ĐẠI HỌC HUẾ KHOA KỸ THUẬT VÀ CÔNG NGHỆ

ĐỀ KIỂM TRA HỌC PHẦN

PHÂN TÍCH VÀ THIẾT KẾ CSDL

Họ và tên: Sử Thành Công Lớp: KHDL&TTNT K1

Câu 1: Cho 2 lược đồ quan hệ R_1 = ABCDE và R_2 = DEGH, 2 quan hệ r_1 và r_2 lần lượt xác định trên R_1 và R_2 .

		\mathbf{r}_1		
A	В	C	D	E
2	1	2	1	1
2	2	3	2	3
3	3	2	1	2
4	2	4	2	3

\mathbf{R}_2						
D	E	G	Н			
2	1	1	1			
3	2	2	1			
2	3	1	1			
1	1	2	3			

- 1. Tính $\Pi_{ADE}(r1) > (r2)$
- $\mathbf{r}_3 = \mathbf{r}_1 > < |\mathbf{r}_2|$: (phép nối tự nhiên)

		\mathbf{r}_1			
A	В	C	D	E	
2	1	2	1	1	
2	2	3	2	3	
3	3	2	1	2	
4	2	4	2	3	

R_2							
D	E	G	Н				
2	1	1	1				
3	2	2	1				
2	3	1	1				
1	1	2	3				

 \mathbf{r}_3

A	В	C	D	E	G	H
2	1	2	1	1	2	3
2	2	3	2	3	1	1
4	2	4	2	3	1	1

- $\Pi_{ADE}(\mathbf{r1}) < |\mathbf{r2}| = \Pi_{ADE}(\mathbf{r3})$ (Phép chiếu của quan hệ r trên các thuộc tính ADE)

 $\Pi_{ADE}(r1|><|r2|)$

A	D	E
2	1	1
2	2	3
4	2	3

2. Tìm 1 khóa của quan hệ r₁

- Quan hệ r₁ có các thuộc tính và các giá trị kèm theo:

$$A{2,2,3,4}$$
 (Lặp giá trị 1) $D{1,2,1,2}$ (Lặp giá trị 1 và 2)

$$\mathbf{B}$$
{1,2,3,2} (Lặp giá trị 2) \mathbf{E} {1,3,2,3} (Lặp giá trị 3)

C{2,3,2,4} (Lặp giá trị 2)

⇒ Vì mỗi thuộc tính của quan hệ r₁ đều có giá trị trùng lặp, vì vậy khóa của quan hệ r₁ phải có ít nhất 2 thuộc tính.

- Xét cặp thuộc tính **AB** ta có:

	A	В
t_1	2	1
t_2	2	2
t ₃	3	3
t ₄	4	2

Vì
$$t_1 \{2,1\} \neq t_2 \{2,2\} \neq t_3 \{3,3\} \neq t_4 \{4,2\}$$

➡ AB là 1 khóa của quan hệ r₁ vì cặp thuộc tính AB không chứa giá trị trùng lặp

3. EG có phải là 1 khóa của quan hệ r2 không? Vì sao?

- Xét cặp thuộc tính **EG** ta có:

	E	G
t_1	1	1
t_2	2	2
t ₃	3	1
t ₄	1	2

$$Vi\ t_1\ \{1,1\} \neq t_2\ \{2,2\} \neq t_3\ \{3,1\} \neq t_4\ \{1,2\}$$

⇒ **EG là 1 khóa của quan hệ r**2 vì cặp thuộc tính EG không chứa giá trị trùng lặp

Câu 2: Cho lược đồ quan hệ R = ABCDEGH và tập các phụ thuộc hàm F xác định trên R. $F = \{A \rightarrow D, AB \rightarrow DE, CE \rightarrow G, E \rightarrow H, CD \rightarrow B, E \rightarrow A\}$

1. Chứng minh rằng AC→DE∈F+

• Sử dụng bao đóng của tập thuộc tính:

Đặt
$$G = F$$
, $T_1 = AC$

Xét A→D ∈ G: A⊆
$$T_1$$
, D $\not\subset T_1$

Đặt
$$T_2 = T_1 \cup D = ACD$$

Xét CD→B ∈ G: CD
$$\subseteq$$
 T₂, B $\not\subset$ T₁

Đặt
$$T_3 = T_2 \cup B = ABCD$$

Như vậy $T_3 = (AC)^+ = ABCD \implies AC \rightarrow DE \in F^+$

• Sử dụng hệ tiên đề Amstrong:

Ta có:

-
$$\begin{cases} A \to D \\ CD \to B \end{cases} => AC \to B \; (Giả bắc cầu)$$

- AC
$$\rightarrow$$
 B => AAC \rightarrow AB (Gia tăng: Thêm A vào 2 vế với A)

$$\Leftrightarrow$$
 AC \rightarrow AB (A \subseteq AC)

-
$$\begin{cases} AC \to AB \\ AB \to DE \end{cases} => AC \to DE \text{ (Giả bắc cầu)}$$

Như vậy $AC \rightarrow DE \in F^+$

2. AE có phải là 1 khóa của lược đồ quan hệ R không?

$$F = \{A \rightarrow D, AB \rightarrow DE, CE \rightarrow G, E \rightarrow H, CD \rightarrow B, E \rightarrow A\}$$

Đặt
$$G = F$$
, $T_1 = AE$

Xét A→D ∈ G: A⊆
$$T_1$$
, D $\not\subset T_1$

Đặt
$$T_2 = T_1 \cup D = ADE$$

Xét AB→DE ∈ G: B⊄ T_2 => Không đủ điều kiện để xét tiếp

Xét $CE \rightarrow G \in G$: $C \not\subset T_2 => Không đủ điều kiện để xét tiếp$

Xét E→H ∈ G: E
$$\subseteq$$
 T₂, H $\not\subset$ T₁

Đặt
$$T_3 = T_2 \cup H = ADEH$$

Xét CD→B ∈ G: C $\not\subset$ T₃ => Không đủ điều kiện để xét tiếp

Xét E→A ∈ G: A ⊆ T_1 => Không đổi

Như vậy $(AE)^+ = T_3 = ADEH \neq R$ suy ra AE không phải là một khóa của lược đồ quan hệ R.

3. Tìm tất cả các khóa của lược đồ quan hệ R.

U = ABCDEGH

$$F = \{A \rightarrow D, AB \rightarrow DE, CE \rightarrow G, E \rightarrow H, CD \rightarrow B, E \rightarrow A\}$$

Các thuộc tính ở vế trái: $L = \{ABCDE\}$

Các thuộc tính ở vế phải: R = {ABDEGH}

$$L \cap R = \{ABDE\}$$

$$U\backslash R = \{C\} => \{C\}^+_F = C \neq U^+$$

$$U \setminus R \subseteq K \subseteq (U \setminus R) \cup (L \cap R)$$

$$\{C\} \subseteq K \subseteq \{C\} \cup \{ABDE\}$$

Xi	$U \setminus R \cup X_i$	$(U \backslash R \cup X_i)^{\scriptscriptstyle +}$	Siêu khóa	Khóa
Ø	С	С		
A	CA	ABCDEGH = U	CA	CA
В	СВ	BC		
D	CD	BCD		
Е	CE	ABCDEGH = U	CE	CE

Ta có các khóa: {CA, CE}

4. Phép tách ρ ={(ABCD), (CDE), (DEG), (DH)} có bảo toàn thông tin hay không?

U = ABCDEGH

$$F = \{A \rightarrow D, AB \rightarrow DE, CE \rightarrow G, E \rightarrow H, CD \rightarrow B, E \rightarrow A\}$$

 $\rho = \{(ABCD), (CDE), (DEG), (DH)\}$

• Điền a1, a2,..., a7

	A	В	C	D	E	G	Н
$Q_1 = ABCD$	a1	a2	a3	a4			
$Q_2 = CDE$			a3	a4	a5		
$Q_3 = DEG$				a4	a5	a6	
$Q_4 = DH$				a4			a7

• Điền b1, b2,...,b7

	A	В	C	D	E	G	Н
$Q_1 = ABCD$	a1	a2	a3	a4	b1	b2	b 3
$Q_2 = CDE$	b4	b5	a3	a4	a5	b6	b 7
$Q_3 = DEG$	b8	b9	b10	a4	a5	a6	b11
$Q_4 = DH$	b12	b13	b14	a4	b15	b16	a7

Duyệt lượt 1:

• Sửa bảng giá trị để thỏa mãn A→D (Không đổi)

	A	В	C	D	E	G	H
$Q_1 = ABCD$	a1	a2	a3	a4	b1	b2	b3
$Q_2 = CDE$	b4	b5	a3	a4	a5	b6	b7
$Q_3 = DEG$	b8	b9	b10	a4	a5	a6	b11
$Q_4 = DH$	b12	b13	b14	a4	b15	b16	a7

• Sửa bảng giá trị để thỏa mãn AB→DE (Không đổi)

	A	В	C	D	E	G	H
$Q_1 = ABCD$	a1	a2	a3	a4	b1	b2	b3
$Q_2 = CDE$	b4	b5	a3	a4	a5	b6	b7
$Q_3 = DEG$	b8	b9	b10	a4	a5	a6	b11
$Q_4 = DH$	b12	b13	b14	a4	b15	b16	a7

• Sửa bảng giá trị để thỏa mãn CE→G (Không đổi)

	A	В	С	D	E	G	Н
$Q_1 = ABCD$	a1	a2	a3	a4	b1	b2	b3
$Q_2 = CDE$	b4	b5	a3	a4	a5	b6	b7
$Q_3 = DEG$	b8	b9	b10	a4	a5	a6	b11
$Q_4 = DH$	b12	b13	b14	a4	b15	b16	a7

• Sửa bảng giá trị để thỏa mãn E→H (b11 thành b7)

	A	В	С	D	E	G	Н
$Q_1 = ABCD$	a1	a2	a3	a4	b1	b2	b3
$Q_2 = CDE$	b4	b5	a3	a4	a5	b6	b7
$Q_3 = DEG$	b8	b9	b10	a4	a5	a6	b7
$Q_4 = DH$	b12	b13	b14	a4	b15	b16	a7

• Sửa bảng giá trị để thỏa mãn CD→B (b5 thành a2)

	A	В	C	D	E	G	H
$Q_1 = ABCD$	a1	a2	a3	a4	b1	b2	b3
$\mathbf{Q}_2 = \mathbf{CDE}$	b4	a2	a3	a4	a5	b6	b7
$Q_3 = DEG$	b8	b9	b10	a4	a5	a6	b7
$Q_4 = DH$	b12	b13	b14	a4	b15	b16	a7

• Sửa bảng giá trị để thỏa mãn E→A (b8 thành b4)

	A	В	C	D	E	G	H
$Q_1 = ABCD$	a1	a2	a3	a4	b1	b2	b3
$Q_2 = CDE$	b4	a2	a3	a4	a5	b6	b7
$Q_3 = DEG$	b4	b9	b10	a4	a5	a6	b7
$Q_4 = DH$	b12	b13	b14	a4	b15	b16	a7

Duyệt lượt 2:

• Sửa bảng giá trị để thỏa mãn A→D (Không đổi)

<u>&&</u>				<u> </u>			
	A	В	C	D	E	G	H
$Q_1 = ABCD$	a1	a2	a3	a4	b1	b2	b3
$\mathbf{Q}_2 = \mathbf{CDE}$	b4	a2	a3	a4	a5	b6	b7
$Q_3 = DEG$	b4	b9	b10	a4	a5	a6	b7
$Q_4 = DH$	b12	b13	b14	a4	b15	b16	a7

• Sửa bảng giá trị để thỏa mãn E→H (Không đổi)

	A	В	C	D	E	G	H
$Q_1 = ABCD$	a1	a2	a3	a4	b1	b2	b3
$Q_2 = CDE$	a1	a2	a3	a4	a5	b6	b7
$Q_3 = DEG$	a1	b9	b10	a4	a5	a6	b7
$Q_4 = DH$	b12	b13	b14	a4	b15	b16	a7

• Sửa bảng giá trị để thỏa mãn CD→B (Không đổi)

	\mathcal{O}			\			
	A	В	C	D	E	G	H
$Q_1 = ABCD$	a1	a2	a3	a4	b1	b2	b3
$Q_2 = CDE$	a1	a2	a3	a4	a5	b6	b7
$Q_3 = DEG$	a1	b9	b10	a4	a5	a6	b7
$Q_4 = DH$	b12	b13	b14	a4	b15	b16	a7

• Sửa bảng giá trị để thỏa mãn **CD→B** (Không đổi)

	00.			(
	A	В	C	D	\mathbf{E}	G	H
$Q_1 = ABCD$	al	a2	a3	a4	b1	b2	b3
$\mathbf{Q}_2 = \mathbf{CDE}$	a1	a2	a3	a4	a5	b6	b7
$Q_3 = DEG$	a1	b9	b10	a4	a5	a6	b7
$Q_4 = DH$	b12	b13	b14	a4	b15	b16	a7

• Sửa bảng giá trị để thỏa mãn E→A (Không đổi)

			,				
	A	В	C	D	E	G	H
$Q_1 = ABCD$	a1	a2	a3	a4	b1	b2	b3
$Q_2 = CDE$	a1	a2	a3	a4	a5	b6	b7
$Q_3 = DEG$	a1	b9	b10	a4	a5	a6	b7
$Q_4 = DH$	b12	b13	b14	a4	b15	b16	a7

Xét bảng kết quả: Ta thấy trong bảng trên không có hàng nào chứa giá trị toàn $a_i = (i=1,...,n)$. Vì vậy **Phép tách** $\rho = \{(ABCD), (CDE), (DEG), (DH)\}$ không bảo toàn thông tin.

5. Xác định dạng chuẩn cao nhất của R

 $F = \{A \rightarrow D, AB \rightarrow DE, CE \rightarrow G, E \rightarrow H, CD \rightarrow B, E \rightarrow A\}$

Các thuộc tính ở vế trái: L = {ABCDE}

Các thuộc tính ở vế phải: R = {ABDEGH}

Ta có các khóa: {CA} và {CE}

Các thuộc tính không khóa: {BDGH}

	BCNF	3NF	2NF	1NF
A→D	-	-	-	+
AB→DE	-	-	-	+
CE→G	+	+	+	+
Е→Н	-	-	+	+
CD→B	-	-	-	+
E→A	-	+	-	+
Kết luận	Không	Không	Không	Có

Kết luận: Dạng chuẩn cao nhất của lược đồ R là 1NF.