neg p \equiv p \text{ NAND } p$

(c) $p \wedge q \equiv (p \text{ NAND } q) \text{ NAND } (p \text{ NAND } q)$

(b) $p \wedge q \equiv \neg(p \text{ NAND } q)$

(d) $p \vee q \equiv (p \text{ NAND } p) \text{ NAND } (q \text{ NAND } q)$

Câu 2. (1 điểm) Cho các tập hợp A , B , và C . Chứng minh hoặc tìm phản ví dụ cho đẳng thức

$$A \setminus (B \setminus C) = (A \setminus B) \setminus C \quad (1)$$

Câu 3. (2 điểm) Cho n là số nguyên không âm. Để chứng minh $n^7 - n$ chia hết cho 21, hãy chứng minh các phát biểu sau với mọi số nguyên không âm n .

(a) $n^7 - n$ chia hết cho 3.

(b) $n^7 - n$ chia hết cho 7.

Câu 4. (3 điểm) Phương trình

$$x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 25 \quad (2)$$

có bao nhiêu nghiệm nguyên không âm thỏa mãn điều kiện $x_i \geq 0$ với mọi $i \in \{1, 2, 3, 4\}$ và

(a) $x_1 \geq 8$, $x_2 \geq 5$, và $x_3 \geq 2$.

(b) $x_1 \geq 10$ và $x_3 \leq 7$.

(c) $x_1 \leq 6$ và $x_2 \leq 12$.

Câu 5. (3 điểm)

- (a) Cho G là một đơn đồ thị phẳng có k thành phần liên thông. Giả sử G có n đỉnh, m cạnh, và một biểu diễn phẳng của G chia mặt phẳng ra thành r miền. Chứng minh rằng $n - m + r = k + 1$.
- (b) *Sắc số* của một đơn đồ thị vô hướng G , ký hiệu $\chi(G)$, là số màu nhỏ nhất có thể dùng để tô màu các đỉnh của G sao cho hai đỉnh kề nhau luôn có màu khác nhau. Chứng minh rằng với mọi $n \geq 3$

$$\chi(C_n) = \begin{cases} 2 & \text{nếu } n \text{ chẵn} \\ 3 & \text{nếu } n \text{ lẻ.} \end{cases} \quad (3)$$

ĐẠI HỌC QUỐC GIA HÀ NỘI
ĐẠI HỌC KHOA HỌC TỰ NHIÊN

ĐÁP ÁN VÀ THANG ĐIỂM
ĐỀ THI KẾT THÚC HỌC KÌ II, NĂM HỌC 2023-2024
Môn thi: Toán rời rạc

Mã môn học: **MAT3500** Số tín chỉ: **4** Đề số: **2**
Lớp học phần: **MAT3500 1, MAT3500 2** Ngành học: **KHDL**

Lời giải 1. [1 điểm]

<p>(a) Dùng bảng chân trị. Hai mệnh đề tương đương logic khi các giá trị của chúng ở các hàng tương ứng trong bảng chân trị là giống nhau.</p> <table><tr><td>p</td><td>$\neg p$</td><td>$p \text{ NAND } p$</td></tr><tr><td>T</td><td>F</td><td>F</td></tr><tr><td>F</td><td>T</td><td>T</td></tr></table>	p	$\neg p$	$p \text{ NAND } p$	T	F	F	F	T	T	0.25																
p	$\neg p$	$p \text{ NAND } p$																								
T	F	F																								
F	T	T																								
<p>(b) Dùng bảng chân trị. Hai mệnh đề tương đương logic khi các giá trị của chúng ở các hàng tương ứng trong bảng chân trị là giống nhau.</p> <table><tr><td>p</td><td>q</td><td>$p \wedge q$</td><td>$\neg(p \wedge q)$</td><td>$p \text{ NAND } q$</td></tr><tr><td>T</td><td>T</td><td>T</td><td>F</td><td>F</td></tr><tr><td>T</td><td>F</td><td>F</td><td>T</td><td>T</td></tr><tr><td>F</td><td>T</td><td>F</td><td>T</td><td>T</td></tr><tr><td>F</td><td>F</td><td>F</td><td>T</td><td>T</td></tr></table>	p	q	$p \wedge q$	$\neg(p \wedge q)$	$p \text{ NAND } q$	T	T	T	F	F	T	F	F	T	T	F	T	F	T	T	F	F	F	T	T	0.25
p	q	$p \wedge q$	$\neg(p \wedge q)$	$p \text{ NAND } q$																						
T	T	T	F	F																						
T	F	F	T	T																						
F	T	F	T	T																						
F	F	F	T	T																						
<p>(c)</p> <div><div>$p \wedge q \equiv \neg(p \text{ NAND } q)$$\equiv (p \text{ NAND } q) \text{ NAND } (p \text{ NAND } q)$</div><div>Câu (b) Câu (a)</div></div>	0.25																									
<p>(d)</p> <div><div>$p \vee q \equiv \neg(\neg p \wedge \neg q)$$\equiv \neg p \text{ NAND } \neg q$$\equiv (p \text{ NAND } p) \text{ NAND } (q \text{ NAND } q)$</div><div>Luật De Morgan Câu (b) Câu (a)</div></div>	0.25																									

Lời giải 2. [1 điểm]

<p>Ta chỉ ra một phản ví dụ cho đẳng thức $A \setminus (B \setminus C) = (A \setminus B) \setminus C$. Chọn $A = \{1, 2, 3\}$, $B = \{1, 2\}$, và $C = \{1\}$. Ta có</p> $\begin{aligned} A \setminus (B \setminus C) &= \{1, 2, 3\} \setminus (\{1, 2\} \setminus \{1\}) \\ &= \{1, 2, 3\} \setminus \{2\} \\ &= \{1, 3\} \end{aligned}$ <p>và</p> $\begin{aligned} (A \setminus B) \setminus C &= (\{1, 2, 3\} \setminus \{1, 2\}) \setminus \{1\} \\ &= \{3\} \setminus \{1\} \\ &= \{3\}. \end{aligned}$ <p>Do đó, $A \setminus (B \setminus C) \neq (A \setminus B) \setminus C$.</p>	1
---	----------

Lời giải 3.

[2 điểm]

(a) Nếu n chia hết cho 3 thì hiển nhiên $n^7 - n$ cũng thế. Ta xét trường hợp n không chia hết cho 3. Theo Định lý Fermat nhỏ, $n^2 \equiv 1 \pmod{3}$. Do đó, $n^7 = (n^2)^3 n \equiv n \pmod{3}$. Suy ra $n^7 - n$ chia hết cho 3.	1
(b) Theo Định lý Fermat nhỏ, $n^7 \equiv n \pmod{7}$. Suy ra $n^7 - n$ chia hết cho 7.	1

Lời giải 4. Chú ý rằng mỗi nghiệm của (2) là một bộ các số nguyên không âm (x_1, x_2, x_3, x_4) .

[3 điểm]

<p>(a) Đặt $x'_1 = x_1 - 8 \geq 0$, $x'_2 = x_2 - 5 \geq 0$, và $x'_3 = x_3 - 2 \geq 0$. Phương trình (2) tương đương với</p> $x'_1 + x'_2 + x'_3 + x_4 = 25 - 8 - 5 - 2 = 10 \quad (4)$ <p>trong đó x'_1, x'_2, x'_3, và x_4 là các số nguyên không âm. Do đó, số nghiệm của (2) thỏa mãn $x_1 \geq 8, x_2 \geq 5, x_3 \geq 2$, và $x_4 \geq 0$ bằng với số nghiệm của (4) thỏa mãn $x'_1 \geq 0, x'_2 \geq 0, x'_3 \geq 0$, và $x_4 \geq 0$, và bằng $C_{10+4-1}^{4-1} = C_{13}^3 = 286$.</p>	1
<p>(b) Gọi U là tập hợp các nghiệm của (2) thỏa mãn $x_1 \geq 10, x_2 \geq 0, x_3 \geq 0$, và $x_4 \geq 0$. Gọi A là tập hợp các nghiệm của (2) thỏa mãn $x_1 \geq 10, x_2 \geq 0, 0 \leq x_3 \leq 7$, và $x_4 \geq 0$. Ta cần tính A. Chú ý rằng $\bar{A} = U \setminus A$ là tập hợp các nghiệm của (2) thỏa mãn $x_1 \geq 10, x_2 \geq 0, x_3 \geq 8$, và $x_4 \geq 0$. Thêm vào đó, $A = U - \bar{A}$. Đặt $x'_1 = x_1 - 10 \geq 0$. Tương tự như câu (a), U chính là số nghiệm của phương trình $x'_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 25 - 10 = 15$ thỏa mãn $x'_1 \geq 0, x_2 \geq 0, x_3 \geq 0$, và $x_4 \geq 0$. Do đó, $U = C_{15+4-1}^{4-1} = C_{18}^3 = 816$. Đặt $x'_3 = x_3 - 8 \geq 0$. Tương tự như câu (a), \bar{A} chính là số nghiệm của phương trình $x'_1 + x_2 + x'_3 + x_4 = 25 - 10 - 8 = 7$ thỏa mãn $x'_1 \geq 0, x_2 \geq 0, x'_3 \geq 0$, và $x_4 \geq 0$. Do đó, $\bar{A} = C_{7+4-1}^{4-1} = C_{10}^3 = 120$. Do đó, $A = U - \bar{A} = 816 - 120 = 696$.</p>	1

(c)

Cách 1: Gọi U là tập hợp các nghiệm của (2) thỏa mãn $x_i \geq 0$ với mọi $i \in \{1, 2, 3, 4\}$. Gọi A là tập hợp các nghiệm của (2) thỏa mãn $0 \leq x_1 \leq 6$ và $x_i \geq 0$ với mọi $i \in \{2, 3, 4\}$. Gọi B là tập hợp các nghiệm của (2) thỏa mãn $0 \leq x_2 \leq 12$ và $x_i \geq 0$ với mọi $i \in \{1, 3, 4\}$. Ta cần tính $|A \cap B|$.

Ta có $\bar{A} = U \setminus A$, $\bar{B} = U \setminus B$, và $\overline{A \cap B} = U \setminus (A \cap B)$. Theo luật De Morgan, ta cũng có $\overline{A \cap B} = \bar{A} \cup \bar{B}$. Theo quy tắc bù trừ, $|\bar{A} \cup \bar{B}| = |\bar{A}| + |\bar{B}| - |\bar{A} \cap \bar{B}|$. Do đó, ta cũng có $|A \cap B| = |U| - |\bar{A} \cap \bar{B}| = |U| - |\bar{A} \cup \bar{B}| = |U| - |\bar{A}| - |\bar{B}| + |\bar{A} \cap \bar{B}|$.

Ta có $|U| = C_{25+4-1}^{4-1} = C_{28}^3 = 3276$.

Chú ý rằng \bar{A} là tập hợp các nghiệm của (2) thỏa mãn $x_1 \geq 7$ và $x_i \geq 0$ với mọi $i \in \{2, 3, 4\}$. Đặt $x'_1 = x_1 - 7 \geq 0$. Tương tự câu (a), $|\bar{A}|$ bằng số nghiệm của phương trình $x'_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 25 - 7 = 18$ thỏa mãn $x'_1 \geq 0$ và $x_i \geq 0$ với mọi $i \in \{2, 3, 4\}$. Do đó, $|\bar{A}| = C_{18+4-1}^{4-1} = C_{21}^3 = 1330$.

Chú ý rằng \bar{B} là tập hợp các nghiệm của (2) thỏa mãn $x_2 \geq 13$ và $x_i \geq 0$ với mọi $i \in \{1, 3, 4\}$. Đặt $x'_2 = x_2 - 13 \geq 0$. Tương tự câu (a), $|\bar{B}|$ bằng số nghiệm của phương trình $x_1 + x'_2 + x_3 + x_4 = 25 - 13 = 12$ thỏa mãn $x'_2 \geq 0$ và $x_i \geq 0$ với mọi $i \in \{1, 3, 4\}$. Do đó, $|\bar{B}| = C_{12+4-1}^{4-1} = C_{15}^3 = 455$.

Chú ý rằng $\bar{A} \cap \bar{B}$ là tập hợp các nghiệm của (2) thỏa mãn $x_1 \geq 7$, $x_2 \geq 13$ và $x_i \geq 0$ với mọi $i \in \{3, 4\}$. Đặt $x'_1 = x_1 - 7 \geq 0$ và $x'_2 = x_2 - 13 \geq 0$. Tương tự câu (a), $|\bar{A} \cap \bar{B}|$ bằng số nghiệm của phương trình $x'_1 + x'_2 + x_3 + x_4 = 25 - 13 - 7 = 5$ thỏa mãn $x'_1 \geq 0$, $x'_2 \geq 0$, và $x_i \geq 0$ với mọi $i \in \{3, 4\}$. Do đó, $|\bar{A} \cap \bar{B}| = C_{5+4-1}^{4-1} = 56$.

Do đó, $|A \cap B| = |U| - |\bar{A}| - |\bar{B}| + |\bar{A} \cap \bar{B}| = 3276 - 1330 - 455 + 56 = 1547$.

Cách 2: Số nghiệm của (2) thỏa mãn $0 \leq x_1 \leq 6$, $0 \leq x_2 \leq 12$, $x_3 \geq 0$, và $x_4 \geq 0$ là hệ số của x^{25} trong hàm sinh

$$\begin{aligned} G(x) &= (x^0 + x^1 + \cdots + x^6)(x^0 + x^1 + \cdots + x^{12})(x^0 + x^1 + \cdots + x^{25})^2 \\ &= (1 - x^7 - x^{13} + x^{20})(1 - 2x^{26} + x^{52})(1 - x)^{-4} \end{aligned}$$

Chú ý rằng hệ số của x^r trong khai triển của $(1 - x)^{-4}$ là $(-1)^r C_{-4}^r = (-1)^r ((-1)^r C_{4+r-1}^r) = C_{r+3}^r$. Để có x^{25} trong khai triển của $G(x)$ ta có thể

- (i) Nhân x^0 trong $1 - x^7 - x^{13} + x^{20}$ với x^0 trong $1 - 2x^{26} + x^{52}$ và với x^{25} trong khai triển của $(1 - x)^{-4}$. Hệ số $c_{(i)}$ của x^{25} ở đây là hệ số của x^{25} trong khai triển của $(1 - x)^{-4}$.
- (ii) Nhân x^7 trong $1 - x^7 - x^{13} + x^{20}$ với x^0 trong $1 - 2x^{26} + x^{52}$ và với x^{18} trong khai triển của $(1 - x)^{-4}$. Hệ số $c_{(ii)}$ của x^{25} ở đây là hệ số của x^{18} trong khai triển của $(1 - x)^{-4}$.
- (iii) Nhân x^{13} trong $1 - x^7 - x^{13} + x^{20}$ với x^0 trong $1 - 2x^{26} + x^{52}$ và với x^{12} trong khai triển của $(1 - x)^{-4}$. Hệ số $c_{(iii)}$ của x^{25} ở đây là hệ số của x^{12} trong khai triển của $(1 - x)^{-4}$.
- (iv) Nhân x^{20} trong $1 - x^7 - x^{13} + x^{20}$ với x^0 trong $1 - 2x^{26} + x^{52}$ và với x^5 trong khai triển của $(1 - x)^{-4}$. Hệ số $c_{(iv)}$ của x^{25} ở đây là hệ số của x^5 trong khai triển của $(1 - x)^{-4}$.

Hệ số của x^{25} trong khai triển của $G(x)$ là $c_{(i)} - c_{(ii)} - c_{(iii)} + c_{(iv)} = C_{28}^{25} - C_{21}^{18} - C_{15}^{12} + C_8^5 = 1547$.

Lời giải 5.

[3 điểm]

<p>(a) Gọi $G_i, 1 \leq i \leq k$, là các thành phần liên thông của G. Giả sử G_i có n_i đỉnh, m_i cạnh, và một biểu diễn phẳng của G_i chia mặt phẳng thành r_i miền, với $i \in \{1, 2, \dots, k\}$. Theo công thức Euler, với $i \in \{1, 2, \dots, k\}$, $n_i - m_i + r_i = 2$. Thêm vào đó, ta cũng có $n = \sum_{i=1}^k n_i$, $m = \sum_{i=1}^k m_i$, và $r = \sum_{i=1}^k r_i - k + 1$ (do các biểu diễn phẳng của G_i ($1 \leq i \leq k$) có chung miền vô hạn). Do đó,</p> $ \begin{aligned} n - m + r &= \sum_{i=1}^k n_i - \sum_{i=1}^k m_i + \left(\sum_{i=1}^k r_i - k + 1 \right) \\ &= \sum_{i=1}^k (n_i - m_i + r_i) - k + 1 \\ &= 2k - k + 1 \\ &= k + 1. \end{aligned} $	<p>1.5</p>
<p>(b) Giả sử $V(C_n) = \{v_1, \dots, v_n\}$ và $E(C_n) = \{v_1v_2, \dots, v_{n-1}v_n, v_nv_1\}$. Ta chứng minh nếu n chẵn thì $\chi(C_n) = 2$. Thật vậy, $f : V(C_n) \rightarrow \{0, 1\}$ định nghĩa bởi $f(v_i) = 0$ nếu i chẵn và $f(v_i) = 1$ nếu i lẻ là một cách tô màu đồ thị C_n bằng hai màu 0 và 1. Thêm vào đó, do C_n có ít nhất một cạnh, ta không thể tô màu tất cả các đỉnh của C_n chỉ bằng một màu. Do đó, $\chi(C_n) = 2$. Ta chứng minh nếu n lẻ thì $\chi(C_n) = 3$. Thật vậy, $g : V(C_n) \rightarrow \{0, 1, 2\}$ định nghĩa bởi $g(v_i) = 0$ nếu i chẵn, $g(v_i) = 1$ nếu $i < n$ lẻ, và $g(v_n) = 2$ là một cách tô màu đồ thị C_n bằng ba màu 0, 1, và 2. Ta chứng minh rằng không thể tô màu các đỉnh của C_n chỉ bằng hai màu. Thật vậy, giả sử phản chứng rằng có một cách tô màu các đỉnh của đồ thị C_n bằng hai màu 0 và 1. Không mất tính tổng quát, giả sử v_1 có màu 1. Do v_2 kề với v_1, v_2 phải có màu 0. Do v_3 kề với v_2 và ta chỉ có hai màu 0 và 1, v_3 có màu 1. Áp dụng lý luận tương tự, ta suy ra được các đỉnh v_i với i lẻ phải có màu 1 và với i chẵn phải có màu 0, với $1 \leq i \leq n$. Do n lẻ, v_n cũng có màu 1. Đây là một mâu thuẫn vì v_1 cũng có màu 1 và $v_nv_1 \in E(C_n)$. Do đó, không thể tô màu các đỉnh của C_n chỉ bằng hai màu. Suy ra $\chi(C_n) = 3$.</p>	<p>1.5</p>

Hà Nội, ngày 20 tháng 05 năm 2024
 NGƯỜI LÀM ĐÁP ÁN
 (ký và ghi rõ họ tên)

Hoàng Anh Đức