

TRƯỜNG ĐẠI HỌC CÔNG NGHỆ THÔNG TIN KHOA HỆ THỐNG THÔNG TIN

MÔN CƠ SỞ DỮ LIỆU - IT004

CHƯƠNG 6: PHỤ THUỘC HÀM VÀ DẠNG CHUẨN

ThS. TA VIỆT PHƯƠNG phuongtv@uit.edu.vn

Nội dung

- 1. Các vấn đề gặp phải khi tổ chức CSDL
- 2. Phụ thuộc hàm
- 3. Dạng chuẩn
- 4. Kết luận

Trước khi bàn về dạng chuẩn của một cơ sở dữ liệu, chúng ta hãy phân tích xem tại sao trong một lược đồ quan hệ lại tồn tại những vấn đề rắc rối. Chẳng hạn cho lược đồ quan hệ Thi (masv, mamh, hoten, tenmonhoc, diem) Một khóa chính: (masv, mamh)

MASV	<u>MAMH</u>	HOTEN	TENMONHOC	DIEM
SV01	CSDL	Trần Đăng Dương	Cơ sở dữ liệu	7
SV01	HDT	Trần Đăng Dương	Hướng đối tượng	2
SV01	XSTK	Trần Đăng Dương	Xác suất thống kê	7
SV02	CTRR	Lê Quang Hùng	Cấu trúc rời rạc	9
SV02	XSTK	Lê Quang Hùng	Xác suất thống kê	5
SV03	CSDL	Đỗ Phú Quí	Cơ sở dữ liệu	5

Bất thường khi sửa dữ liệu (update anomaly): do hậu quả của dư thừa dữ liệu, mỗi khi cập nhật tên của một sinh viên trong một bộ nào đó nhưng vẫn còn tên cũ trong những bộ khác. Vì vậy trong CSDL sẽ xuất hiện một sinh viên sẽ có nhiều tên

MASV	<u>MAMH</u>	HOTEN	TENMONHOC	DIEM
SV01	CSDL	Trần Đăng Dương	Cơ sở dữ liệu	7
SV01	HDT	Đặng Thành An	Hướng đối tượng	2
SV01	XSTK	Trần Đăng Dương	Xác suất thống kê	7
SV02	CTRR	Lê Quang Hùng	Cấu trúc rời rạc	9
SV02	XSTK	Lê Quang Hùng	Xác suất thống kê	5
SV03	CSDL	Đỗ Phú Quí	Cơ sở dữ liệu	5

Bất thường khi thêm dữ liệu (insertion anomaly): Một sinh viên mới mà chưa dự thi môn học nào thì thông tin về sinh viên này không thể thêm vào quan hệ THI, vì khi thêm vào thì mamh phải có giá trị null, mà mamh là thuộc tính khóa nên không thể mang giá trị null được

MASV	<u>MAMH</u>	HOTEN	TENMONHOC	DIEM
SV01	CSDL	Trần Đăng Dương	Cơ sở dữ liệu	7
SV01	HDT	Trần Đăng Dương	Hướng đối tượng	2
SV01	XSTK	Trần Đăng Dương	Xác suất thống kê	7
SV02	CTRR	Lê Quang Hùng	Cấu trúc rời rạc	9
SV02	XSTK	Lê Quang Hùng	Xác suất thống kê	5
SV03	CSDL	Đỗ Phú Quí	Cơ sở dữ liệu	5
SV4	Null	Trương Thảo Nhi	Null	Null

Bất thường khi xóa dữ liệu (deletion anomaly): khi xóa sinh viên SV01 thi môn CSDL sẽ làm mất thông tin của môn học CSDL.

MASV	<u>MAMH</u>	HOTEN	TENMONHOC	DIEM
SV01	CSDL	Trần Đăng Dương	Cơ sở dữ liệu	7
SV01	HDT	Trần Đăng Dương	Hướng đối tượng	2
SV01	XSTK	Trần Đăng Dương	Xác suất thống kê	7
SV02	CTRR	Lê Quang Hùng	Cấu trúc rời rạc	9
SV02	XSTK	Lê Quang Hùng	Xác suất thống kê	5
SV03	CSDL	Đỗ Phú Quí	Cơ sở dữ liệu	5

SINHVIEN

<u>MASV</u>	HOTEN
SV01	Trần Đăng Dương
SV02	Lê Quang Hùng
SV03	Đỗ Phú Quí

MONHOC

<u>MAMH</u>	TENMONHOC
CSDL	Cơ sở dữ liệu
CTRR	Cấu trúc rời rạc
XSTK	Xác suất thống kê

THI

MASV	<u>MAMH</u>	DIEM
SV01	CSDL	7
SV01	HDT	2
SV01	XSTK	7
SV02	CTRR	9
SV02	XSTK	5
SV03	CSDL	5

2. Phụ thuộc hàm (Functional Dependencies)

- Phụ thuộc hàm (Functional Dependencies FD) là các ràng buộc (constraints) được suy ra từ ý nghĩa và các liên hệ giữa các thuộc tính dữ liệu.
- Phụ thuộc hàm và khóa được dùng để xác định dạng chuẩn của quan hệ

2. Phụ thuộc hàm (Functional Dependencies)

- Định nghĩa:
- X,Y là hai tập thuộc tính trên quan hệ R
- r₁, r₂ là 2 bộ bất kỳ trên R
- Ta nói X xác định Y, ký hiệu X → Y, nếu và chỉ nếu

$$r_1[X] = r_2[X] \Rightarrow r_1[Y] = r_2[Y]$$

tức là với mỗi giá trị của X trong R chỉ tương đương với một

giá trị của Y

- X → Y là một phụ thuộc hàm, hay Y phụ thuộc vào X
- X là vế trái của phụ thuộc hàm, Y là vế phải của phụ thuộc hàm

■ Ví dụ: cho quan hệ NHANVIEN như sau:

Manv	Hoten	Dchi	Tenphong	Trgphong
Nv01	Nguyễn Thị An	Hà Nội	Kế toán	Chu Đăng Thanh
Nv02	Chu Đăng Thanh	Hà Nội	Kế toán	Chu Đăng Thanh
Nv03	Nguyễn Trung Hiếu	Đà Nẵng	Kế toán	Chu Đăng Thanh
Nv04	Trần Hữu Tín	Đà Nẵng	Dữ liệu	Trần Hữu Tín
Nv05	Bùi Thị Lệ Hằng	Cần Thơ	Dữ liệu	Trần Hữu Tín
Nv06	Nguyễn Thị An	Cần Thơ	Dữ liệu	Trần Hữu Tín
Nv07	Nguyễn Trung Hiếu	Hải Phòng	Sales	Dương Đức Hiệp

•Có nhận xét gì về: {manv, hoten}, {manv, dchi}, {manv,tenph}, {manv, trgph}, {tenph, trgph}, {manv, hoten, dchi} ... ???

Ví dụ:

Một số tính chất sau:	Ký hiệu
Với mỗi manv có duy nhất một hoten .	manv → hoten
Với mỗi manv có duy nhất một dchi .	manv → dchi
Với mỗi manv có duy nhất một tenph	manv → tenph
Với mỗi manv có duy nhất một trgph .	manv → trgph
Với mỗi tenph có duy nhất một trgph .	tenph → trgph
Với mỗi trgph có duy nhất một tenph .	trgph → tenph
Với mỗi manv có duy nhất một hoten , dchi	manv → hoten, dchi manv → {hoten, dchi}

■Phụ thuộc hàm $X \to Y$ có nghĩa là: Nếu hai bộ có cùng giá trị cho các thuộc Ytính trong Y, thì chúng cũng phải có cùng giá trị cho các thuộc tính trong Y.

- ❖ Các luật suy diễn cho phụ thuộc hàm
- Gọi F là tập các phụ thuộc hàm
- Định nghĩa:
- X → Y được suy ra từ F, hay F suy ra X → Y nếu bất kỳ bộ của quan hệ thỏa F thì cũng thỏa X → Y. Ký hiệu: F | X → Y
- Hệ tiên đề Armstrong (hệ luật dẫn Armstrong)
- 1. Tính phản xạ: $Y \subseteq X \Rightarrow X \rightarrow Y$ $manv, hoten \rightarrow hoten$
- **2. Tính tăng trưởng**: $X \rightarrow Y => XZ \rightarrow YZ$ ($\{X \rightarrow Y\} \models XZ \rightarrow YZ$) $cmnd \rightarrow hoten => cmnd, diachi \rightarrow hoten, diachi$
- 3.Tính bắc cầu: $\{X \rightarrow Y, Y \rightarrow Z\} => X \rightarrow Z$
 - ■manv → maph
 - ■maph → tenph
 - => manv → tenph

- Các luật suy diễn cho phụ thuộc hàm
- Từ hệ tiên đề Armstrong ta suy ra một số tính chất sau
- 4. Tính kết hợp: {X → Y, X → Z} => X → YZ

 manv → hoten
 manv → gioitinh
 manv → gioitinh
- 5. Tính phân rã: {X → YZ} => {X → Y, X → Z}
 manv→hoten, gioitinh => {manv→hoten, manv→ gioitinh}
 6.Tính tựa bắc cầu: {X → Y, YZ → W} => XZ → W

masv → malop malop, mamh → magv

 $\textbf{Masv,mamh} \rightarrow \textbf{magv}$

- ❖ Ví dụ:
- Cho F={A→ B, A→ C, BC→ D}, chứng minh A→ D?
- Giải:
 - 1. $A \rightarrow B$ (giả thiết)
 - 2. $A \rightarrow C$ (giả thiết)
 - 3. A → BC (từ 1,2: tính kết hợp)
 - 4. BC → D (giả thiết)
 - 5. $A \rightarrow D$ (từ 3,4: tính bắc cầu)

Vậy: A → D

- ❖ Bài tập phụ thuộc hàm
- Bài 1: Cho $F = \{A \rightarrow B, BC \rightarrow D\}$.
 - Chứng minh: AC → D
- Bài 2: Cho $F = \{A \rightarrow BC, AC \rightarrow D\}$.
 - Chứng minh: AC → BCD
- Bài 3: Cho $F = \{CD \rightarrow H, B \rightarrow EG, E \rightarrow AD\}.$
 - Chứng minh: BC → H
- Bài 4: Cho F={AB → C; B → D; CD → E; CE → GH}
 - Chứng minh: AB → GH.

- **\display Bài 1**: Cho $F = \{A \rightarrow B, BC \rightarrow D\}$.
 - Chứng minh: AC → D
- Giải:
 - 1. $A \rightarrow B$ (giả thiết)
 - 2. $AC \rightarrow BC$ (từ 1: tính tăng trưởng)
 - 3. BC \rightarrow D (giả thiết)
 - 4. AC →D (từ 2,3: tính bắc cầu)

Kết luận: AC →D

- Bài 2: Cho $F = \{A \rightarrow BC, AC \rightarrow D\}$.
 - Chứng minh: AC → BCD
- Giải:
 - 1. A → BC (giả thiết)
 - 2. AC →BC (từ 1: tính tăng trưởng)
 - 3. $AC \rightarrow D$ (giả thiết)
 - 4. AC → BCD (từ 2,3: tính kết hợp)

Kết luận: AC → BCD

- \clubsuit Bài 3: Cho F = {CD \rightarrow H, B \rightarrow EG, E \rightarrow AD}.
 - Chứng minh: BC → H

• Giải:

- 1. B → EG (giả thiết)
- 2. B \rightarrow E (từ 1: tính phân rã)
- 3. E → AD (giả thiết)
- 4. B → AD (từ 2,3: tính bắc cầu)
- 5. BC → ADC (từ 4: tính tăng trưởng)
- 6. BC → DC (từ 5: tính phân rã)
- 7. $CD \rightarrow H$ (giả thiết)
- 8. BC \rightarrow H (từ 6,7: tính bắc cầu)

Kết luận: BC → H

- \clubsuit Bài 4: Cho F={AB \rightarrow C; B \rightarrow D; CD \rightarrow E; CE \rightarrow GH}
 - Chứng minh: AB → GH.

• Giải:

- 1. AB → C (giả thiết)
- 2. $B \rightarrow D$ (giả thiết)
- 3. $AB \rightarrow CB$ (từ 1: tính tăng trưởng)
- 4. CB →CD (từ 2: tính tăng trưởng)
- 5. AB → CD (từ 3,4: tính bắc cầu)
- 6. $CD \rightarrow E$ (giả thiết)
- 7. $CD \rightarrow CE$ (từ 6: tính tăng trưởng)
- 8. AB \rightarrow CE (từ 5,7: tính bắc cầu)
- 9. CE → GH (giả thiết)
- 10. AB → GH (từ 8,9: tính bắc cầu)

Kết luận: AB → GH

- ❖ Bao đóng (Closure)
- Bao đóng của tập phụ thuộc hàm
- Bao đóng của tập phụ thuộc hàm F, ký hiệu F+ là tập tất cả các phụ thuộc hàm được suy ra từ F.
- ❖ Nếu F = F+ thì F là họ đầy đủ của các phụ thuộc hàm

- Bao đóng
- Bài toán thành viên
- Cho trước tập các phụ thuộc hàm F và một phụ thuộc hàm f, bài toán kiểm tra có hay không f ∈ F+ gọi là bài toán thành viên.
- ❖ Để giải quyết bài toán thành viên thật sự không đơn giản, vì mặc dù F là rất nhỏ nhưng F⁺ thì có thể rất lớn, tìm F⁺ mất rất nhiều công sức.

- * Bao đóng
- ❖ Ví dụ Bài toán thành viên

Cho phụ thuộc hàm $F = \{AE \rightarrow C, CG \rightarrow A, BD \rightarrow G, GA \rightarrow E, H \rightarrow D \}$. Câu hỏi: $CG \rightarrow D$ có thuộc F^+ không?

❖ Giải:

- Không thể dùng hệ dẫn luật Armstrong để giải bài này.
- Cần phải có cách khác đó là tìm bao đóng của tập thuộc tính

- ❖ Bao đóng của tập thuộc tính
- ❖ Bao đóng của tập thuộc tính X đối với tập phụ thuộc hàm F, ký hiệu là X+ là tập tất cả các thuộc tính A có thể suy dẫn từ X nhờ F
- $X^+_F = \{ A \mid X \rightarrow A \in F^+ \}$
 - F+ là bao đóng của tập phụ thuộc hàm
- Nhận xét:
 - $X \subseteq X^+_F$
 - $\bullet \; X \to B \in \; F^+ \Leftrightarrow B \subseteq X^+_F$

- Bao đóng của tập thuộc tính
- Thuật toán tìm bao đóng của tập thuộc tính X:
- Input: (Q, F), X ⊆ Q+ (Q là tập hữu hạn các thuộc tính), F là tập phụ thuộc hàm.
- Output: X+_F

* Bao đóng của tập thuộc tính

- * Bao đóng của tập thuộc tính
- **❖ Ví dụ 1:**

Cho Q=ABCD và F= {A \rightarrow B, A \rightarrow C, CD \rightarrow A}. Tính A+_F Giải:

$$A_F^+=A$$

 $A_F^+=AB$ (Vì A \rightarrow B)
 $A_F^+=ABC$ (Vì A \rightarrow C)
Vậy $A_F^+=ABC$

- ❖ Bao đóng của tập thuộc tính
- ❖ Ví dụ 2:

Cho lược đồ quan hệ R(A, B, C, D, E, G, H) và tập phụ thuộc hàm F={ B \rightarrow A , DA \rightarrow CE, D \rightarrow H, GH \rightarrow C, AC \rightarrow D}. Tìm AC $^+$ _F

❖ Giải:

$$AC_F^+ = AC$$
 $AC_F^+ = ACD \text{ (vì AC } \rightarrow D\text{)}$
 $AC_F^+ = ACDE \text{ (vì DA } \rightarrow CE\text{)}$
 $AC_F^+ = ACDEH \text{ (vì D } \rightarrow H\text{)}$
 $AC_F^+ = ACDEH$

❖Bài toán thực tế:

"Tìm tất cả các thuộc tính có thể được xác định từ một khóa cụ thể".

- ❖ Bao đóng của tập thuộc tính
- Bài toán thành viên
- \circ Cho tập thuộc tính Q, tập phụ thuộc hàm F trên Q và một phụ thuộc hàm X \to Y trên Q. Câu hỏi đặt ra rằng X \to Y \in F⁺ hay không?
- Hướng dẫn:
 - Dựa vào tính chất

$$X \rightarrow Y \in F^+ \Leftrightarrow Y \subseteq X^+_F$$

Ta tìm bao đóng X+_F
 Nếu Y ⊆ X+_F thì X → Y ∈ F+ ngược lại X → Y ∉ F+

- * Bao đóng của tập thuộc tính
- **Ví dụ 3**: Cho lược đồ quan hệ R(A, B, C, D, E, G, H) và tập phụ thuộc hàm $F=\{B\rightarrow A, DA\rightarrow CE, D\rightarrow H, GH\rightarrow C, AC\rightarrow D\}$ Hỏi: $AC\rightarrow E$ có thuộc F^+ không?
- Giải

Ta có
$$AC^+_F = ACDEH$$
 (đã thực hiện ở ví dụ 2)
Vì $E \subseteq AC^+_F$ nên $AC \rightarrow E \in F^+$

- * Bao đóng
- Bài tập 1:
- Cho Q(ABCDE) và F={AE \rightarrow B, AB \rightarrow CE, CD \rightarrow A, B \rightarrow D} Tính BC $^+$ _F
- Giải:
- $BC_F^+ = BC$
- $BC_F^+=BCD$ (Vì $B \rightarrow D$)
- $BC_F^+ = BCDA (Vi CD \rightarrow A)$
- BC⁺_F= BCDAE (Vì AB → CE)
- Vậy BC⁺_F = BCDAE

- Bao đóng
- Bài tập 2:
- Cho Q(ABCDEG) và F={BD→C,AEG→BC,CG→AE,B→CG}
- Hỏi: $B \rightarrow D \in F^+$?
- Giải:
- $B^{+}_{F} = B$
- $B_F^+ = BCG \text{ (vi } B \rightarrow CG)$
- B+_F = BCGAE (vì CG →AE)
- Vì D ⊄ B+_F nên B → D ∉ F+

- Bao đóng
- Bài tập 3:
- Cho lược đồ Q(ABCDEG) và F={AE→C,CG→A,BD→G, GA→E }
- Hỏi: BDC \rightarrow E \in F⁺?
- Giải
- BDC+_F=BDC
- BDC+_F=BDCG (Vì BD→G)
- BDC+_F=BDCGA (Vì CG →A)
- BDC+_F=BDCGAE (Vì GA→E)
- Vì $E \subseteq BDC^+_F$ nên $BDC \to E \in F^+$

- Bao đóng
- Bài tập 4
- Cho Q(ABCDEGH) và F={ $B\rightarrow A$, $D\rightarrow CE$, $D\rightarrow H$, $GH\rightarrow C$, $AC\rightarrow D$ }
- Chứng minh: AC → E ∈ F⁺
- Giải
- $AC^+_F = AC$
- $AC_F^+ = ACD (Vi AC \rightarrow D)$
- $AC_F^+ = ACDE (Vi D \rightarrow CE)$
- $AC_F^+ = ACDEH (Vi D \rightarrow H)$
- Vì AC+_F = ACDEH ⊇ E => AC → E thuộc F+ (hay AC → E được suy ra từ F)

- * Khóa
- Định nghĩa
- Cho lược đồ quan hệ Q(A₁, A₂, ..., A_n), Q⁺ là tập thuộc tính của Q,
 F là tập phụ thuộc hàm trên Q, K là tập con của Q⁺.
- Khi đó K gọi là một khóa của Q nếu:
 - (i) $K_F^+ = Q_F^+$
 - (ii) Không tồn tại K'⊂ K sao cho K'+_F = Q+
- Thuộc tính A được gọi là thuộc tính khóa nếu A ∈ K, trong đó K là khóa của Q. Ngược lại thuộc tính A được gọi là thuộc tính không khóa.
- K' được gọi là siêu khóa nếu K' ⊇ K.
- Một quan hệ có thể có nhiều khóa

- * Khóa
- ❖ Các phụ thuộc hàm:
- ma_ct → sohd, masp, sl
- sohd, masp → ma_ct, sl
- Siêu khóa:
- {ma_ct}
- {ma_ct,sohd}, {ma_ct,masp}, {ma_ct,sl}, {ma_ct, sohd,masp}, {ma_ct,sohd,sl}, {ma_ct,masp, sl}, {ma_ct, sohd,masp, sl}
- {sohd, masp}, {sohd, masp, sl}
- Khóa: {ma_ct}, {sohd, masp}
- Thuộc tính khóa: ma_ct, sohd, masp
- Thuộc tính không khóa: sl

CTHD

Ma_ct	SoHD	Masp	SL
1	Hd01	Bb01	20
2	Hd01	Bb02	5
3	Hd02	Bt01	13
4	Hd02	Bc04	20
5	Hd03	Bc04	4

Thuật toán tìm Khóa

- Tập thuộc tính nguồn, ký hiệu là N, là tập chứa những thuộc tính chỉ xuất hiện ở vế trái của mọi phụ thuộc hàm
- Tập thuộc tính trung gian, ký hiệu là TG, là tập chứa những thuộc tính vừa xuất hiện ở vế trái, vừa xuất hiện ở vế phải trong các phụ thuộc hàm

❖ Thuật toán tìm Khóa

Bước 1:

- Tính tập nguồn N.
- Nếu $N_F^+ = Q_F^+$ thì chỉ có 1 khoá là N, ngược lại qua bước 2 (ghi chú Q_F^+ là tập các thuộc tính của quan hệ).

Bước 2:

- Tính tập trung gian TG.
- Tính tập tất cả các tập con X_i của tập TG.
- **Bước 3**: Tìm tập S chứa mọi siêu khóa S_i
 - Với mỗi X_i , nếu $(N \cup X_i)^+_F = Q^+ \text{ thì } S_i = (N \cup X_i)$
 - Nếu: $(N \cup X_i)^+_F = Q^+$ khi đó $N \cup X_i$ là một khóa. Do vậy loại bỏ các trường hợp X_i : $X_i \subset X_i$
- VD: $X_i = AB$, $X_j = ABC$. Ta thấy $X_i \subset X_j$, nếu X_i là khóa thì không cần xét trường hợp X_i nữa.

- Thuật toán tìm Khóa
- Ví dụ: Cho lược đồ quan hệ Q(A, B, C) và tập phụ thuộc hàm F = {AB → C, C → A}. Tìm mọi khóa của Q?
- Giải:
- **Bước 1:** $N = \{B\}, N_F^+ = B \neq Q^+$
- Bước 2: TG = {AC}, tập các tập con trung gian là CTG = {A,C,
 AC}
- Bước 3

N	X _i	$N \cup X_i$	(N ∪ X _i)+ _F	
В	Α	BA		Khóa là BA. Loại các phần tử trong CTG chứa A:AC
В	С	BC	BCA=Q+	Khóa là BC

Vậy tập khóa S = {BA, BC}

- ❖ Bài tập tìm khóa
- Bài tập 1: Cho lược đồ quan hệ Q(ABCD) và tập phụ thuộc hàm F={ A → B, A → CD, BC →D}. Tìm mọi khóa của Q?
- Giải:
 - Bước 1: $N = \{A\}, N_F^+ = ABCD = Q^+$
 - Kết luận: lược đồ có một khóa duy nhất: A

- ❖ Bài tập tìm khóa
- Bài tập 2: Cho lược đồ quan hệ Q(ABCDE) và tập phụ thuộc hàm F={ BC → A, A → CD, C →DE}. Tìm mọi khóa của Q?
- Giải:
 - **Bước 1:** $N = \{B\}, N_F^+ = B \neq Q^+$
 - Bước 2: TG = {AC}, tập các tập con trung gian là CTG = {A,C,
 AC}
 - Bước 3:

N	Xi	$N \cup X_i$	(N ∪ X _i)+ _F	
В	Α	BA	BADCE=Q+	Khóa là BA.
В	С	ВС	BCADE=Q+	Khóa là BC. Loại các phần tử trong CTG chứa C:AC

Như vậy tập khoá S = {BC,BA}

- Bài tập tìm khóa
- Bài tập 3: Cho lược đồ quan hệ Q(A,B,C,D) và tập phụ thuộc hàm F={ A → BCD, CD → AB}. Tìm mọi khóa của Q?
- Giải:
- Bước 1: N = {}
- Bước 2: TG = {ACD}, tập các tập con trung gian là CTG = {A,C,D,AC,AD,CD,ACD}
- Bước 3:

N	Xi	$N \cup X_i$	(N ∪ X _i)+ _F	
	A	Α	ABCD=Q+	Khóa là A. Loại các phần tử trong CTG chứa A: AC, AD, ACD
	С	С	С	
	D	D	D	
	CD	CD	ABCD=Q+	Khóa là CD

Vậy tập các khóa là S= {A,CD}

❖ Bài tập tìm khóa

• Bài tập 4: cho lược đồ quan hệ Q(A, B, C, D, E, G) và tập phụ thuộc hàm F={ AE → C, CG → A, BD →G, GA →E}. Tìm tất cả các khóa của Q?

• Giải:

- Bước 1: N=BD, N+_F =BDG ≠ Q+
- Bước 2: TG={A, C, E, G}, Tất cả tập con của tập trung gian là:
 CTG={A,C,E,G,AC,AE,AG,CE,CG,EG,ACE,ACG,AEG,CEG, ACEG}
- Bước 3:

N	Xi	$N \cup X_i$	(N ∪ X _i)+ _F	
BD	А	BDA	BDAGEC=Q+	Khóa là BDA. Loại các phần tử trong CTG chứa A: AC,AE,AG,ACG,AEG,ACEG
BD	С	BDC	ABCDEG=Q+	Khóa là BDC. Loại các phần tử trong CTG chứa C: CE,CG,CEG
BD	Е	BDE	BDEG	
BD	G	BDG	BDG	
BD	EG	BDEG	BDEG	

- Bài tập tìm khóa
- Bài tập 5: Cho lược đồ quan hệ Q(HIJKLMNOPZ) có tập phụ thuộc hàm:

 $F = \{HI \rightarrow J, HK \rightarrow NO, IK \rightarrow LM, H \rightarrow Z\}$. Tìm tất cả các khóa.

Tập Nguồn: N = HIK

Tập Treo: T = P

Ta có : HIKP+_F = HIKPJNOLMZ = Q+

Lược đồ có khóa là HIKP

Tập treo: thuộc tính không xuất hiện cả ở vế trái và vế phải

Cho lược đồ quan hệ R(OPQSTUVWXY) có tập phụ thuộc hàm:

$$F = \{OP \rightarrow Q, \, OS \rightarrow VW, \, PS \rightarrow TU, \, O \rightarrow X\}$$

Tìm khóa của Q:

- + Tập nguồn N = {O, P, S}
- + Tập treo T = {Y}

Xét bao đóng tập hợp giữa tập treo và tập nguồn:

- => (NUT)+ = (OPSY)+ = OPSYQVWTUX = R+
- => Khóa của R là OPSY

- ❖ Dạng chuẩn 1 (1NF): First Normal Form
- ❖ Dạng chuẩn 2 (2NF): Second Normal Form
- ❖ Dạng chuẩn 3 (3NF): Third Normal Form
- ❖ Dạng chuẩn Boyce Codd (BCNF)
- **♦** Để chuẩn hóa 1NF→ 2NF→ 3NF → BCNF

- Các loại phụ thuộc hàm
- Phụ thuộc hàm (PTH) riêng phần
- X → Z được gọi là PTH riêng phần nếu tồn tại Y⊂X để cho Y→ Z.
- VD: Nếu AB→C, B→C thì AB→C là PTH riêng phần, thuộc tính C
 phụ thuộc riêng phần vào AB.
- Phụ thuộc hàm đầy đủ
- X→A gọi là PTH đầy đủ nếu không tồn tại Y ⊂ X để cho Y→A.
- Phụ thuộc hàm bắc cầu
- X → A được gọi là phụ thuộc bắc cầu nếu tồn tại Y để cho X→Y,
 Y→A, Y -/→ X (Y không xác định hàm X) và A ∉ XY.
- VD: Nếu AB → C, AB → ED, ED → C, ED ¬/→ AB thì AB → C là
 PTH bắc cầu.

Các loại phụ thuộc hàm

- Bài tập 1:
 - Cho tập phụ thuộc hàm:
 - $F = \{AB \rightarrow E, C \rightarrow D, B \rightarrow E\}$
 - Phụ thuộc hàm nào là riêng phần?
- Bài tập 2:
 - Cho tập phụ thuộc hàm:
 - $F = \{AB \rightarrow E, C \rightarrow B, C \rightarrow E, E \rightarrow B, A \rightarrow EC\}$
 - PTH nào là riêng phần? PTH nào là bắc cầu?

- ❖ Dạng chuẩn 1 (1NF)
- ❖ Định nghĩa: lược đồ quan hệ Q ở dạng chuẩn 1 nếu mọi thuộc tính của Q đều chứa các giá trị nguyên tố (atomic value), giá trị này không là một danh sách các giá trị hoặc các giá trị phức hợp (composite value)

THAMGIA

<u>MaNV</u>	Hoten	Ngaysinh	MaDA	TenDA	So Gio
1	Kim Tú Hiền	16/02/1988	DA2	Dự án 2	30
			DA3	Dự án 3	25
			DA5	Dự án 5	10
2	Xa Ngân Ưu	30/03/1997	DA4	Dự án 4	50
3	Tống Huệ Kiều	22/11/1981	DA3	Dự án 3	36
			DA5	Dự án 5	5

- ❖ Dạng chuẩn 1 (1NF)
- ❖ THAMGIA đã đạt dạng chuẩn 1. Tham gia có 1 khóa là (MaNV,MaDA)

<u>MaNV</u>	Hoten	Ngaysinh	<u>MaDA</u>	TenDA	So Gio
1	Kim Tú Hiền	16/02/1988	DA2	Dự án 2	30
1	Kim Tú Hiền	16/02/1988	DA3	Dự án 3	25
1	Kim Tú Hiền	16/02/1988	DA5	Dự án 5	10
2	Xa Ngân Ưu	30/03/1997	DA4	Dự án 4	50
3	Tống Huệ Kiều	22/11/1981	DA3	Dự án 3	36
3	Tống Huệ Kiều	22/11/1981	DA5	Dự án 5	5

Ví dụ không đạt dạng chuẩn 1

MaNV	Hoten	SĐT
001	Huỳnh Hoàng Hùng	0901234567, 0987654321

Sau chuyển đổi

MaNV	Hoten	SĐT
001	Huỳnh Hoàng Hùng	0901234567
001	Huỳnh Hoàng Hùng	0987654321

- ❖ Dạng chuẩn 1 (1NF)
- ❖ Mặc dù đạt dạng chuẩn 1 nhưng THAMGIA vẫn gặp một số vấn đề:
- Dư thừa: thông tin nhân viên được lặp lại mỗi lần cho mỗi dự án.
- Cập nhật: do hậu quả của dư thừa dữ liệu, mỗi khi cập nhật thông tin nhân viên trong một bộ nào đó nhưng vẫn còn thông tin cũ trong những bộ khác.
- **Thêm**: Một nhân viên mới mà chưa tham gia dự án nào thì thông tin về nhân viên này không thể thêm vào quan hệ THAMGIA, vì khi thêm vào thì MaDA phải có giá trị null, mà MaDA là thuộc tính khóa nên không thể mang giá trị null được.
- **Xóa**: khi xóa nhân viên có mã số là '2' tham gia 'DA4' sẽ làm mất thông tin của 'DA4'

- ❖ Dạng chuẩn 2 (2NF) Loại bỏ phụ thuộc riêng phần
- ❖ Lược đồ Q ở dạng chuẩn 2 nếu thoả:
 - (1) Q đạt dạng chuẩn 1
 - (2) Mọi thuộc tính không khóa của Q đều phụ thuộc đầy đủ vào khóa.
- ❖ Kiểm tra dạng chuẩn 2
 - Bước 1: Tìm mọi khóa của Q
 - **Bước 2**: Với mỗi khóa K, tìm bao đóng của tập tất cả các tập con thực sự S_i của K
 - **Bước 3**: Nếu tồn tại bao đóng S⁺_i chứa thuộc tính không khóa thì Q không đạt dạng chuẩn 2, ngược lại Q đạt dạng chuẩn 2

❖ Dạng chuẩn 2 (2NF)

<u>MaSV</u>	<u>MaMH</u>	Hoten	Diem
Sv01	CSDL	Trần Đăng Dương	7
Sv01	HDT	Trần Đăng Dương	2
Sv01	XSTK	Trần Đăng Dương	7
Sv02	CTRR	Lê Quang Hùng	9
Sv02	XSTK	Lê Quang Hùng	5
sv03	CSDL	Đỗ Phú Quí	5

- ❖ THI có một khóa (masv, mamh)
- ❖ Các phụ thuộc hàm:
 - Masv →hoten
 - Masv, mamh → hoten, diem
- Lược đồ THI không ở 2NF vì thuộc tính không khóa hoten phụ thuộc riêng phần vào khóa (masv, mamh)

❖ Dạng chuẩn 2 (2NF)

SINHVIEN

<u>MaSV</u>	Hoten
Sv01	Trần Đăng Dương
Sv02	Lê Quang Hùng
sv03	Đỗ Phú Quí

THI

<u>MaSV</u>	<u>MaMH</u>	Diem
Sv01	CSDL	7
Sv01	HDT	2
Sv01	XSTK	7
Sv02	CTRR	9
Sv02	XSTK	5
Sv03	CSDL	5

Cả 2 lược đồ trên đều ở 2NF vì các thuộc tính không khóa đều phụ thuộc đầy đủ vào khóa.

- ❖ Dạng chuẩn 2 (2NF)
- ❖ Ví dụ:
 - Cho Q (ABCD), $F=\{A \rightarrow B, B \rightarrow DC\}$
 - Q có đạt dạng chuẩn 2 không?

❖ Giải:

 Lược đồ chỉ có một khóa là A, nên mọi thuộc tính đều phụ thuộc đầy đủ vào khóa. Do vậy Q đạt dạng chuẩn 2.

❖ Dạng chuẩn 2 (2NF)

- Cho Q(ABCD), $F=\{AB \rightarrow D, C \rightarrow D\}$
- Khóa: ABC
- Q có đạt dạng chuẩn 2 không?

❖ Giải:

Lược đồ có khóa là ABC nên ABC → D, ngoài ra còn có C⊂ABC mà
 C → D, trong đó D là thuộc tính không khóa (nghĩa là thuộc tính D
 phụ thuộc riêng phần vào khóa). Do vậy Q không đạt dạng chuẩn 2.

* Cách khác:

 Lược đồ có khóa là ABC, ngoài ra C⊂ABC mà C+_F= CD ⊃ D, trong đó D là thuộc tính không khóa. Do vậy Q không đạt dạng chuẩn 2

❖ Dạng chuẩn 2 (2NF)

- Cho Q(ABCD), F={AB→C, C→D}
- Khóa AB
- Q có đạt dạng chuẩn 2 không?

❖ Giải:

- ❖ Tập con thực sự của khóa AB là: {A, B}
 - A+_F = A, B+_F = B (Không chứa thuộc tính không khóa C, D)
 - Do đó, thuộc tính không khóa C,D phụ thuộc đầy đủ vào Khóa
 - Kết luận: Q đạt dạng chuẩn 2

❖ Dạng chuẩn 2 (2NF)

- Nhận xét:
 - Nếu tất cả các khóa K của Q chỉ có một thuộc tính thì Q đạt dạng chuẩn 2.
 - Còn xuất hiện sự trùng lắp dữ liệu → Cần có dạng chuẩn cao hơn

❖ Dạng chuẩn 2 (2NF)

NHANVIEN

MANV	TENNV	MAPH	TENPH	TRPHONG
NV01	Lê Quốc Khánh	HC	HÀNH CHÍNH	NV01
NV02	Trần Xuân Bắc	HC	HÀNHCHÍNH	NV01
NV03	Nguyễn Tự Long	HC	HÀNH CHÍNH	NV01
NV04	Phạm Vân Dung	KT	KÉ TOÁN	NV04
NV05	Vũ Công Lý	KT	KÉ TOÁN	NV04
NV06	Nguyễn Chí Trung	TC	TÀI CHÍNH	NULL

Lược đồ nhân viên đạt dạng chuẩn 2 nhưng vẫn còn những bất thường do dư thừa dữ liệu

- ❖ Dạng chuẩn 2 (2NF)
- **❖ NHANVIEN**

MANV	TENNV	MAPH	TENPH	TRPHONG
NV01	Lê Quốc Khánh	НС	HÀNH CHÍNH	NV01
NV02	Trần Xuân Bắc	HC	HÀNHCHÍNH	NV01
NV03	Nguyễn Tự Long	НС	HÀNH CHÍNH	NV01
NV04	Phạm Vân Dung	KT	KÉ TOÁN	NV04
NV05	Vũ Công Lý	KT	KÉ TOÁN	NV04
NV06	Nguyễn Chí Trung	TC	TÀI CHÍNH	NULL

❖Các bất thường:

- **Thêm**: không thể thêm một phòng ban mới khi phòng này chưa có nhân viên.
- Xóa: khi xóa nhân viên nv06 thì sẽ làm mất thông tin phòng TC.
- **Sửa**: khi sửa tên của phòng có mã là HC sẽ phải sửa tất cả các dòng dữ liệu của phòng này

- ❖ Dạng chuẩn 3 (3NF) Loại bỏ phụ thuộc bắc cầu:
- ❖ Định nghĩa 1:
 - Lược đồ Q ở dạng chuẩn 3 nếu mọi phụ thuộc hàm
 - ★ X → A ∈ F, với A ∉ X đều có:
 - X là siêu khóa, hoặc
 - A là thuộc tính khóa

❖ Định nghĩa 2:

- ❖ Lược đồ Q ở dạng chuẩn 3 nếu:
- Q đạt dạng chuẩn 2
- Không tồn tại thuộc tính không khóa nào phụ thuộc bắc cầu vào khóa

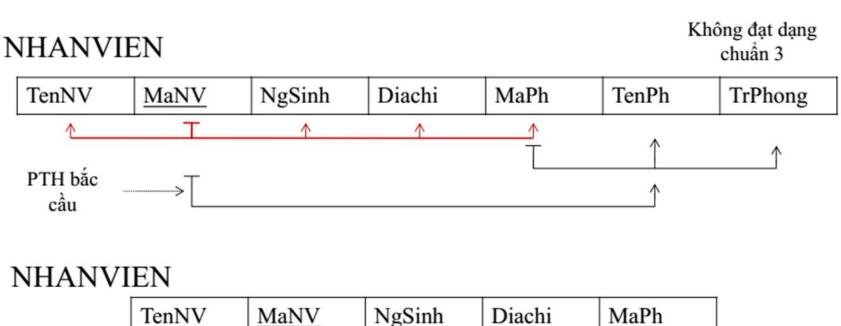
Ví dụ 1: Cho quan hệ R = (ABCDGH, khoá chính là AB và tập phụ thuộc hàm F = {AB \rightarrow C, AB \rightarrow D, AB \rightarrow GH} là quan hệ đạt chuẩn 3NF.

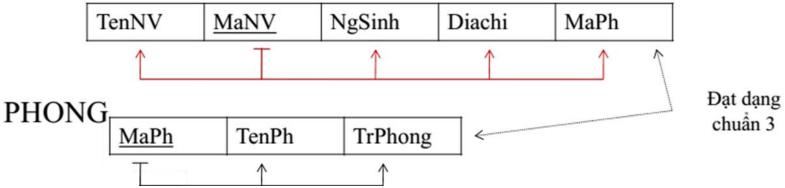
Ví dụ 2: Cho quan hệ R = (ABCDGH), khoá là AB và tập phụ thuộc hàm F = {AB \rightarrow C, AB \rightarrow D, AB \rightarrow GH, G \rightarrow DH}. Đây là quan hệ không đạt chuẩn 3NF vì có G \rightarrow DH là phụ thuộc hàm gián tiếp vào khoá. Chúng ta sẽ đưa nó về dạng chuẩn 3NF như sau:

Tách R:

- R1(G,D,H) với khóa là G
- R2(A,B,C,G) khóa là AB

❖ Dạng chuẩn 3 (3NF)





- ❖ Dạng chuẩn 3 (3NF)
- ❖ Kiểm tra dạng chuẩn 3
- * Bước 1: Tìm mọi khóa của Q
- ♣ Bước 2: Nếu mọi phụ thuộc hàm X → A ∈ F, mà A ∉ X đều thỏa :
 - X là siêu khóa (vế trái chứa một khóa), hoặc
- A là thuộc tính khóa (vế phải là tập con của khóa)

thì Q đạt dạng chuấn 3, ngược lại Q không đạt dạng chuẩn 3.

- ❖ Dạng chuẩn 3 (3NF)
- ❖ Ví dụ:
 - Cho Q(ABCD), F={AB→C, C→BD}
 - Khóa là: AB, AC
 - Hỏi: Q có đạt dạng chuẩn 3 không?

❖ Giải:

- C→BD phân rã ra ta được: C→B, C→D
- Xét C→D: C không là siêu khóa và D không là thuộc tính
 Khóa
- Vậy Q không đạt dạng chuẩn 3

- ❖ Dạng chuẩn 3 (3NF)
- ❖ Ví dụ:
 - Cho Q(ABCD), F={AB→C, C→D}
 - Khóa AB
 - Hỏi: Q đạt dạng chuẩn 3 hay dạng chuẩn 2?
- ❖ Giải:
- ❖ Xét dạng chuẩn 3:
 - Vì AB là khóa nên AB →D, mà ta lại có AB→C, C→D do đó D là thuộc tính không khóa phụ thuộc bắc cầu vào khóa =>Q không đạt dạng chuẩn
 3
- (Hoặc: C → D mà C không là siêu khóa và D không là thuộc tính khóa)
- => Q không đạt dạng chuẩn 3
- ❖ Xét dạng chuẩn 2:
 - A+_F = A, B+_F = B (Không chứa thuộc tính không khóa C, D)
 - Do đó C, D là thuộc tính không khóa phụ thuộc đầy đủ vào khóa
- => Q đạt dạng chuẩn 2.

- ❖ Dạng chuẩn 3 (3NF)
- ❖ Ví dụ:
 - Q(ABC), $F=\{AB\rightarrow C, C\rightarrow B\}$
 - · Khóa là AB, AC
 - Q có đạt dạng chuẩn 3 không?

❖ Giải:

- Tất cả các thuộc tính A, B, C đều là thuộc tính Khóa.
- Kết luận: Q đạt dạng chuẩn 3.

- ❖ Dạng chuẩn 3 (3NF)
- Cho:
 - Q(A,B,C,D)
 - $F = (AB \rightarrow CD, C \rightarrow B)$
 - Khóa là AB, AC
 - Q có đạt dạng chuẩn 3 không?

Giải:

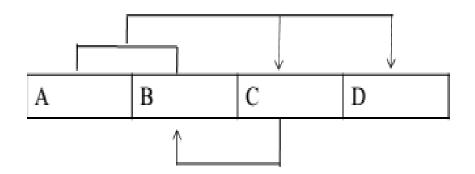
Xét phụ thuộc hàm: AB → CD

AB là khóa

Xét phụ thuộc hàm: $C \rightarrow B$

B là thuộc tính khóa

Vậy Q đạt dạng chuẩn 3



- ❖ Dạng chuẩn 3 (3NF)
- *** DANGKY**

SINHVIEN	MONHOC	GIANGVIEN
Hoàng	CSDL	GV1
Hoàng	CTRR	GV2
Hoàng	CTDLGT	GV3
Minh	CSDL	GV1
Quân	CSDL	GV4
Quân	CTDLGT	GV3

- Các phụ thuộc hàm:
 - Giangvien → Monhoc
 - Sinhvien, Monhoc → Giangvien
- Khóa: {Sinhvien, monhoc}, {Sinhvien, Giangvien}
- ❖ Lược đồ trên đạt dạng chuẩn 3 => Vẫn còn bất thường dữ liệu.

- ❖ Dạng chuẩn 3 (3NF)
- *** DANGKY**

	▼	
SINHVIEN	MONHOC	GIANGVIEN
Hoàng	CSDL	GV1
Hoàng	CTRR	GV2
Hoàng	CTDLGT	GV3
Minh	CSDL	GV1
Quân	CSDL	GV4
Quân	CTDLGT	GV3

❖ Các bất thường của quan hệ DANGKY ở 3NF

- **Thêm**: không thể thêm thông tin giảng viên GV5 dạy môn CTRR nếu chưa có sinh viên nào học môn này.
- Xóa: xóa thông tin của sinh viên Quân học môn CSDL sẽ làm mất thông tin GV4 day môn CSDL.
- Sửa: sửa tên môn học của Giảng viên GV3 thành môn CTDL thì phải sửa tất cả các dòng dữ liệu của giảng viên này.

- ❖ Dạng chuẩn Boyce Codd (BCNF)
- ❖ Là 3NF
- ♣ Lược đồ Q ở dạng chuẩn Boyce Codd nếu mọi phụ thuộc hàm X → A ∈ F, với A ∉ X đều có X là siêu khóa
- ❖ Kiểm tra dạng chuẩn BCNF
- Bước 1: Tìm mọi khóa của Q
- Bước 2: Nếu mọi phụ thuộc hàm X → A ∈ F, mà A ∉ X đều thỏa X là siêu khóa (vế trái chứa một khóa), thì Q đạt dạng chuẩn BC, ngược lại Q không đạt dạng chuẩn BC

- ❖ Dạng chuẩn Boyce Codd (BCNF)
- ❖ Ví dụ:
 - Cho Q (ABCDEI)
 - F={ACD → EBI, CE → AD}
 - Q có đạt dạng chuẩn BCNF không?
- ❖ Giải:
- Bước 1: Q có hai khóa là {ACD, CE}
- Bước 2: Mọi phụ thuộc hàm trong F đều có vế trái là một siêu khóa. Vậy Q đạt dạng chuẩn BC



Bảng với các thuộc tính

Chuẩn 1

 Loại bỏ các thuộc tính đa tri

Chuẩn 2

 Loại bỏ các phụ thuộc riêng phần

Chuẩn 3

 Loại bỏ các phụ thuộc gián tiếp

Chuẩn Boyce Codd

 Chỉ còn các phụ thuộc hàm X→A mà X là khóa

- ❖ Kiểm tra dạng chuẩn cao nhất của lược đồ quan hệ Q
 - Bước 1: Tìm mọi khóa của Q
 - **Bước 2**: Kiểm tra dạng chuẩn Boyce Codd, nếu đúng thì Q đạt dạng chuẩn Boyce Codd, ngược lại qua bước 3.
 - **Bước 3**: Kiểm tra dạng chuẩn 3, nếu đúng thì Q đạt dạng chuẩn 3, ngược lại qua bước 4.
 - Bước 4: Kiểm tra dạng chuẩn 2, nếu đúng thì Q đạt dạng chuẩn 2, ngược lại Q đạt dạng chuẩn 1

- ❖ Ví dụ
- ***** Cho lược đồ Q(ABCDEG) và tập phụ thuộc hàm $F = \{AE \rightarrow G, AC \rightarrow E, BD \rightarrow G, E \rightarrow C\}$. Tìm dạng chuẩn cao nhất của lược đồ trên.
- ❖ Giải
- Bước 1: Tìm tất cả các khóa
- $N = \{ABD\}, N_F^+ = ABDG \neq Q_F^+$
- TG = {CE}, tập các tập con trung gian là CTG = {C,E, CE}

N	Xi	$N \cup X_i$	(N ∪ X _i)+ _F	
ABD	С	ABDC	ABDCEG=Q+	Khóa là ABDC. Loại các phần tử trong CTG chứa C:CE
ABD	Е	ABDE	ABDECG=Q+	Khóa là ABDE

Tập các khóa là S = {ABDC, ABDE}

- ***** Ta có $F = \{AE \rightarrow G, AC \rightarrow E, BD \rightarrow G, E \rightarrow C\}$ và tập các khóa là $S=\{ABDC, ABDE\}$
- ❖ Bước 2: Kiểm tra dạng chuẩn BC
- Ta xét AE → G có vế trái không là siêu khóa, vậy Q không đạt dạng chuẩn BC
- ❖ Bước 3: Kiểm tra dạng chuẩn 3
- Xét AE → G, có G là thuộc tính không khóa và AE không là siêu khóa. Vậy Q không đạt dạng chuẩn 3
- ❖ Bước 4: Kiểm tra dạng chuẩn 2
- Xét (AE) +_F = AEGC ⊃ G, mà G là thuộc tính không khóa.
- Vậy Q không đạt dạng chuẩn 2.
- Vậy lược đồ Q chỉ đạt dạng chuẩn 1.

- ❖ Bài tập 1: Cho quan hệ Q(ABCD) và tập phụ thuộc hàm F={A→C,C→A, CB→D, AD→B, CD→B, AB→D}. Tìm khóa của lược đồ trên.
- ❖ Bài tập 2: Cho lược đồ quan hệ R=(Q, F) với Q(ABCDE), F={A \rightarrow BC, BD \rightarrow E, B \rightarrow C}. Lược đồ trên có đạt dạng chuẩn 2 không?
- ❖ Bài tập 3: Cho lược đồ quan hệ R=(Q, F) với Q(ABCD), F={AD→B,
- ❖AB→C, B→A }. Xác định dạng chuẩn cao nhất của lược đồ quan hệ trên.
- ❖ Bài tập 4: Cho lược đồ quan hệ Q(ABCDEG) và tập phụ thuộc hàm:
- $F = \{A \rightarrow BC; AB \rightarrow D; AC \rightarrow E; B \rightarrow G\}$
 - a. Chứng minh $AG \rightarrow DG \in F^+$
 - b. Tìm khóa của lược đồ quan hệ (Q, F)
 - c. Lược đồ quan hệ (Q, F) có đạt dạng chuẩn 3 không? Giải thích

❖Bài tập 1: Cho quan hệ Q(ABCD) và tập phụ thuộc hàm F={A→C,C→A, CB→D, AD→B, CD→B, AB→D}. Tìm khóa của lược đồ trên.

❖ Giải:

- $N=\{\}, N_F^+=\{\} \neq Q_F^+$
- TG={A, B, C, D}
- Tất cả tập con của tập trung gian
- CTG={A, B, C, D, AB, AC, AD, BC, BD, CD, ABC, ABD, ACD, BCD, ABCD}

- \P F={A \rightarrow C,C \rightarrow A, CB \rightarrow D, AD \rightarrow B, CD \rightarrow B, AB \rightarrow D}
- ❖ CTG={A, B, C, D, AB, AC, AD, BC, BD, CD, ABC, ABD, ACD, BCD, ABCD}

N	X _i	$N \cup X_i$	(N ∪ X _i)+ _F	
	А	А	AC	Khóa là ABDC. Loại các phần tử trong CTG chứa C:CE
	В	В	В	Khóa là ABDC
	С	С	AC	
	D	D	D	
	AB	AB	ABCD=Q+	Khóa là: AB. Loại bỏ các phần tử trong CTG chứa AB: ABC, ABD, ABCD
	AC	AC	AC	
	AD	AD	ADBC=Q+	Khóa là AD. Loại bỏ các phần tử trong CTG chứa AD: ACD
	ВС	ВС	BCAD=Q+	Khóa là BC. Loại bỏ các phần tử trong CTG chứa BC: BCD
	BD	BD	BD	
	CD	CD	CDAB=Q+	Khóa là CD

❖ Kết luận: tập khóa S={AB, AD, BC, CD}

- ❖ Bài tập 2: Cho lược đồ quan hệ R=(Q, F) với Q(ABCDE), F={A \rightarrow BC, BD \rightarrow E, B \rightarrow C}. Lược đồ trên có đạt dạng chuẩn 2 không?
- ❖ Giải:

* Tìm khóa:

- $N = \{AD\}, N_F^+ = ABCDE = Q_F^+$
- Vậy lược đồ có một khóa duy nhất là K=AD

❖ Dạng chuẩn:

- Xét phụ thuộc hàm A → B có A ⊂ AD (AD là khóa) và B là thuộc tính không khóa. Vậy thuộc tính không khóa B phụ thuộc riêng phần vào khóa, do đó Q không đạt dạng chuẩn 2.
- Cách khác: lược đồ có khóa là AD, ngoài ra A ⊂AD, mà A+_F = ABC ⊃
 B, trong đó B là thuộc tính không khóa. Do vậy Q không đạt dạng chuẩn 2

❖Bài tập 3: Cho lược đồ quan hệ R=(Q, F) với Q(ABCD), F={AD→B,AB→C, B→A}. Xác định dạng chuẩn cao nhất của lược đồ quan hệ trên.

- ❖ Giải
- Tìm khóa:
 - $N=D, N_F^+ = D \neq Q_F^+$
 - TG={A,B}
 - CTG={A, B, AB}

N	X _i	N U X _i	(N ∪ X _i)+ _F	
D	Α	DA	DABC=Q+	Khóa là DA. Loại bỏ các phần tử trong CTG chứa A: AB
D	В	DB	DBAC=Q+	Khóa là DB

Vậy lược đồ có khóa là: AD, BD.

- Vì khóa là AD, BD nên thuộc tính khóa là A, B, D còn thuộc tính không khóa là C
- ❖ Tìm dạng chuẩn cao nhất:
- Kiểm tra dạng chuẩn BC
- Xét B→A có vế trái không là siêu khóa => lược đồ không đạt dạng chuẩn BC
- ❖ Kiểm tra dạng chuẩn 3
- Xét AB→C có vế trái AB không là siêu khóa và vế phải C không là thuộc tính khóa => lược đồ không đạt dạng chuẩn 3.
- ❖ Kiểm tra dạng chuẩn 2
- Ta có B ⊂ BD (BD là khóa), B⁺_F = BAC ⊃ C, trong đó C là thuộc tính không khóa. Vậy thuộc tính không khóa C phụ thuộc riêng phần vào khóa, vậy lược đồ Q không đạt dạng chuẩn 2
- ❖ Vậy dạng chuẩn cao nhất của lược đồ là 1NF

- ❖ Bài tập 4: Cho lược đồ quan hệ Q(ABCDEG) và tập phụ thuộc hàm:
- $F = \{A \rightarrow BC; AB \rightarrow D; AC \rightarrow E; B \rightarrow G\}$
 - a. Chứng minh $AG \rightarrow DG \in F^+$
 - b. Tìm khóa của lược đồ quan hệ (Q, F)
 - c. Lược đồ quan hệ (Q, F) có đạt dạng chuẩn 3 không? Giải thích

 \clubsuit F = {A \rightarrow BC; AB \rightarrow D; AC \rightarrow E; B \rightarrow G}

a. Chứng minh AG → DG ∈ F+

$$AG^{+}_{F} = AG$$

$$AG_F^+ = AGBC(do A \rightarrow BC)$$

$$AG^{+}_{F} = AGBCD(do AB \rightarrow D)$$

$$AG_F^+ = AGBCDE(do AC \rightarrow E)$$

Vì DG
$$\subset$$
 AG $^+$ _F nên AG \rightarrow DG ∈ F $^+$

Câu b.

$$N = \{A\}$$

$$A_F^+ = ABCDEG = Q_F^+$$

Kết luận: Khóa của lược đồ quan hệ Q là A.

- \clubsuit F = {A \rightarrow BC; AB \rightarrow D; AC \rightarrow E; B \rightarrow G}
- ❖ Câu c:
- Vì A → BC nên A → B

A →G theo tính chất bắc cầu

- Mà đề bài cho B → G
- Thuộc tính không khóa G phụ thuộc bắc cầu vào khóa A. Vậy quan hệ Q không đạt dạng chuẩn 3
- * Cách khác:
- Xét PTH B → G
- B không là siêu khóa và
- G không là thuộc tính khóa

Vậy quan hệ Q không đạt dạng chuẩn 3

4. Kết luận

- Hiểu rõ các vấn đề khi thiết kế CSDL
- Các dạng chuẩn trong CSDL
- Các phụ thuộc hàm trong CSDL
- Hiểu được cách xác định các dạng chuẩn
- SV tìm hiểu thêm các dạng chuẩn khác.

Bài tập

Cho lược đồ quan hệ R(ABCDEGH) với tập phụ thuộc hàm: $F = \{f1: AE \rightarrow CG, f2: BH \rightarrow D, f3: E \rightarrow H, f4: AG \rightarrow E, f5: AB \rightarrow H\}$

Đề 1: 1. AE \rightarrow DG có là phụ thuộc hàm thành viên của F+ không? Giải thích. (0.75 điểm)

Đề 2: 1. BE \rightarrow DG có là phụ thuộc hàm thành viên của F+ không? Giải thích. (0.75 điểm)

- 2. Tìm tất cả các khóa của lược đồ quan hệ trên? Giải thích. (1.25 điểm)
- 3. Lược đồ trên có đạt dạng chuẩn 2 không? Giải thích. (0.5 điểm)

<Trích đề 1 và 2 thi Cuối kỳ Học kỳ 2 năm học 2022-2023>

Bài tập

Đề 1: Cho lược đồ quan hệ R (A, B, C, D, E, G, H, I) với tập phụ thuộc hàm:

$$F = \{f1: AC \rightarrow E, f2: B \rightarrow H, f3: BE \rightarrow CG, f4: DE \rightarrow A, f5: AE \rightarrow IB\}$$

- 1. $AC \rightarrow DG$ có là phụ thuộc hàm thành viên của F+ không? Giải thích. (0.75 điểm)
- 2. Tìm tất cả các khóa của lược đồ quan hệ trên. Giải thích (1 điểm)
- 3. Lược đồ quan hệ trên có đạt dạng chuẩn 2 không? Giải thích. (0.75 điểm)
- Đề 2: Cho lược đồ quan hệ R (A, B, C, D, E, G, H, I) với tập phụ thuộc hàm: (

$$F = \{f1: BD \rightarrow G, f2: C \rightarrow I, f3: CG \rightarrow DH, f4: EG \rightarrow B, f5: BG \rightarrow AC\}$$

- 1. BD \rightarrow EG có là phụ thuộc hàm thành viên của F+ không? Giải thích. (0.75 điểm)
- 2. Tìm tất cả các khóa của lược đồ quan hệ trên. Giải thích (1 điểm)
- 3. Lược đồ quan hệ trên có đạt dạng chuẩn 2 không? Giải thích. (0.75 điểm)

<Trích đề 1 và 2 thi Cuối kỳ Học kỳ 1 năm học 2023-2024>

