CSDL – BÀI TẬP LUYỆN TẬP **Phụ thuộc hàm và Dạng chuẩn**

Phụ thuộc hàm: $X \rightarrow Y$

(X, Y: Hai tập thuộc tính trên cùng lược đồ quan hệ R

Tập thuộc tính X xác định tập thuộc tính Y trên R

Tập Y phụ thuộc vào X trên R

Một giá trị tập X cho ra một giá trị duy nhất trên tập Y)

Ví dụ trên lược đồ QLDT: GiaoVien có các PTH:

mãgv → họtên, gvqlcm

gvqlcm → mãgv: có phải PTH, nếu có quy tắc nghiệp vụ là mỗi người chỉ quản lý 1 người khác

Khoá: Siêu khoá (superkey), Khoá (ứng viên, key/candidate key), Khoá chính (primary key)

• Siêu khoá: tập thuộc tính bất kỳ xác định duy nhất 1 dòng dữ liệu (xác định tất cả thuộc tính của quan hệ),

R(ABCDE) cho f: AB → ABCDE = R thì AB là một siêu khoá

• Khoá ứng viên (khoá): là siêu khoá nhỏ nhất

 $R(\underline{AB}CDE)$, $F = \{f1: AB \rightarrow CD, f2: B \rightarrow E, f3: C \rightarrow D\}$

SK: ABCDE, ABC (\rightarrow ABCED = R), ABE, ...

K (sẽ chứa AB): AB → ABCDE = R: AB là tập thuộc tính nhỏ nhất suy ra toàn bộ R (AB là siêu khoá nhỏ nhất → AB là khoá ứng viên của quan hệ)

- Cách tìm khoá ứng viên:
 - B1: Tìm tập thuộc tính chỉ nằm bên vế trái (LHS = AB) hoặc không xuất hiện trong tập PTH (→ Bắt buộc phải có trong khoá vì không có thuộc tính nào xác định được LHS ngoại trừ chính nó)
 - B2: Tìm tập thuộc tính chỉ nằm bên vế phải (RHS = DE) (→ Hiển nhiên không phải là thuộc tính khoá vì không xác định được thuộc tính nào cả)
 - B3: Kiểm tra thử LHS đủ là khoá chưa? OK: LHS là khoá duy nhất.
 - B4: Tìm tập thuộc tính trung gian (I = C) là tập vừa nằm bên trái vừa nằm bên phải của bất kỳ PTH nào trong tập F.

Thuộc tính Khoá và không khoá:

• Thuộc tính khoá: thuộc ít nhất 1 khoá ứng viên

• Thuộc tính không khoá: không thuộc bất kỳ khoá ứng viên nào cả

• VD1: R(ABCDE), $F = \{f1: AB \rightarrow CD, f2: B \rightarrow E, f3: C \rightarrow D\}$

TT khoá: A, B

■ TT không khoá: CDE

• VD2: R(ABCDEF), K = {AB, BC, BD}

TT khoá: A, B, C, DTT không khoá: E, F

Dạng chuẩn: các tiêu chí để xác định mức độ chuẩn hoá (mức độ tổ chức dữ liệu) của một lược đồ CSDL, mức cao: ít trùng lắp thông tin; mức thấp: trùng lắp nhiều (→ các bất thường trong việc thêm/xoá/sửa).

Mức độ	Tiêu chí	Vi phạm	Nguyên tắc chuẩn
dạng chuẩn		Các tập thuộc tính gây vi phạm chính là tập làm trùng lắp thông tin.	hoá
DC1 (1NF)	Không đa trị,		Đa trị:
	không kết hợp.	thuộc tính bị đa trị hoặc kết hợp.	• C1: Đem tập trùng
			lắp đa trị tách ra,
			kéo theo khoá của quan hệ cũ.
			• C2: Đem các dòng
			dữ liệu vi phạm đa
			trị tách ra thành nhiều dòng.
			Kết hợp:
			• Tách thành phần
			con thành cột khác
			nhau.

Mức độ dạng chuẩn	Tiêu chí	Vi phạm Các tập thuộc tính gây vi phạm chính là tập làm trùng lắp thông tin.	Nguyên tắc chuẩn hoá
DC2 (2NF)	Không tồn tại phụ thuộc riêng phần giữa thuộc tính không khoá và bất kỳ khoá ứng viên nào.	Có ít nhất một thuộc tính không khoá phụ thuộc một phần vào khoá hay: Tìm thấy ít nhất một X o Y trong đó: X là phần con của khoá và Y là không khoá.	 Tách tất cả các trường hợp X→Y vi phạm (tức là X→Y có X là con của khoá và Y là không khoá) ra (giữ lại X ở bảng cũ để kết bảng).
DC3 (3NF)	Không tồn tại phụ thuộc bắc cầu giữa không khoá và bất kỳ khoá ứng viên nào. Các tập thuộc tính không khoá suy ra lẫn nhau.	Có ít nhất một thuộc tính không khoá phụ thuộc vào một hay một tập thuộc tính không khoá khác: Tìm thấy ít nhất một X → Y trong đó: X không chứa khoá và Y là không phải thuộc tính khoá. R(AB/CDE) F = { f1: AB → C; f2: AB → D; f3: AB → E; f4: C→ A; f5: C→B; f6: E→A } Ðạt DC2 vì không có PTH có vế trái là con khoá và vế phải là thuộc tính không khoá. Đạt DC3 vì không có PTH vế trái không chứa khoá và vế phải là thuộc tính không khoá.	 Tách tất cả các trường hợp X→Y vi phạm ra (giữ lại X ở bảng cũ để kết bảng).

Mức độ	Tiêu chí	Vi phạm	Nguyên tắc chuẩn
dạng chuẩn		Các tập thuộc tính gây vi phạm chính là tập làm trùng lắp thông tin.	hoá
DCBC	Mọi phụ thuộc	Tìm thấy ít nhất một $X \rightarrow Y$	Đem E → A tách ra
(BCNF)	hàm vế trái	trong đó: X không chứa khoá.	bảng mới dữ lại E để
	phải là siêu	, i see trong in priming 20 in rot	kết bảng và xác định
	khoá (chứa bất	E→A có E không phải là siêu	lại tập PTH cho từng
	kỳ khoá ứng	khoá.	quan hệ mới.
	viên nào).		

- 1. Cho bảng dữ liệu SINHVIÊN(MãSV, ThôngTin, KếtQuả). Trong đó thuộc tính ThôngTin bao gồm {TênSV, Ngày Sinh, Email, (Điện thoại 1, Điện thoại 2, ...)}, thuộc tính KếtQuả bao gồm {Môn học, Lần học, Điểm} lưu trữ môn học sinh viên đã tham gia học và điểm của môn học đó cho từng lần khác nhau.
 - a) Giải thích tại sao danh sách SINHVIÊN không đạt dạng chuẩn 1. Hãy thiết kế lại để được quan hệ SINHVIÊN đạt dạng chuẩn 1 và vẽ lược đồ quan hệ.
 - b) Từ kết quả câu a), chỉ ra các điểm trùng lắp thông tin? Quan hệ có đạt dạng chuẩn 2 hay 3 không? Giải thích. Hãy thiết kế lại để được bảng SINHVIÊN đạt dạng chuẩn 3 và vẽ lược đồ quan hệ.

Gợi ý đáp án:

a) Không đạt DC1 vì trường thuộc tính ThôngTin và KếtQuả gây trùng lắp trên tập đa trị và tập thuộc tính kết hợp dẫn đến ngữ nghĩa cột thuộc tính không rõ ràng.

MãSV	ThôngTin (Đa trị, Kết hợp)	KếtQuả (Đa trị, Kết hợp)
001	{Lan, 12/03/2024, vl@gmail, (02433512,	{ CSDL, 1, 10}
	0923231321)}	{CTDL, 1, 8}
002	{Phong, 12/03/2024, np@gmail, (0923332321,	{CSDL, 1, 7}
	0923231321)}	{CTDL, 2, 8}
		{HDH, 1, 8}

Đề xuất quan hệ đạt DC1-Giải pháp 1: Phân rã đa trị thành nhiều dòng và kết hợp thành nhiều cột

MãSV	TênSV	NgàySinh	Email	ĐiệnThoại	MônHọc	LầnHọc	Điểm
001	Lan	12/03/2024	vl@gmail	02433512	CSDL	1	10
001	Lan	12/03/2024	vl@gmail	02433512	CTDL	1	8
001	Lan	12/03/2024	vl@gmail	0923332321	CSDL	1	10
001	Lan	12/03/2024	vl@gmail	0923231321	CTDL	1	8

SinhVien (<u>MãSV</u>, TênSV, NgàySinh, Email, <u>ĐiênThoai, MônHoc, LầnHoc</u>, Điểm)

```
F = { f1: MãSV → TênSV, NgàySinh, Email;
f2: MãSV, MônHọc, LầnHọc → Điểm;
f3: ĐiệnThoại → MãSV }
```

Lược đồ SinhViên đạt DC1 vì tất cả cột là giá trị nguyên tố (không đa trị, không kết hợp)

- b) Các điểm trùng lắp thông tin: tìm phụ thuộc hàm gây vi phạm dạng chuẩn cao → tập thuộc tính liên quan là chỗ bị trùng lắp thông tin.
 - DC2: Vi phạm DC2 vì cả f1 và f2 đều có vế trái là con của khoá và vế phải là thuộc tính không khoá; <u>VD</u>: TênSV là thuộc tính không khoá phụ thuộc vào một phần khoá là MãSV.
 Trùng lắp thông tin trên tập thuộc tính (MãSV, TênSV, NgàySinh, Email) và (MãSV, MônHọc, LầnHọc, Điểm).
 - Làm sao chuẩn hoá lược đồ đạt DC2? → Tách thuộc riêng phần giữa không khoá và khoá (f1, f2). Nếu lược đồ CSDL có tập lược đồ quan hệ R1, R2, R3 thì lược đồ CSDL được coi là đạt DC2 khi có ít nhất 1 lược đồ R1, R2 và R3 đạt DC2; VÀ các lược đồ còn lại đạt từ chuẩn 2 trở lên.
 - B1: Tách theo f1

```
SinhViên ---tách theo f1---

SinhVien1(MãSV, TênSV, NgàySinh, Email)

DCBC vì các PTH vế trái là khoá

F1 = { f1: MãSV → TênSV, NgàySinh, Email }

SinhVien2(MãSV, ĐiênThoai, MônHoc, LầnHoc, Điểm),

DC1 vì f2 có Điểm là không khoá phụ thuộc một phần khoá (MãSV, MônHọc, LầnHọc)

F2 = { f2: MãSV, MônHọc, LầnHọc → Điểm; f3: ĐiệnThoại → MãSV }
```

• B2: Tách SinhViên2 theo f2:

```
    KếtQuả(MãSV, MônHoc, LầnHoc, Điểm) DCBC vì các PTH vế trái là khoá
    F3 = { f2: MãSV, MônHọc, LầnHọc → Điểm }
    SinhVien2(MãSV, ĐiênThoai, MônHoc, LầnHoc)
    SV_DT (Mã SV, ĐiênThoai) DCBC vì các PTH vế trái là khoá
    F4 = { f3: ĐiênThoai → MãSV }
```

Kết luận: từ lược đồ kết quả của câu a như sau:

SinhVien (MãSV, TênSV, NgàySinh, Email, ĐiênThoai, MônHoc, LầnHoc, Điểm)

F = { f1: MãSV → TênSV, NgàySinh, Email;

f2: MãSV, MônHọc, LầnHọc → Điểm;

f3: ĐiệnThoại → MãSV }

Lược đồ đạt DC1 sau sau khi tách theo các phụ thuộc hàm vi phạm (f1, f2, f3) ta có lược đồ CSDL mới bao gồm 3 lược đồ quan hệ con:

SinhVien(<u>MãSV</u>, TênSV, NgàySinh, Email); F1 = { f1: MãSV → TênSV, NgàySinh, Email } KếtQuả(<u>MãSV, MônHoc, LầnHoc, Điểm</u>) F3 = { f2: MãSV, MônHọc, LầnHọc → Điểm } SV DT (Mã SV, <u>ĐiênThoai</u>) F4 = { f3: ĐiệnThoại → MãSV }

Cả 3 lược đồ con SinhVien, KếtQuả và SV_DT đều đạt DCBC → Lược đồ CSDL mới đạt DCBC.

2. Xét bảng NHÂNVIÊN sau, với TÊNNV là khóa chính:

TÊNNV	DỰÁN	PHÒNGBAN
Anh	Phân công việc	Phòng thí nghiệm mạng
Bình	Định tuyến mạng	Phòng thí nghiệm mạng
Duy	Thiết kế khảo sát	Phòng quản lý nhân sự
Hạ	Phân công việc	Phòng thí nghiệm mạng
Tâm	Thiết kế khảo sát	Phòng quản lý nhân sự
Minh	Định tuyến mạng	Phòng thí nghiệm mạng
Hùng	Dịch vụ phân tích tin tức	Phòng quản lý nhân sự

- a) Chỉ ra các điểm trùng lắp thông tin và giải thích vì sao NHÂNVIÊN không đạt DC3?
- b) Hãy chuẩn hóa NHÂNVIÊN thành dạng chuẩn 3.

Gợi ý đáp án:

- a) Xác định khoá chính cho từng quan hệ.
 - SinhViên có khoá: (MSSV), (SỐCMND) do MSSV suy ra toàn bộ thuộc tính của quan hệ và số cmnd suy ra mssv nên cũng suy ra toàn bộ thuộc tính của quan hệ. Hai khoá (ứng viên) là MSSV và SốCMND, MSSV được chọn là khoá chính.
 - Ngành có khoá: (<u>TÊNNGÀNH, NĂM</u>) do TÊNNGÀNH, NĂM suy ra tất cả các thuộc tính khác của quan hệ. TÊNNGÀNH, NĂM → TÊNNGÀNH, NĂM, SLTĐ, SLSV, MÃPHG, TÊNPHG, TÒANHÀ.
 - KếtQuả có khoá: (MÃMH, HK, NĂM, MSSV) do tập này suy ra toàn bộ thuộc tính của quan hệ KếtQuả.

- c) Chỉ ra các trùng lắp thông tin và cho ví dụ về các dị thường dữ liệu có thể gặp phải.
 - SinhViên không có trùng lắp vì vế trái các PTH đều là khoá nên không có thuộc tính không khoá phụ thuộc bắc cầu riêng phần vào khoá.
 - Ngành trùng lắp: SLSV và MÃPHG là không khoá phụ thuộc vào một phần khoá (f4); và TÊNPHG, TÒANHÀ phụ thuộc bắc cầu vào Khoá (f5) → Trùng lắp thông tin trên các tập thuộc tính (TÊNNGÀNH, SLSV, MÃPHG); và (MÃPHG, TÊNPHG, TÒANHÀ).
 - KếtQuả trùng lắp trên các tập thuộc tính của f6 và f7 vì vế trái là phần con của khoá còn vế phải là thuộc tính không khoá → thuộc tính không khoá phụ thuộc riêng phần vào khoá.
- d) Xác định dạng chuẩn của lược đồ CSDL bên trên. Giải thích.
 - o SinhVien: DCBC vì vế trái các PTH là khoá.
 - Ngành đạt DC1 vi phạm DC2 do PTH f4 có thuộc tính không khoá phụ thuộc không đầy đủ (riêng phần) vào khoá.
 - KếtQuả đạt DC1 vi phạm DC2 do PTH f6 và f7 có thuộc tính không khoá phụ thuộc không đầy đủ (riêng phần) vào khoá.
 - → Cả lược đồ CSDL đạt DC1.
- e) Đề xuất lược đồ mới đạt tối thiểu dạng chuẩn 3. Giải thích.
 - o **SINHVIÊN** (<u>MSSV</u>, HỌTÊN, SỐCMND, ĐỊACHỈ, NGÀYSINH, TÊNNGÀNH) giữ nguyên vì đã đạt **DCBC**.

F1= {f1: MSSV → HỌTÊN, SỐCMND, ĐỊACHỈ, NGÀYSINH, TÊNNGÀNH; f2: SỐCMND → MSSV }

o NGÀNH:

<u>**B1**</u>: tách theo f4 để nâng lên chuẩn 2 được quan hệ còn NGÀNH1 và NGÀNH_CHỈTIÊU.

NGÀNH1 (TÊNNGÀNH, SLSV, MÃPHG, TÊNPHG, TOÀNHÀ) DC2, vi phạm DC3 vì f5 có tt không khoá phụ thuộc bắc cầu vào khoá.

```
F2 = { f4: TÊNNGÀNH → SLSV, MÃPHG;
f5: MÃPHG → TÊNPHG, TÒANHÀ }
```

NGÀNH_CHỈTIÊU(TÊNNGÀNH, NĂM, SLTĐ) DCBC vì các PTH đều có vế trái là khoá.

$$F3 = \{ f3: TÊNNGÀNH, NĂM \rightarrow SLTÐ \}$$

<u>B2</u>: tách NGÀNH1 theo f5 để nâng lên chuẩn 3 được hai con hệ con NGÀNH2 và PHÒNG.

NGÀNH2 (<u>TÊNNGÀNH</u>, SLSV, MÃPHG) DCBC vì các PTH đều có vế trái là khoá.

 $F4 = \{ f4: TÊNNGÀNH \rightarrow SLSV, MÃPHG \}$

PHÒNG (MÃPHG, TÊNPHG, TOÀNHÀ) DCBC vì các PTH đều có vế trái là khoá.

$$F5 = \{ f5: M\tilde{A}PHG \rightarrow T\hat{E}NPHG, T\dot{O}ANH\dot{A} \}$$

• KÉTQUA: tương tự tách theo các PTH làm vi phạm dạng chuẩn cao (f6, f7) sẽ ra được các phụ thuộc hàm con:

MÔNHỌC (MÃMH, TÊNMH, MÔTÅ, SỐTC), F6 = {f6} DCBC PHÂNCÔNG (MÃMH, HK, NĂM, TÊNGV), F7 = {f7} DCBC KÉTQUẢ (MÃMH, HK, NĂM, MSSV, ĐIỂMMÔN), F8 = {f8} DCBC

Tóm tắt: khi tách quan hệ R(XYZK) theo phụ thuộc hàm f1: X→Y thì hai quan hệ mới bao gồm: R1(XYZ) nếu X dẫn đến Y và Y dẫn được đến Z và R2(XK).
Lược đồ CSDL mới:

- SINHVIÊN (MSSV, HỌTÊN, SỐCMND, ĐỊACHỈ, NGÀYSINH, TÊNNGÀNH),
 F1= { f1, f2 } DCBC
- o NGÀNH CHỈTIÊU(TÊNNGÀNH, NĂM, SLTĐ), F3 = { f3 } DCBC
- o NGÀNH2 (<u>TÊNNGÀNH</u>, SLSV, MÃPHG), F2 = { f4 } DCBC
- o PHÒNG (MÃPHG, TÊNPHG, TOÀNHÀ), F5 = { f5 } DCBC
- o **MÔNHỌC** (<u>MÃMH</u>, TÊNMH, MÔTẢ, SỐTC), F6 = {f6} DCBC
- o **PHÂNCÔNG** (MÃMH, HK, NĂM, TÊNGV), F7 = {f7} DCBC
- o KÉTQUẢ (MÃMH, HK, NĂM, MSSV, ĐIỂMMÔN), F8 = {f8} DCBC
- → Lược đồ CSDL mới đạt DCBC do tất cả lược đồ con đều đạt DCBC.
- 4. Hãy xác định các khoá và dạng chuẩn của từng Qi,Fi, được cho như sau:
 - a) $Q_1(ABCDEGH)$, $F_1 = \{A \rightarrow H; AB \rightarrow C; BC \rightarrow D; G \rightarrow B\}$

- b) Q₂(ABCSXYZ), $F_2 = \{S \rightarrow A; AX \rightarrow B; S \rightarrow B; BY \rightarrow C; CZ \rightarrow X\}$
- c) Q₃(ABCD), F₃ = {A \rightarrow B; BC \rightarrow D; D \rightarrow A}

Chuẩn hoá các lược đồ bên trên về DC3 (3NF) hoặc DCBC (BCNF).