BỘ CÔNG THƯƠNG TRƯỜNG ĐẠI HỌC CÔNG NGHIỆP TP. HỒ CHÍ MINH KHOA THƯƠNG MẠI VÀ DU LỊCH



BÀI TIỂU LUẬN CUỐI KỲ

MÔN HỌC: CƠ SỞ DỮ LIỆU

ĐỀ SỐ 15 QUẢN LÝ LỊCH DẠY CỦA GIÁO VIÊN

> GIẢNG VIÊN HƯỚNG DẪN GV. LÊ HỮU HÙNG GV. NGUYỄN THỊ HOÀI

NHÓM THỰC HIỆN: NHÓM 15

MÃ HỌC PHÀN: 420300391604

Thành phố Hồ Chí Minh, ngày 09 tháng 05 năm 2025

LỜI CẢM ƠN

Nhóm chúng em xin gửi lời cảm ơn chân thành và sâu sắc đến **thầy Lê Hữu Hùng** và **cô Nguyễn Thị Hoài** – những người đã tận tình giảng dạy và hướng dẫn chúng em trong suốt quá trình học tập **môn Cơ sở dữ liệu**. Nhờ sự truyền đạt kiến thức rõ ràng, dễ hiểu cùng sự tận tâm của thầy cô, chúng em đã có cơ hội tiếp cận, hiểu rõ hơn về các khái niệm chuyên môn cũng như ứng dụng thực tiễn của cơ sở dữ liệu trong lĩnh vực công nghệ thông tin và quản lý. Chúng em cũng xin gửi lời cảm ơn đến các bạn trong lớp đã luôn nhiệt tình hỗ trợ, chia sẻ ý tưởng và cùng đồng hành trong quá trình thực hiện tiểu luận. Chính sự hợp tác và tinh thần làm việc nhóm của tất cả mọi người đã góp phần quan trọng vào việc hoàn thiện sản phẩm này một cách tốt nhất. Ngoài ra, em xin chân thành cảm ơn Trường Đại học Công Nghiệp TP.HCM và

Ngoài ra, em xin chân thành cảm ơn Trường Đại học Công Nghiệp TP.HCM và Khoa Thương Mại Du Lịch đã tạo điều kiện thuận lợi cho chúng em trong quá trình học tập. Những kiến thức và trải nghiệm quý báu mà em nhận được tại đây sẽ là hành trang quý giá cho tương lai.

Một lần nữa, em xin chân thành cảm ơn thầy cô, các bạn và nhà trường!

MŲC LŲC

GIỚI THIỆU ĐỀ TÀI VÀ NHÓM	5
DANH SÁCH CÁC THÀNH VIÊN THỰC HIỆN	7
PHẦN A - XÂY DỤNG MÔ HÌNH ERD VÀ TẠO CSDL	9
ĐỀ BÀI 15: QUẢN LÝ LỊCH DẠY CỦA GIÁO VIÊN	9
1. Lược đồ ERD	10
2. Chuyển sang lược đồ quan hệ	10
3. Cài đặt CSDL - Tạo database trên SSMS, nhập dữ liệu (tự nghĩ ra m	ıỗi
bảng ít nhất 5 dòng)	
4. Tự cho câu hỏi và trả lời: 12 câu	14
- 2 câu truy vấn kết nối nhiều bảng	14
- 2 câu update	15
- 2 câu delete	15
- 2 câu group by	16
- 2 câu sub query	17
- 2 câu bất kì	
PHẦN B: CHUẨN HÓA DỮ LIỆU CÁ NHÂN	18
Câu 1:	18
a) Hãy tìm tập phủ tối thiểu của F	18
b) Tìm tất cả các khóa của Q	20
Câu 2:	22
a. Tính bao đóng của $X = \{B, D\}$ (X^+)	23
b) Tính bao đóng của Y = {C, G} (Y+)	
Câu 3: Cho lược đồ quan hệ Q và tập phụ thuộc hàm F	24
a) $F = \{AB \rightarrow E; AG \rightarrow I; BE \rightarrow I; E \rightarrow G; GI \rightarrow H\}$ chứng minh rằng	AB
\rightarrow GH	
b) $F=\{AB\rightarrow C; B\rightarrow D; CD\rightarrow E; CE\rightarrow GH; G\rightarrow A\}$ chứng minh rằ	ng
$AB \rightarrow E; AB \rightarrow G.$	
Câu 7: Kiểm Tra Dạng Chuẩn (Bài tập tổng hợp)	25
a) Q(A,B,C,D) F={CA \rightarrow D; A \rightarrow B}	25
b) $Q(S,D,I,M) F={SI \rightarrow D;SD \rightarrow M}$	
c) $Q(N,G,P,M,GV) F=\{N,G,P\rightarrow M;M\rightarrow GV\}$	26
d) $Q(S,N,D,T,X) F={S\rightarrow N; S\rightarrow D; S\rightarrow T; S\rightarrow X}$	27
Siêu Lê Ngọc Kim - 23706891	27
Câu 4:	
$A \rightarrow B; A \rightarrow C; B \rightarrow A; C \rightarrow D; D \rightarrow C; D \rightarrow A$	28
Câu 5: Hãy tìm tất cả các khóa cho lược đồ quan hệ sau:	
Câu 6: Xét lược đồ quan hệ và tập phụ thuộc dữ liệu:	31
Huỳnh Tấn Thuận - 21038791	
Câu 7:	33
Câu 8:	35
Câu 9:	36

Câu 5: Giả sử ta có lược đồ quan hệ Q(C,D,E,G,H,K) và tập phụ thuộc	;
hàm F như sau: (Bài tập tổng hợp)	
a) Từ tập F, hãy chứng minh EK → DH	38
b) Tìm tất cả các khóa của Q	
c) Xác định dạng chuẩn của Q	39
Phạm Hoàng Minh Tâm - 23713371	
Câu 10: Xác định phủ tối thiểu của tập phụ thuộc hàm sau:	40
a) Q(A,B,C,D,E,G),	
$F=\{AB\rightarrow C;C\rightarrow A;BC\rightarrow D;ACD\rightarrow B;D\rightarrow EG;BE\rightarrow C;CG\rightarrow BD;CC\rightarrow BC;CC\rightarrow BC;CC,CC\rightarrow BC;CC\rightarrow BC;CC\rightarrow BC;CC,CC\rightarrow BC;CC,CC\rightarrow BC;CC,CC,CC,CC,CC,CC,CC,CC,CC,CC,CC,CC,CC$	CE
$\rightarrow AG$ }	40
b) Q(A,B,C)	41
$F=\{A\rightarrow B, A\rightarrow C, B\rightarrow A, C\rightarrow A, B\rightarrow C\}$	
Câu 11: Xác định phủ tối thiểu của các tập phụ thuộc hàm sau:	42
a) Q1(ABCDEGH)	
$F_1 = \{A \rightarrow H, AB \rightarrow C, BC \rightarrow D; G \rightarrow B\}$	
b) Q2(ABCSXYZ)	
$F_2 = \{S \rightarrow A; AX \rightarrow B; S \rightarrow B; BY \rightarrow C; CZ \rightarrow X\}$	43
c) Q3(ABCDEGHIJ)	
$F_3 = \{BG \rightarrow D; G \rightarrow J; AI \rightarrow C; CE \rightarrow H; BD \rightarrow G; JH \rightarrow A; D \rightarrow I\} \dots$	44
d) Q4(ABCDEGHIJ)	
$F_4 = \{BH \rightarrow I; GC \rightarrow A; I \rightarrow J; AE \rightarrow G; D \rightarrow B; I \rightarrow H\}$	46
Câu 1: Cho biết dạng chuẩn của các lược đồ quan hệ sau (Bài tập tổng	
hợp)	
a) Q(ABCDEG);	
$F = {A \rightarrow BC, C \rightarrow DE, E \rightarrow G}$	47
b) Q(ABCDEGH);	49
$F=\{C\rightarrow AB, D\rightarrow E, B\rightarrow G\}$	49
c) Q(ABCDEGH)	50
$F = {A \rightarrow BC, D \rightarrow E, H \rightarrow G} \dots$	50
d) Q(ABCDEG);	51
$F = \{AB \rightarrow C, C \rightarrow B, ABD \rightarrow E, G \rightarrow A\}$	51
e) Q(ABCDEGHI);	53
$F = \{AC \rightarrow B, BI \rightarrow ACD, ABC \rightarrow D, H \rightarrow I, ACE \rightarrow BCG, CG \rightarrow AE\} \dots$	53
Lê Thị Yến Trinh - 23715621 (Bài tập tổng hợp)	55
Câu 2: Kiểm tra dạng chuẩn $Q(C,S,Z)$ $F=\{CS\rightarrow Z;Z\rightarrow C\}$	55
Câu 3: Cho lược đồ CSDL	
a) Xác định dạng chuẩn cao nhất của Kehoach	
Câu 4: Cho lược đồ quan hệ Q(A,B,C,D) và tập phụ thuộc hàm F	56
$F = \{A \rightarrow B; B \rightarrow C; D \rightarrow B\} C = \{Q_1(A,C,D); Q_2(B,D)\} \dots$	
a) Xác định các F _i (những phụ thuộc hàm F được bao trong Q _i)	
Câu 6: Cho lược đồ quan hệ Q(S,I,D,M)	
$F = \{f_1: SI \rightarrow DM; f_2: SD \rightarrow M; f_3: D \rightarrow M\} \dots$	
a) Tính bao đóng D+, SD+, SI+	
b) Tìm tất cả các khóa của Q	
c) Tìm phủ tối thiểu của F	
d) Xác định dạng chuẩn cao nhất của Q	

GIỚI THIỆU ĐỀ TÀI VÀ NHÓM

Hệ thống được xây dựng nhằm quản lý lịch dạy của giáo viên và lịch học của các lớp học trong một trường với mục tiêu chính là tổ chức và theo dõi mối quan hệ giữa giáo viên, môn học, lớp học, phòng học và khoa.

Hệ thống hoạt động dựa trên cấu trúc tổ chức của trường học, khởi đầu từ thông tin về giáo viên. Mỗi giáo viên sẽ được nhận diện bằng mã số giáo viên duy nhất (MAGV) cùng các thông tin cá nhân cần thiết như họ tên (HOTEN) và số điện thoại (DTGV). Giáo viên có thể dạy nhiều môn thuộc các khoa khác nhau và phụ trách nhiều lớp, nhưng về mặt quản lý hành chính, mỗi giáo viên chỉ thuộc một khoa nhất định.

Mỗi môn học sẽ được quản lý qua mã môn học (MAMH) duy nhất và tên môn (TENMH). Trong từng lớp học cụ thể, mỗi môn chỉ được tổ chức giảng dạy bởi một giáo viên duy nhất chịu trách nhiệm.

Hệ thống cũng lưu trữ thông tin chi tiết về phòng học, mỗi phòng được gắn với một mã phòng học duy nhất (PHONG) cùng chức năng cụ thể (CHUCNANG) như phòng lý thuyết, phòng thực hành máy tính, phòng nghe nhìn hoặc xưởng thực tập.

Về mặt tổ chức, các khoa được quản lý thông qua mã khoa (MAKHOA), tên khoa (TENKHOA) và số điện thoại khoa (DTKHOA). Đối với từng lớp học, các thông tin bao gồm mã lớp (MALOP), tên lớp (TENLOP) và sĩ số (SISO) sẽ được lưu trữ. Dù mỗi lớp có thể tham gia học tập các môn thuộc nhiều khoa khác nhau, nhưng về cơ bản vẫn sẽ thuộc sự quản lý hành chính của một khoa duy nhất.

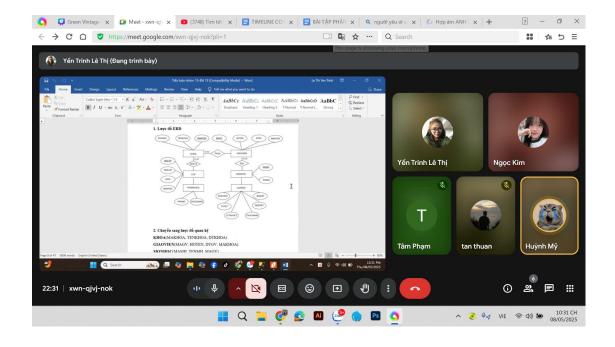
Điểm trung tâm của hệ thống là quản lý lịch dạy chi tiết. Hằng tuần, mỗi giáo viên sẽ nhận lịch báo giảng, bao gồm thông tin về lớp học dạy (MALOP), ngày dạy (NGAYDAY), môn học giảng dạy (MAMH), phòng học (PHONG), tiết bắt đầu (TUTIET), tiết kết thúc (ĐENTIET), nội dung bài giảng (BAIDAY), và các ghi chú liên quan (GHICHU). Hệ thống cũng phân loại giờ giảng thành lý thuyết (LYTHUYET=2) và thực hành (LYTHUYET=1).

Các yêu cầu nghiệp vụ nổi bật của hệ thống bao gồm: xây dựng lịch giảng dạy tuần cho từng giáo viên và tính toán tổng số tiết dạy mà mỗi giáo viên đã thực hiện theo từng môn, từng lớp.

Nhùn chung, cơ sở dữ liệu này được phát triển như một công cụ tối ưu hỗ trợ hiệu quả trong việc quản lý toàn diện lịch trình giảng dạy và học tập tại trường. Hệ thống đảm bảo cung cấp thông tin chi tiết từ giáo viên, môn học, lớp học, phòng học, khoa cho đến việc lập lịch và thống kê liên quan đến hoạt động giảng dạy hàng tuần.

DANH SÁCH CÁC THÀNH VIÊN THỰC HIỆN

STT	HQ TÊN	MSSV	ĐÁNH GIÁ	GHI CHÚ
1	Lê Thị Yến Trinh	23715621	100%	
2	Siêu Lê Ngọc Kim	23706891	100%	
3	Huỳnh Diệu Mỹ	23724271	98%	
4	Phạm Hoàng Minh Tâm	23713371	100%	
5	Huỳnh Tấn Thuận	21038791	94%	



STT	CÔNG VIỆC	THÀNH VIỆN THỰC HIỆN	THỜI GIAN HOÀN THÀNH	HOÀN THÀNH	SÁN PHẨM	GHI CHÚ	ÐIỂM ĐÁNH GIÁ
TIẾU LUẬN							
1	Bìa tiểu luận	Trinh	06/05/2025	Х	■ bìa		8.3
2	Mục lục	Thuận	08/05/2025				8.3
3	Lời cảm ơn	Thuận	06/05/2025	х	https://docs.google.com/docume nt/d/1o1FT8ZDJfcTfJc662LCdoc dkPMrNsyOqtDYBI0 Tj2Q/edit?u sp=sharinq	Trễ -1	7.3
4	Giới thiệu đề tài và nhóm	Mỹ	06/05/2025	Х	https://docs.google.com/docume nt/d/1mj6pZEbeUrzRW0Ptqv53f- A2zDmZkuvnmV-dUid46wc/edit? usp=sharing		8.3
5	Tổng hợp	Kim	08/05/2025				8.3
6	PowerPoint	Mỹ, Tâm	09/05/2025				8.3
			NỘI DL	ING			50
7	Phần A						25
8	1. Xây dựng lược đồ ERD	Trinh	05/05/2025	Х			6.25
9	2. Chuyến sang lược đồ quan hệ	Kim	05/05/2025	х	□ LƯỢC ĐỔ QUAN HỆ		6.25
10	3. Code	Tâm	05/05/2025	Х	■ CODE		6.25
11	4. Câu hỏi truy vấn	ALL	05/05/2025		□ CÂU HỔI TRUY VẨN	trễ	
	Mỹ				∆ Tệp		6.25
	Kim				□ Tệp		6.25
	Thuận				ъTệр	-4	2.25
	Trinh				□ Tệp		6.25
	Tâm				∆ Tệp		6.25
12	Phần B	ALL	06/05/2025		BÀI TẬP PHẦN 2	trễ	25
	Mỹ				ΔTệp	-2	23
	Kim				□ Tệp		25
	Thuận				□ Tệp		25
	Trinh				∆ Tệp		25
	Tâm				D Têp		25

PHẦN A - XÂY DỰNG MÔ HÌNH ERD VÀ TẠO CSDL

ĐỀ BÀI 15: QUẨN LÝ LỊCH DẠY CỦA GIÁO VIÊN

Để quản lý lịch dạy của các giáo viên và lịch học của các lớp, một trường tổ chức như sau:

Mỗi giáo viên có một mã số giáo viên (MAGV) duy nhất, mỗi MAGV xác định các thông tin như: họ và tên giáo viên (HOTEN), số điện thoại (DTGV). Mỗi giáo viên có thể dạy nhiều môn cho nhiều khoa nhưng chỉ thuộc sự quản lý hành chánh của một khoa nào đó.

Mỗi môn học có một mã số môn học (MAMH) duy nhất, mỗi môn học xác định tên môn học (TENMH). Ứng với mỗi lớp thì mỗi môn học chỉ được phân cho một giáo viên.

Mỗi phòng học có một số phòng học (PHONG) duy nhất, mỗi phòng có một chức năng (CHUCNANG); chẳng hạn như phòng lý thuyết, phòng thực hành máy tính, phòng nghe nhìn, xưởng thực tập cơ khí,...

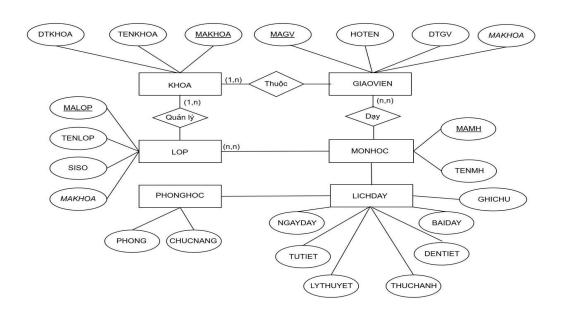
Mỗi khoa có một mã khoa (MAKHOA) duy nhất, mỗi khoa xác định các thông tin như: tên khoa (TENKHOA), điện thoại khoa(DTKHOA).

Mỗi lớp có một mã lớp (MALOP) duy nhất, mỗi lớp có một tên lớp (TENLOP), sĩ số lớp (SISO). Mỗi lớp có thể học nhiều môn của nhiều khoa nhưng chỉ thuộc sự quản lý hành chính của một khoa nào đó.

Hàng tuần, mỗi giáo viên phải lập lịch báo giảng cho biết giáo viên đó sẽ dạy những lớp nào, ngày nào (NGAYDAY), môn gì?, tại phòng nào, từ tiết nào (TUTIET) đến tiết nào (ĐENTIET), tựa đề bài dạy (BAIDAY), những ghi chú (GHICHU) về các tiết dạy này, đây là giờ dạy lý thuyết (LYTHUYET) hay thực hành - giả sử nếu LYTHUYET=1 thì đó là giờ dạy thực hành và nếu LYTHUYET=2 thì đó là giờ lý thuyết, một ngày có 16 tiết, sáng từ tiết 1 đến tiết 6, chiều từ tiết 7 đến tiết 12, tối từ tiết 13 đến 16.

Một số yêu cầu của hệ thống này như: Lập lịch dạy trong tuần của các giáo viên. Tổng số dạy của các giáo viên theo từng môn cho từng lớp

1. Lược đồ ERD



2. Chuyển sang lược đồ quan hệ

GIAOVIEN (MAGV, HOTEN, DTGV, MAKHOA)

KHOA (MAKHOA, TENKHOA, DTKHOA)

MONHOC (MAMH, TENMH)

LOP (MALOP, TENLOP, SISO, MAKHOA)

PHONGHOC (PHONG, CHUCNANG)

LICHDAY (MAGV, MALOP, MAMH, PHONG, NGAYDAY, TUTIET, DENTIET, BAIDAY, GHICHU, LYTHUYET)

3. Cài đặt CSDL - Tạo database trên SSMS, nhập dữ liệu (tự nghĩ ra mỗi bảng ít nhất 5 dòng)

-- Tao Database

```
CREATE DATABASE QLLD;
GO
-- Tạo bảng KHOA
CREATE TABLE KHOA (
 MAKHOA VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
 TENKHOA NVARCHAR(100),
 DTKHOA VARCHAR(15)
);
-- Tạo bảng GIAOVIEN
CREATE TABLE GIAOVIEN (
 MAGV VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
 HOTEN NVARCHAR(100),
 DTGV VARCHAR(15),
 MAKHOA VARCHAR(10),
 FOREIGN KEY (MAKHOA) REFERENCES KHOA(MAKHOA)
);
-- Tạo bảng MONHOC
CREATE TABLE MONHOC (
 MAMH VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
 TENMH NVARCHAR(100)
);
-- Tạo bảng LOP
CREATE TABLE LOP (
 MALOP VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
 TENLOP NVARCHAR(100),
 SISO INT.
 MAKHOA VARCHAR(10),
 FOREIGN KEY (MAKHOA) REFERENCES KHOA(MAKHOA)
);
-- Tạo bảng PHONGHOC
CREATE TABLE PHONGHOC (
```

```
PHONG VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
 CHUCNANG NVARCHAR(100)
);
-- Tạo bảng LICHDAY
CREATE TABLE LICHDAY (
 MAGV VARCHAR(10),
 MALOP VARCHAR(10),
 MAMH VARCHAR(10),
 PHONG VARCHAR(10),
 NGAYDAY DATE,
 TUTIET INT.
 DENTIET INT,
 BAIDAY NVARCHAR(100),
 GHICHU NVARCHAR(255),
 LYTHUYET BIT,
 PRIMARY KEY (MAGV, MALOP, MAMH, PHONG, NGAYDAY,
TUTIET),
 FOREIGN KEY (MAGV) REFERENCES GIAOVIEN(MAGV),
 FOREIGN KEY (MALOP) REFERENCES LOP(MALOP),
 FOREIGN KEY (MAMH) REFERENCES MONHOC(MAMH),
 FOREIGN KEY (PHONG) REFERENCES PHONGHOC(PHONG)
);
-- Tao database trên SSMS
--Bång KHOA
INSERT INTO KHOA VALUES
('KH01', N'Công nghệ thông tin', '0281234567'),
('KH02', N'Kinh tế', '0281234568'),
('KH03', N'Điện - Điện tử', '0281234569'),
('KH04', N'Co khí', '0281234570'),
('KH05', N'Ngoại ngữ', '0281234571')
--Bång GIAOVIEN
```

```
INSERT INTO GIAOVIEN VALUES
('GV01', N'Nguyễn Văn A', '0911111111', 'KH01'),
('GV02', N'Trần Thị B', '0911111112', 'KH01'),
('GV03', N'Lê Văn C', '0911111113', 'KH02'),
('GV04', N'Pham Thị D', '0911111114', 'KH03'),
('GV05', N'Hoàng Văn E', '0911111115', 'KH04')
--Bång MONHOC
INSERT INTO MONHOC VALUES
('MH01', N'Co sở dữ liệu'),
('MH02', N'Nguyên lý kế toán'),
('MH03', N'Mang máy tính'),
('MH04', N'Điện tử cơ bản'),
('MH05', N'Vē kỹ thuật')
--Bång PHONGHOC
INSERT INTO PHONGHOC VALUES
('P101', N'Phòng lý thuyết'),
('P102', N'Phòng máy tính'),
('P103', N'Phòng thực hành điện'),
('P104', N'Phòng đa năng'),
('P105', N'Phòng vẽ cơ khí')
--Bång LOP
INSERT INTO LOP VALUES
('L01', N'DHTH01', 40, 'KH01'),
('L02', N'KT01', 45, 'KH02'),
('L03', N'DT01', 50, 'KH03'),
('L04', N'CK01', 38, 'KH04'),
('L05', N'NN01', 42, 'KH05')
--Bång LICHDAY
INSERT INTO LICHDAY VALUES
('GV01', 'L01', 'MH01', 'P102', '2025-05-05', 1, 3, N'Giới thiệu CSDL',
N'Không có ghi chú', 1),
```

```
('GV02', 'L01', 'MH03', 'P101', '2025-05-06', 4, 6, N'Tổng quan mạng máy tính', NULL, 1),
('GV03', 'L02', 'MH02', 'P104', '2025-05-07', 1, 3, N'Nguyên lý Kế toán căn bản', N'Ghi chú: mang máy tính', 1),
('GV04', 'L03', 'MH04', 'P103', '2025-05-08', 7, 9, N'Điện trở và tụ điện', NULL, 2),
('GV05', 'L04', 'MH05', 'P105', '2025-05-09', 10, 12, N'Vẽ kỹ thuật cơ bản', NULL, 2)
GO
```

- 4. Tự cho câu hỏi và trả lời: 12 câu
- 2 câu truy vấn kết nối nhiều bảng

Câu 1: Liệt kê họ tên giáo viên, tên môn học, tên lớp và ngày dạy.

GO

SELECT GV.HOTEN, MH.TENMH, L.TENLOP, LD.NGAYDAY
FROM LICHDAY LD

JOIN GIAOVIEN GV ON LD.MAGV = GV.MAGV

JOIN MONHOC MH ON LD.MAMH = MH.MAMH

JOIN LOP L ON LD.MALOP = L.MALOP

GO

Câu 2: Cho biết số môn học mà mỗi giáo viên đã dạy

GO

SELECT GV.MAGV, GV.HOTEN, COUNT(DISTINCT MH.MAMH) AS SoMonDay
FROM GIAOVIEN GV

JOIN MONHOC MH ON LD.MAMH = MH.MAMH

JOIN LICHDAY LD ON GV.MAGV = LD.MAGV

GROUP BY GV.MAGV, GV.HOTEN; GO

- 2 câu update

Câu 1: Cập nhật số điện thoại của khoa Thương mại điện tử có mã 'TMDT' thành '0919105107'

GO

UPDATE KHOA

SET DTKHOA = '0919105107'

WHERE MAKHOA = 'KH01'

GO

Câu 2: Cập nhật số điện thoại của giáo viên có mã là GV01.

GO

UPDATE GIAOVIEN

SET DTGV = '0987654321'

WHERE MAGV = 'GV01'

GO

- 2 câu delete

Câu 1: Xóa tất cả các lịch dạy của giáo viên có tên 'Phạm Thị D'.

GO

DELETE LICHDAY

WHERE MAGV IN (

SELECT MAGV

FROM GIAOVIEN

WHERE HOTEN = 'Phạm Thị D')

GO

Câu 2: Xoá lịch dạy tiết 3,4 của giáo viên có mã 'GV01' vào ngày 10/5/2025.

GO

DELETE FROM LICHDAY

WHERE MAGV = 'GV01' AND NGAYDAY = '2025-05-05' AND TUTIET =

1 AND DENTIET = 3

GO

- 2 câu group by

Câu 1: Đếm số buổi dạy của từng giáo viên

GO

SELECT MAGV, COUNT(*) AS SoBuoiDay

FROM LICHDAY

GROUP BY MAGV

GO

Câu 2: Thống kê số lượng giáo viên thuộc mỗi khoa. Hiển thị mã khoa và số lượng giáo viên.

SELECT k.MAKHOA, k.TENKHOA, COUNT(g.MAGV) AS

SoLuongGiaoVien

FROM KHOA k

LEFT JOIN GIAOVIEN g ON k.MAKHOA = g.MAKHOA

GROUP BY k.MAKHOA, k.TENKHOA

GO

- 2 câu sub query

Câu 1: Liệt kê các lớp có sĩ số lớn hơn sĩ số trung bình của tất cả các lớp.

GO
SELECT * FROM LOP
WHERE SISO > (
SELECT AVG(SISO) FROM LOP)

Câu 2: Liệt kê tên của các lớp thuộc khoa 'Công nghệ thông tin'.

GO

GO

SELECT TENLOP

FROM LOP

WHERE MAKHOA = (SELECT MAKHOA

FROM KHOA WHERE TENKHOA = N'Công nghệ thông tin')
GO

- 2 câu bất kì

Câu 1: Cập nhật lại tên môn học có mã môn là 'MH01' thành 'Lập trình Python nâng cao'.

GO

UPDATE MONHOC

SET TENMH = 'Lập trình Python nâng cao'

WHERE MAMH = 'MH01'

GO

Câu 2: Đếm số buổi dạy của từng giáo viên theo tháng

GO

SELECT MAGV, MONTH(NGAYDAY) AS Thang, COUNT(*) AS

SoBuoiDay

FROM LICHDAY

GROUP BY MAGV, MONTH(NGAYDAY)

GO

PHẦN B: CHUẨN HÓA DỮ LIỆU CÁ NHÂN

Huỳnh Diệu Mỹ - 23724271

Câu 1: Cho lược đồ CSDL

Q(TENTAU,LOAITAU,MACHUYEN,LUONGHANG,BENCANG,NGAY)

 $F=\{TENTAU \rightarrow LOAITAU$

MACHUYEN → TENTAU, LUONGHANG

TENTAU, NGAY \rightarrow BENCANG, MACHUYEN}

a) Hãy tìm tập phủ tối thiểu của F

Để tìm tập phủ tối thiểu, chúng ta thực hiện các bước sau:

Bước 1: Tách các phụ thuộc hàm có vế phải là một thuộc tính.

 $F = \{ TENTAU \rightarrow LOAITAU \}$

MACHUYEN → TENTAU

MACHUYEN → LUONGHANG

TENTAU, NGAY → BENCANG

TENTAU, NGAY → MACHUYEN }

Bước 2: Loại bỏ các thuộc tính thừa ở vế trái của mỗi phụ thuộc hàm.

TENTAU → LOAITAU: Vế trái chỉ có một thuộc tính, không có thuộc tính thừa.

MACHUYEN → TENTAU: Vế trái chỉ có một thuộc tính, không có thuộc tính thừa.

MACHUYEN → LUONGHANG: Vế trái chỉ có một thuộc tính, không có thuộc tính thừa.

TENTAU, NGAY \rightarrow BENCANG:

Kiểm tra TENTAU \rightarrow BENCANG: Tính (TENTAU)+ theo F. (TENTAU)+ = {TENTAU, LOAITAU}. BENCANG không thuộc (TENTAU)+. Vậy TENTAU không thừa.

Kiểm tra NGAY → BENCANG: Tính (NGAY)+ theo F. (NGAY)+ = {NGAY}. BENCANG không thuộc (NGAY)+. Vậy NGAY không thừa. TENTAU, NGAY → MACHUYEN:

Kiểm tra TENTAU → MACHUYEN: Tính (TENTAU)+ theo F. (TENTAU)+
= {TENTAU, LOAITAU}. MACHUYEN không thuộc (TENTAU)+. Vậy
TENTAU không thừa.

Kiểm tra NGAY → MACHUYEN: Tính (NGAY)+ theo F. (NGAY)+ = {NGAY}. MACHUYEN không thuộc (NGAY)+. Vậy NGAY không thừa. Bước 3: Loại bỏ các phụ thuộc hàm thừa trong tập.

Xét F' = {MACHUYEN \rightarrow TENTAU, MACHUYEN \rightarrow LUONGHANG, TENTAU, NGAY \rightarrow BENCANG, TENTAU, NGAY \rightarrow MACHUYEN}. Tính (TENTAU)+ theo F'. (TENTAU)+ = {TENTAU}. LOAITAU không thuộc (TENTAU)+. Vậy TENTAU \rightarrow LOAITAU không thừa.

Xét F" = {TENTAU → LOAITAU, MACHUYEN → LUONGHANG,
TENTAU, NGAY → BENCANG, TENTAU, NGAY → MACHUYEN}. Tính
(MACHUYEN)+ theo F". (MACHUYEN)+ = {MACHUYEN}. TENTAU
không thuộc (MACHUYEN)+. Vậy MACHUYEN → TENTAU không thừa.
Xét F"' = {TENTAU → LOAITAU, MACHUYEN → TENTAU, TENTAU,
NGAY → BENCANG, TENTAU, NGAY → MACHUYEN}. Tính
(MACHUYEN)+ theo F". (MACHUYEN)+ = {MACHUYEN, TENTAU,
LOAITAU}. LUONGHANG không thuộc (MACHUYEN)+. Vậy
MACHUYEN → LUONGHANG không thừa.

Xét F''' = {TENTAU → LOAITAU, MACHUYEN → TENTAU, MACHUYEN → LUONGHANG, TENTAU, NGAY → MACHUYEN}. Tính (TENTAU, NGAY)+ theo F'''. (TENTAU, NGAY)+ = {TENTAU, NGAY, LOAITAU}. BENCANG không thuộc (TENTAU, NGAY)+. Vậy TENTAU, NGAY → BENCANG không thừa.

Xét F""" = {TENTAU \rightarrow LOAITAU, MACHUYEN \rightarrow TENTAU, MACHUYEN \rightarrow LUONGHANG, TENTAU, NGAY \rightarrow BENCANG}. Tính (TENTAU, NGAY)+ theo F"". (TENTAU, NGAY)+ = {TENTAU, NGAY, LOAITAU, BENCANG}. MACHUYEN không thuộc (TENTAU, NGAY)+. Vậy TENTAU, NGAY \rightarrow MACHUYEN không thừa.

Vậy, tập phủ tối thiểu của F là:

F_min = { TENTAU → LOAITAU

MACHUYEN → TENTAU

MACHUYEN → LUONGHANG

TENTAU, NGAY → BENCANG

TENTAU, NGAY → MACHUYEN }

b) Tìm tất cả các khóa của Q

Tập thuộc tính U = {TENTAU, LOAITAU, MACHUYEN, LUONGHANG, BENCANG, NGAY}

STT	Tập xét	Bao đóng	Siêu khóa	Khóa
1	TENTAU, NGAY	{TENTAU, LOAITAU, NGAY, BENCANG, MACHUYEN, LUONGHANG}	X	X
2	MACHUYEN, NGAY	{MACHUYEN, TENTAU, LUONGHANG, NGAY, BENCANG, LOAITAU}	X	X

TENTAU,	{TENTAU, LOAITAU,	X	
MACHUYEN,	MACHUYEN, LUONGHANG,		
NGAY	NGAY, BENCANG}		
TENTAU	{TENTAU, LOAITAU}		
MACHUYEN	{MACHUYEN, TENTAU,		
	LUONGHANG, LOAITAU}		
NGAY	{NGAY}		
TENTAU,	{TENTAU, LOAITAU,		
MACHUYEN	MACHUYEN, LUONGHANG}		
TENTAU,	{TENTAU, LOAITAU,		
BENCANG	BENCANG}		
TENTAU,	{TENTAU, LOAITAU,		
LUONGHANG	LUONGHANG}		
MACHUYEN,	{MACHUYEN, TENTAU,		
BENCANG	LUONGHANG, BENCANG,		
	LOAITAU}		
MACHUYEN,	{MACHUYEN, TENTAU,		
LUONGHANG	LUONGHANG, LOAITAU}		
BENCANG, NGAY	{BENCANG, NGAY}		
LUONGHANG, NGAY	{LUONGHANG, NGAY}		
	MACHUYEN, NGAY TENTAU MACHUYEN NGAY TENTAU, MACHUYEN TENTAU, BENCANG TENTAU, LUONGHANG MACHUYEN, BENCANG MACHUYEN, LUONGHANG BENCANG LUONGHANG BENCANG, LUONGHANG	MACHUYEN, MACHUYEN, LUONGHANG, NGAY TENTAU TENTAU (TENTAU, LOAITAU) MACHUYEN (MACHUYEN, TENTAU, LUONGHANG, LOAITAU) NGAY TENTAU, MACHUYEN (TENTAU, LOAITAU, MACHUYEN, LUONGHANG) TENTAU, BENCANG TENTAU, (TENTAU, LOAITAU, BENCANG) TENTAU, LUONGHANG (TENTAU, LOAITAU, LOAITAU, LOONGHANG) TENTAU, LUONGHANG (MACHUYEN, TENTAU, LOONGHANG) MACHUYEN, BENCANG (MACHUYEN, TENTAU, LOAITAU) MACHUYEN, LUONGHANG, BENCANG, LOAITAU) MACHUYEN, LUONGHANG (MACHUYEN, TENTAU, LUONGHANG, LOAITAU) BENCANG, NGAY (BENCANG, NGAY) LUONGHANG, (SUONGHANG, NGAY)	MACHUYEN, MACHUYEN, LUONGHANG, NGAY NGAY, BENCANG} TENTAU {TENTAU, LOAITAU} MACHUYEN {MACHUYEN, TENTAU, LUONGHANG, LOAITAU} NGAY {NGAY} TENTAU, {TENTAU, LOAITAU, MACHUYEN MACHUYEN, LUONGHANG} TENTAU, {TENTAU, LOAITAU, BENCANG BENCANG} TENTAU, {TENTAU, LOAITAU, LUONGHANG} MACHUYEN, {MACHUYEN, TENTAU, LUONGHANG} MACHUYEN, {MACHUYEN, TENTAU, LOAITAU} MACHUYEN, {MACHUYEN, TENTAU, LOAITAU} MACHUYEN, {MACHUYEN, TENTAU, LUONGHANG, BENCANG, LOAITAU} MACHUYEN, {MACHUYEN, TENTAU, LUONGHANG, LOAITAU} BENCANG, NGAY {BENCANG, NGAY} LUONGHANG, {MACHUYEN, TENTAU, LUONGHANG, NGAY} LUONGHANG, {LUONGHANG, NGAY}

Các thuộc tính của Q là {TENTAU, LOAITAU, MACHUYEN, LUONGHANG, BENCANG, NGAY}.

Tìm các thuộc tính không xuất hiện ở vế phải: TENTAU, MACHUYEN,
 NGAY. Bất kỳ khóa nào cũng phải chứa các thuộc tính này.

- + Tính bao đóng của {TENTAU, MACHUYEN, NGAY} theo F: {TENTAU, MACHUYEN, NGAY}+ = {TENTAU, LOAITAU, MACHUYEN, LUONGHANG, NGAY, BENCANG}. Vậy {TENTAU, MACHUYEN, NGAY} là một khóa.
- Kiểm tra các tập con của {TENTAU, MACHUYEN, NGAY}:
- + {TENTAU, MACHUYEN}+ = {TENTAU, LOAITAU, MACHUYEN, LUONGHANG}. Không chứa NGAY và BENCANG.
 + {TENTAU, NGAY}+ = {TENTAU, LOAITAU, NGAY, BENCANG, MACHUYEN, LUONGHANG}. Vậy {TENTAU, NGAY} là một khóa.
 + {MACHUYEN, NGAY}+ = {MACHUYEN, TENTAU, LUONGHANG, NGAY, BENCANG, LOAITAU}. Vậy {MACHUYEN, NGAY} là một khóa.
 Kiểm tra các tâp hợp khác:
- + Bất kỳ tập hợp nào không chứa NGAY sẽ không thể suy diễn ra
 BENCANG và MACHUYEN (từ TENTAU → LOAITAU và MACHUYEN
 → TENTAU, LUONGHANG, không có cách nào đến BENCANG và
 MACHUYEN mà không có NGAY).
- + Bất kỳ tập hợp nào không chứa TENTAU sẽ không thể suy diễn ra
 LOAITAU (TENTAU là thuộc tính duy nhất ở vế trái suy ra LOAITAU).
 + Bất kỳ tập hợp nào không chứa MACHUYEN sẽ không thể suy diễn ra
- TENTAU và LUONGHANG (MACHUYEN là thuộc tính duy nhất ở vế trái suy ra TENTAU và LUONGHANG).

Vậy, tất cả các khóa của Q là: {TENTAU, NGAY}, {MACHUYEN, NGAY}.

Câu 2: Q(A,B,C,D,E,G)

Cho F={AB \rightarrow C;C \rightarrow A;BC \rightarrow D;ACD \rightarrow B;D \rightarrow EG;BE \rightarrow C;CG \rightarrow BD;CE \rightarrow AG}

 $X=\{B,D\}, X^+=?$

 $Y = \{C,G\}, Y^+ = ?$

a. Tính bao đóng của $X = \{B, D\}$ (X^+)

Chúng ta sẽ bắt đầu với X và áp dụng các phụ thuộc hàm trong F để tìm tất cả các thuộc tính có thể suy diễn được từ X.

Bắt đầu với X: $X^+ = \{B, D\}$

Áp dụng D \rightarrow EG: Vì D nằm trong X⁺, ta thêm E và G vào X⁺. X⁺ = {B, D, E, G}

Áp dụng BE \rightarrow C: Vì B và E nằm trong X+, ta thêm C vào X+. X+ = {B, D, E, G, C}

Áp dụng $C \rightarrow A$: Vì C nằm trong X^+ , ta thêm A vào X^+ . $X^+ = \{B, D, E, G, C, A\}$ Bây giờ, chúng ta kiểm tra lại tất cả các phụ thuộc hàm trong F với X^+ hiện tại:

 $AB \rightarrow C$: A và B nằm trong X^+ , nhưng C đã có trong X^+ .

 $C \rightarrow A$: C nằm trong X^+ , và A cũng đã có trong X^+ .

 $BC \rightarrow D$: B và C nằm trong X^+ , và D cũng đã có trong X^+ .

 $ACD \rightarrow B: A, C$ và D nằm trong X^+ , và B cũng đã có trong X^+ .

 $D \rightarrow EG$: D nằm trong X^+ , và E, G cũng đã có trong X^+ .

 $BE \to C$: B và E nằm trong X^+ , và C cũng đã có trong X^+ .

 $CG \rightarrow BD$: C và G nằm trong X⁺, và B, D cũng đã có trong X⁺.

 $CE \rightarrow AG$: C và E nằm trong X+, và A, G cũng đã có trong X+.

Vì không có thuộc tính mới nào có thể được thêm vào X^+ , bao đóng của X là:

$$X^+ = \{A, B, C, D, E, G\}$$

Điều này có nghĩa là từ tập thuộc tính {B, D}, chúng ta có thể suy diễn ra tất cả các thuộc tính của lược đồ Q.

b) Tính bao đóng của $Y = \{C, G\} (Y^+)$

Tương tự, chúng ta sẽ bắt đầu với Y và áp dụng các phụ thuộc hàm trong F.

Bắt đầu với Y: $Y^+ = \{C, G\}$

Áp dụng $C \rightarrow A$: Vì C nằm trong Y^+ , ta thêm A vào Y^+ . $Y^+ = \{C, G, A\}$

Áp dụng CG \rightarrow BD: Vì C và G nằm trong Y⁺, ta thêm B và D vào Y⁺. Y⁺ = {C, G, A, B, D}

Áp dụng D \rightarrow EG: Vì D nằm trong Y+, ta thêm E vào Y+. Y+ = {C, G, A, B, D, E}

Bây giờ, chúng ta kiểm tra lại tất cả các phụ thuộc hàm trong F với Y+ hiện tại:

 $AB \rightarrow C$: A và B nằm trong Y⁺, và C cũng đã có trong Y⁺.

 $C \rightarrow A$: C nằm trong Y^+ , và A cũng đã có trong Y^+ .

 $BC \rightarrow D$: B và C nằm trong Y⁺, và D cũng đã có trong Y⁺.

 $ACD \rightarrow B: A, C \text{ và } D \text{ nằm trong } Y^+, \text{ và } B \text{ cũng } dã \text{ có trong } Y^+.$

 $D \rightarrow EG$: D nằm trong Y⁺, và E, G cũng đã có trong Y⁺.

 $BE \rightarrow C$: B và E nằm trong Y⁺, và C cũng đã có trong Y⁺.

 $CG \rightarrow BD$: C và G nằm trong Y+, và B, D cũng đã có trong Y+.

 $CE \rightarrow AG$: C và E nằm trong Y⁺, và A, G cũng đã có trong Y⁺.

Vì không có thuộc tính mới nào có thể được thêm vào Y+, bao đóng của Y là:

$$Y^+ = \{A, B, C, D, E, G\}$$

Điều này có nghĩa là từ tập thuộc tính $\{C,G\}$, chúng ta cũng có thể suy diễn ra tất cả các thuộc tính của lược đồ Q.

Vậy, kết quả là: $X^+ = \{A, B, C, D, E, G\} Y^+ = \{A, B, C, D, E, G\}$

Câu 3: Cho lược đồ quan hệ Q và tập phụ thuộc hàm F

a) $F=\{AB \rightarrow E; AG \rightarrow I; BE \rightarrow I; E \rightarrow G; GI \rightarrow H\}$ chứng minh rằng $AB \rightarrow GH$.

Để chứng minh AB → GH, chúng ta cần chỉ ra rằng bao đóng của {A, B} theo F chứa cả G và H.

Bắt đầu với {A, B}: {A, B}

Áp dụng AB → E: Vì {A, B} chứa AB, ta suy diễn được E. {A, B, E}

Áp dụng $E \rightarrow G$: Vì E nằm trong tập hiện tại, ta suy diễn được G. $\{A, B, E, G\}$

Áp dụng AG \rightarrow I: Vì A và G nằm trong tập hiện tại, ta suy diễn được I. $\{A, B, E, G, I\}$

Áp dụng GI \rightarrow H: Vì G và I nằm trong tập hiện tại, ta suy diễn được H. $\{A, B, E, G, I, H\}$

Vì bao đóng của {A, B} theo F là {A, B, E, G, I, H}, tập này chứa cả G và H.

Vậy, $AB \rightarrow GH$ được chứng minh theo F.

b) F={AB \rightarrow C; B \rightarrow D; CD \rightarrow E; CE \rightarrow GH; G \rightarrow A} chứng minh rằng AB \rightarrow E; AB \rightarrow G.

Chứng minh $AB \rightarrow E$:

Chúng ta cần chỉ ra rằng bao đóng của {A, B} theo F chứa E.

Bắt đầu với {A, B}: {A, B}

Áp dụng $AB \rightarrow C$: Vì $\{A, B\}$ chứa AB, ta suy diễn được C. $\{A, B, C\}$

Áp dụng $B \rightarrow D$: Vì B nằm trong tập hiện tại, ta suy diễn được D. $\{A, B, C, D\}$

Áp dụng CD \rightarrow E: Vì C và D nằm trong tập hiện tại, ta suy diễn được E. {A, B, C, D, E}

Vì bao đóng của {A, B} theo F là {A, B, C, D, E}, tập này chứa E.

Vậy, $AB \rightarrow E$ được chứng minh theo F.

Chứng minh $AB \rightarrow G$:

Chúng ta cần chỉ ra rằng bao đóng của {A, B} theo F chứa G. Tiếp tục từ bao đóng đã tính ở trên:

 $\{A, B, C, D, E\}$

Áp dụng CE \rightarrow GH: Vì C và E nằm trong tập hiện tại, ta suy diễn được G và H. $\{A, B, C, D, E, G, H\}$

Vì bao đóng của {A, B} theo F là {A, B, C, D, E, G, H}, tập này chứa G.

Vậy, $AB \rightarrow G$ được chứng minh theo F.

Câu 7: Kiểm Tra Dạng Chuẩn (Bài tập tổng hợp)

a)
$$Q(A,B,C,D)$$
 $F=\{CA \rightarrow D; A \rightarrow B\}$

Tìm khóa:

Tính bao đóng của CA: (CA)+ = {C, A, D, B}. Vậy CA là khóa.

Không có khóa nào khác vì không có thuộc tính đơn lẻ nào có bao đóng chứa tất cả các thuộc tính.

Kiểm tra 2NF:

Thuộc tính không khóa là B và D.

B phụ thuộc vào A (một phần của khóa CA). Vi phạm 2NF.

D phụ thuộc vào CA (toàn bộ khóa). Không vi phạm 2NF.

Kết luận: Q không ở dạng 2NF. Do đó, nó cũng không ở dạng 3NF.

b) Q(S,D,I,M) $F={SI \rightarrow D;SD \rightarrow M}$

Tìm khóa:

Tính bao đóng của SI: (SI)+ = {S, I, D, M}. Vậy SI là khóa.

Tính bao đóng của SD: (SD)+ = $\{S, D, M\}$. Không chứa I.

Không có khóa nào khác.

Kiểm tra 2NF:

Thuộc tính không khóa là D và M.

D phụ thuộc vào SI (toàn bộ khóa). Không vi phạm 2NF.

M phụ thuộc vào SD (một phần của khóa SI). Vi phạm 2NF.

Kiểm tra 3NF:

Vì không ở dạng 2NF, nên không cần kiểm tra 3NF.

Kết luận: Q không ở dạng 2NF. Do đó, nó cũng không ở dạng 3NF.

c) Q(N,G,P,M,GV) $F=\{N,G,P\rightarrow M;M\rightarrow GV\}$

Tìm khóa:

Tính bao đóng của NG: (NG)+ = $\{N, G, P, M, GV\}$. Vậy NG là khóa.

Không có khóa nào khác.

Kiểm tra 2NF:

Thuộc tính không khóa là P, M, GV.

P phụ thuộc vào NG (toàn bộ khóa). Không vi phạm 2NF.

M phụ thuộc vào NG (toàn bộ khóa). Không vi phạm 2NF.

GV phụ thuộc vào M (một phần của khóa NG). Vi phạm 2NF.

Kiểm tra 3NF:

Vì vi phạm 2NF, nên không cần kiểm tra 3NF.

Kết luận: Q không ở dạng 2NF. Do đó, nó cũng không ở dạng 3NF.

d) Q(S,N,D,T,X) $F=\{S\rightarrow N; S\rightarrow D; S\rightarrow T; S\rightarrow X\}$

Tìm khóa:

Tính bao đóng của S: (S)+ = $\{S, N, D, T, X\}$. Vậy S là khóa.

Không có khóa nào khác.

Kiểm tra 2NF:

Thuộc tính không khóa là N, D, T, X.

N phụ thuộc vào S (toàn bộ khóa). Không vi phạm 2NF.

D phụ thuộc vào S (toàn bộ khóa). Không vi phạm 2NF.

T phụ thuộc vào S (toàn bộ khóa). Không vi phạm 2NF.

X phụ thuộc vào S (toàn bộ khóa). Không vi phạm 2NF.

Q ở dạng 2NF.

Kiểm tra 3NF:

Không có phụ thuộc hàm nào có dạng $A \to B$, trong đó A không phải là siêu khóa và B là thuộc tính không khóa. Tất cả các vế trái của phụ thuộc hàm đều là khóa (S là siêu khóa duy nhất).

Q ở dạng 3NF.

Kết luân: Q ở dang 3NF.

Siêu Lê Ngọc Kim - 23706891

Câu 4: Cho quan hệ r

A	В	С	D
X	u	X	Y
у	x	z	X
Z	у	y	y
у	z	W	Z

Trong các phụ thuộc hàm sau đây, PTH nào không thỏa

$$A \rightarrow B; A \rightarrow C; B \rightarrow A; C \rightarrow D; D \rightarrow C; D \rightarrow A$$

Xét trường hợp A→B

- Với A=x, B=u
- Với A=y, B=x và B=z
- Với A=z, B=y

Vì với A = y, ta có hai giá trị khác nhau cho B là x và z nên A→B không thỏa Xét trường hợp A→C

- Với A=x, C=x
- Với A=y, C=z và C=w
- Với A=z, C=y

Vì với A = y, ta có hai giá trị khác nhau cho C là z và w nên A→C không thỏa Xét trường hợp B→A

- Với B=u, A=x
- Với B=x, A=y
- Với B=y, A=z
- Với B=z, A=y

Vì mỗi giá trị B chỉ xuất hiện một lần, nên không có trường hợp nào để so sánh nên $B{\to}A$ thỏa

Xét trường hợp C→D

- Với C=x, D=Y
- Với C=z, D=x
- Với C=y, D=y
- Với C=w, D=z

Vì mỗi giá trị C chỉ xuất hiện một lần, nên không có trường hợp nào để so sánh nên C→D thỏa

Xét trường hợp D→C

- Với D=Y, C=x
- Với D=x, C=z
- Với D=y, C=y
- Với D=z, C=w

Vì mỗi giá trị D chỉ xuất hiện một lần, nên không có trường hợp nào để so sánh nên D→C thỏa

Xét trường hợp $D \rightarrow A$

- Với D=Y, A=x
- Với D=x, A=y
- Với D=y, A=z
- Với D=z, A=y

Vì mỗi giá trị D chỉ xuất hiện một lần, nên không có trường hợp nào để so sánh nên D→A thỏa

Kết luận: Các phụ thuộc hàm không thỏa là: A→B và A→C

Câu 5: Hãy tìm tất cả các khóa cho lược đồ quan hệ sau:

Q(BROKER,OFFICE,STOCK,QUANTITY,INVESTOR,DIVIDENT)

 $F=\{STOCK \rightarrow DIVIDENT\}$

INVESTOR \rightarrow BROKER

INVESTOR,STOCK → **QUANTITY**

BROKER \rightarrow **OFFICE** }

Tập thuộc tính Q gồm: {BROKER, OFFICE, STOCK, QUANTITY,

INVESTOR, DIVIDENT}

Nhìn vào các thuộc tính, ta thấy:

STOCK → DIVIDENT ⇒ DIVIDENT phụ thuộc vào STOCK

INVESTOR → BROKER ⇒ BROKER phụ thuộc vào INVESTOR

BROKER → OFFICE ⇒ OFFICE phụ thuộc vào BROKER và cũng phụ thuộc vào INVESTOR

INVESTOR, STOCK → QUANTITY ⇒ QUANTITY phụ thuộc vào

INVESTOR và STOCK

Vậy các thuộc tính DIVIDENT, BROKER, OFFICE, QUANTITY đều có thể suy ra được từ INVESTOR và STOCK. Và chỉ có INVESTOR và STOCK là thuộc tính không phụ thuộc vào thuộc tính nào khác

Thử bao đóng của {INVESTOR,STOCK}

INVESTOR \rightarrow BROKER: thêm BROKER

⇒ {INVESTOR,STOCK, BROKER}

BROKER → OFFICE: thêm OFFICE

⇒ {INVESTOR,STOCK, BROKER, OFFICE}

STOCK → DIVIDENT: thêm DIVIDENT

⇒ {INVESTOR, STOCK, BROKER, OFFICE, DIVIDENT}

INVESTOR, STOCK → QUANTITY: thêm QUANTITY

⇒ {INVESTOR, STOCK, BROKER, OFFICE, DIVIDENT, QUANTITY}

Vậy: (INVESTOR, STOCK)+ = Q ⇒ {INVESTOR, STOCK} là một khóa

STT	TẬP	BAO ĐÓNG	SIÊU KHÓA	KHÓA
1	STOCK	STOCK,		
		DIVIDENT		
2	INVESTOR	INVESTOR,		
		BROKER,		
		OFFICE		
3	INVESTOR,	STOCK,	X	X
	STOCK	DIVIDENT,		
		INVESTOR,		
		BROKER,		
		OFFICE,		
		QUANTITY		
4	BROKER	BROKER,		
		OFFICE		
5	INVESTOR,	INVESTOR,		
	BROKER	BROKER,		
		OFFICE		

Kết luận: {INVESTOR, STOCK} là khóa chính

Câu 6: Xét lược đồ quan hệ và tập phụ thuộc dữ liệu:

Q(C,T,H,R,S,G)

 $f=\{f_1: C \rightarrow T; f_2: HR \rightarrow C; f_3: HT \rightarrow R;$

 $f_4: CS \rightarrow G; f_5: HS \rightarrow R$

Tìm phủ tối thiểu của F

Điều kiện của phủ tối thiểu là:

- 1. Vế phải chỉ có 1 thuộc tính
- 2. Không có vế trái dư thừa
- 3. Không có phụ thuộc dư

Xét điều kiện 1: Vế phải chỉ có 1 thuộc tính

 $F = \{ f1: C \rightarrow T \}$

f2: HR \rightarrow C

f3: $HT \rightarrow R$

 $f4: CS \rightarrow G$

 $f5: HS \rightarrow R$

Ta thấy, vế phải chỉ có 1 thuộc tính ⇒ thỏa điều kiện 1

Xét điều kiện 2: Không có vế trái dư thừa

Xét từng phụ thuộc:

 $f_1: C \to T$

Không có gì để xét, vì vế trái chỉ có 1 thuộc tính ⇒ giữ nguyên

 $f_2: HR \rightarrow C$

Thử bỏ H: $R^+ = \{R\} \rightarrow \text{không có C} \Rightarrow H \text{ không dư}$

Thử bỏ R: $H^+ = \{H\} \rightarrow$ không có C \Rightarrow R không dư

Không thuộc tính nào dư ⇒ giữ nguyên

 $f_3: HT \rightarrow R$

Thử bỏ H: $T^+ = \{T\} \rightarrow \text{không có } R \Rightarrow \text{H không dư}$

Thử bỏ T: $H^+ = \{H\} \rightarrow$ không có $R \Rightarrow T$ không dư

Không thuộc tính nào dư \Rightarrow giữ nguyên

 $f_4: CS \rightarrow G$

Thử bỏ C: $S^+ = \{S\} \rightarrow \text{không có } G \Rightarrow C \text{ không dư}$

Thử bỏ S: $C^+ = \{C, T\} \rightarrow \text{không có } G \Rightarrow S \text{ không dư}$

Không thuộc tính nào dư ⇒ giữ nguyên

 $f_5: HS \rightarrow R$

Thử bỏ H: $S^+ = \{S\} \rightarrow \text{không có } R \Rightarrow H \text{ không dư}$

Thử bỏ S: $H^+ = \{H\} \rightarrow \text{không có } R \Rightarrow S \text{ không dư}$

Không thuộc tính nào dư ⇒ giữ nguyên

Ta thấy, không có phụ thuộc nào có thuộc tính dư ở vế trái ⇒ thỏa điều kiện 2

Xét điều kiện 3: Không có phụ thuộc dư

Giả sử bỏ f1: $C \rightarrow T$

 $F' = \{f2, f3, f4, f5\}$

Tính bao đóng của C với F':

 $C^+ = \{C\} \rightarrow \text{Không có cách nào suy ra T từ C}$

⇒ f1 không dư thừa

Giả sử bỏ f2: $HR \rightarrow C$

 $F' = \{f1, f3, f4, f5\}$

Tính bao đóng của HR với F':

 $HR^+ = \{H, R\} \rightarrow Không có cách nào suy ra C$

⇒ f2 không dư thừa

Giả sử bỏ f3: $HT \rightarrow R$

 $F' = \{f1, f2, f4, f5\}$

Tính bao đóng của HT với F':

 $HT^+ = \{H, T\} \rightarrow Không có cách nào suy ra R$

⇒ f3 không dư thừa

Giả sử bỏ f4: $CS \rightarrow G$

 $F' = \{f1, f2, f3, f5\}$

Tính bao đóng của CS với F':

 $CS^+ = \{C, S\} \rightarrow Không có cách nào suy ra G$

⇒ f4 không dư thừa

Giả sử bỏ f5: $HS \rightarrow R$

$$F' = \{f1, f2, f3, f4\}$$

Tính bao đóng của HS với F':

 $HS^+ = \{H, S\} \rightarrow Không có cách nào suy ra R$

⇒ f5 không dư thừa

Ta thấy, không có phụ thuộc nào dư trong $F \Rightarrow$ thỏa điều kiện 3

Kết luận: vì F thỏa cả 3 điều kiện nên F cũng chính là phủ tối thiểu của chính nó

Vậy phủ tối thiểu của F là:

$$F_{min} = \{ f1: C \rightarrow T \}$$

f2: HR \rightarrow C

f3: HT \rightarrow R

 $f4: CS \rightarrow G$

 $f5: HS \rightarrow R$

Huỳnh Tấn Thuận - 21038791

Câu 7: Q(A,B,C,D,E,H)

 $F={A \rightarrow E; C \rightarrow D; E \rightarrow DH}$

Chứng minh K={A,B,C} là khóa duy nhất của Q

TẬP	BAO	SIÊU	KHÓA
	ĐÓNG	KHÓA	
A	AEDH		
С	CD		
AC	AEDH		
	A	ĐÓNG A AEDH C CD	ĐÓNG KHÓA A AEDH C CD

4	ABC	ABCDEH	X	X
5	AB	AEDH		
6	ВС	D		

Kết luận: ABC là khóa duy nhất của Q

Bước 1: Tính Đóng của Tập KKK

Ta sẽ tính đóng của KKK:

$$K+=\{A,B,C\}$$

Áp dụng các phụ thuộc hàm:

Từ A→E

 $K+=\{A,B,C,E\}$

Từ C→D

 $K+=\{A,B,C,D,E\}$

Từ E→DH

 $K += \{A,B,C,D,E,H\}$

Bước 2: Kết Quả Tính Đóng

Kết quả là:

 $K += \{A,B,C,D,E,H\}$

Bước 3: Kiểm Tra Tính Đầy Đủ

Tập K+K^+K+ bao gồm tất cả các thuộc tính trong QQQ. Điều này có nghĩa là KKK có thể xác định duy nhất tất cả các thuộc tính trong lược đồ.

Bước 4: Kiểm Tra Tính Tối Thiểu

Để KKK là khóa duy nhất, nó cần phải là tối thiểu. Ta sẽ kiểm tra từng thuộc tính trong KKK:

Nếu bỏ AAA:

 $K'=\{B,C\}$

Tính đóng:

Không có phụ thuộc nào liên quan đến AAA, nên không thể xác định EEE. Vì vậy, K'K'K' không phải là khóa.

Nếu bỏ BBB:

 $K'=\{A,C\}$

Tính đóng:

 $A \rightarrow E$

 $C \rightarrow D$

 $E \rightarrow DH$

Kết quả: K'={A,C,E,D,H} (thiếu BBB). Vẫn là khóa nhưng không tối thiểu.

Nếu bỏ CCC:

 $K'=\{A,B\}$

Tính đóng:

Không có phụ thuộc nào liên quan đến CCC, do đó không thể xác định DDD.

Vì vậy, K'K'K' không phải là khóa.

Câu 8: Q(A,B,C,D)

 $F={AB \rightarrow C; D \rightarrow B; C \rightarrow ABD}$

Hãy tìm tất cả các khóa của Q

Vế trái: A,B,C,D

Vế phải: A,B,C,D

Tập nguồn: không

-> Xét tất cả các tập

STT	TẬP XÉT	BAO ĐÓNG	SIÊU KHÓA	KHÓA
1	A	A		
2	В	В		
3	С	ABCD	X	X

4	D	BD		
5	AB	ABC		
6	AC	ABCD	X	
7	AD	ABCD	X	X
8	BC	ABCD	X	
9	BD	BD		
10	CD	ABCD	X	
11	ABC	ABCD	X	
12	ABD	ABCD	X	
13	BCD	ABCD	X	
14	ACD	ABCD	X	
15	ABCD	ABCD	X	

Câu 9: Q(A,B,C,D,E,G)

 $F = \{AB \rightarrow C; C \rightarrow A; BC \rightarrow D; ACD \rightarrow B; D \rightarrow EG; BE \rightarrow C; CG \rightarrow BD; CE \rightarrow G\}$ Hãy tìm tất cả các khóa của Q.

$$F = \{AB \rightarrow C; C \rightarrow A; BC \rightarrow D; ACD \rightarrow B; D \rightarrow EG; BE \rightarrow C; CG \rightarrow BD; CE \rightarrow G\}$$

Trái: A,B,C,D,E,G

Phải: A,B,C,D,E,G

Tập nguồn: không

STT	TẬP XÉT	BAO ĐÓNG	SIÊU KHÓA	KHÓA

36

1	A	A		
2	В	В		
3	С	AC		
4	D	DEG		
5	Е	Е		
6	G	G		
7	AB	ABCDEG	X	X
8	AC	AC		
9	AD	AD		
10	AE	AE		
11	AG	AG		
12	BC	ABCDEG	X	X
13	BD	ABCDEG	X	X
14	BE	ABCDEG	X	X
15	BG	ABCDEG	X	X
16	CD	ABCDEG	X	X
17	СЕ	ABCDEG	X	X
18	CG	ABCDEG	X	X

19	DE	DE	
20	DG	DG	

Câu 5: Giả sử ta có lược đồ quan hệ Q(C,D,E,G,H,K) và tập phụ thuộc hàm F như sau: (Bài tập tổng hợp)

$$F = \{CK \rightarrow H; C \rightarrow D; E \rightarrow C; E \rightarrow G; CK \rightarrow E\}$$

a) Từ tập F, hãy chứng minh $EK \rightarrow DH$

Ta sẽ chứng minh rằng EKcó thể xác định D và H

Bắt đầu với E

Từ E→C (theo F), ta có C

Tiếp theo, từ C

Từ C→D, ta có D

Bây giờ, với CK

Từ CK→H, ta có H

Kết luận:

Khi có E và K, ta có thể xác định được cả D và H

EK→DH

b) Tìm tất cả các khóa của Q.

Trái: C,K,E

Phải: H,D,C,G,E

Tập nguồn: K

tập trung gian: C,E

K+=K khác Q

STT	TẬP	BAO ĐÓNG	SIÊU KHÓA	KHÓA
1	СК	CKDHEG	X	X
2	EK	CKDHEG	X	X
3	CEK	CKDHEG	X	

Vậy CK và EK là khóa

c) Xác định dạng chuẩn của Q.

Để xác định dạng chuẩn của Q, ta sẽ kiểm tra các phụ thuộc hàm.

Dạng chuẩn 1 (1NF): Đảm bảo rằng tất cả các thuộc tính đều có giá trị nguyên thủy.

Lược đồ đã thỏa mãn 1NF.

Dạng chuẩn 2 (2NF): Không có phụ thuộc hàm không toàn phần trên khóa.

CK→H không vi phạm, nhưng E là thuộc tính không phải khóa và phụ thuộc vào E (tồn tại phụ thuộc không toàn phần).

Cần chia tách.

Dạng chuẩn 3 (3NF): Không có phụ thuộc hàm chuyển tiếp.

Nếu tồn tại phụ thuộc hàm E→C thì đây là vi phạm 3NF.

Kết Luận

Khóa: EK

Dạng chuẩn: Lược đồ cần phải được chia tách để đạt được 3NF, do tồn tại phụ thuộc không toàn phần và chuyển tiếp.

Phạm Hoàng Minh Tâm - 23713371

Câu 10: Xác định phủ tối thiểu của tập phụ thuộc hàm sau:

a) Q(A,B,C,D,E,G),

 $F = \{AB \rightarrow C; C \rightarrow A; BC \rightarrow D; ACD \rightarrow B; D \rightarrow EG; BE \rightarrow C; CG \rightarrow BD; CE \rightarrow AG\}$

Bước 1: Chuẩn hóa vế phải

$$D \rightarrow EG \rightarrow D \rightarrow E, D \rightarrow G$$

$$CG \rightarrow BD \rightarrow CG \rightarrow B, CG \rightarrow D$$

$$CE \rightarrow AG \rightarrow CE \rightarrow A, CE \rightarrow G$$

Tập F sau khi tách:

$$F1 = \{AB \rightarrow C, C \rightarrow A, BC \rightarrow D, ACD \rightarrow B, D \rightarrow E, D \rightarrow G, BE \rightarrow C, C \rightarrow$$

$$CG \rightarrow B, CG \rightarrow D, CE \rightarrow A, CE \rightarrow G$$

Bước 2: Rút gọn về trái (nếu có thể)

Xét phụ thuộc $AB \rightarrow C$

- Thử loại A:

$$B+=\{\ B\ \} \longrightarrow không có\ C$$

- Thử loại B:

$$A+=\{A\} \rightarrow không có C$$

$$\rightarrow$$
 Giữ nguyên AB \rightarrow C

Xét phụ thuộc $C \to A \to v \acute{e}$ trái chỉ có 1 thuộc tính \to giữ nguyên

Xét phụ thuộc BC \rightarrow D

- Thử loại B:

C+ = { A, C }
$$\rightarrow$$
 không có D

- Thử loại C:

$$B+=\{\ B\ \} \longrightarrow không có\ D$$

$$\rightarrow$$
 giữ nguyên BC \rightarrow D

Xét phụ thuộc ACD \rightarrow B

- Thử bỏ A:

 $CD+=\{C,D\}\rightarrow không có B$

- Thử bỏ C:

 $AD+=\{A,D\} \rightarrow không có B$

- Thử bỏ D:

 $AC+=\{A,C\}\rightarrow không có B$

 \rightarrow Giữ nguyên ACD \rightarrow B

Xét phụ thuộc D \rightarrow E \rightarrow vế trái chỉ có 1 thuộc tính \rightarrow giữ nguyên

Xét phụ thuộc $D \to G \to v \acute{e}$ trái chỉ có 1 thuộc tính \to giữ nguyên

Tương tự các thuộc tính trên:

BE → C: giữ nguyên

CG → B: giữ nguyên

CG → D: giữ nguyên

CE → A: giữ nguyên

CE → G: giữ nguyên

Bước 3: Loại bỏ phụ thuộc dư thừa (nếu có thể)

Kiểm tra $CE \rightarrow A \rightarrow \tilde{D}$ ã có $C \rightarrow A \Rightarrow CE \rightarrow A$ là dư, ta loại bỏ

Suy ra Fmin = $\{AB \to C, C \to A, BC \to D, ACD \to B, D \to E, D \to G, BE \to C, CG \to B, CG \to D, CE \to G\}$

b) Q(**A**,**B**,**C**)

$$F = \{A \rightarrow B, A \rightarrow C, B \rightarrow A, C \rightarrow A, B \rightarrow C\}$$

Bước 1: Chuẩn hóa vế phải

Tất cả các phụ thuộc trong F đều đã có 1 thuộc tính vế phải

Bước 2: Rút gọn vế trái (nếu có thể)

Tất cả các phụ thuộc hiện có đều chỉ có 1 thuộc tính vế trái, nên không thể rút gọn được nữa.

Bước 3: Loại bỏ phụ thuộc dư thừa

Thử bỏ
$$A \rightarrow B \rightarrow F' = \{ A \rightarrow C, B \rightarrow A, C \rightarrow A, B \rightarrow C \}$$

 $A+=\{A,C\}\rightarrow không có B$

 \rightarrow Giữ nguyên A \rightarrow B

Thử bỏ
$$A \rightarrow C \rightarrow F' = \{A \rightarrow B, B \rightarrow A, C \rightarrow A, B \rightarrow C\}$$
 $A+=\{A, B\}$
 $B \rightarrow A$
 $B \rightarrow C \rightarrow A+=\{A, B, C\} \rightarrow c \acute{o} C$
 $\rightarrow A \rightarrow C$ là dư \rightarrow loại bỏ

Thử bỏ $B \rightarrow A \rightarrow F' = \{A \rightarrow B, A \rightarrow C, C \rightarrow A, B \rightarrow C\}$
 $B^+=\{B, C\}$
 $C \rightarrow A \rightarrow B+=\{A, B, C\} \rightarrow c \acute{o} A$
 $\rightarrow B \rightarrow A$ là dư \rightarrow loại bỏ

Thử bỏ $C \rightarrow A \rightarrow F' = \{A \rightarrow B, A \rightarrow C, B \rightarrow A, B \rightarrow C\}$
 $C^+=\{C\} \rightarrow không c \acute{o} A \rightarrow giữ nguyên$

Thử bỏ $B \rightarrow C \rightarrow F' = \{A \rightarrow B, A \rightarrow C, B \rightarrow A, C \rightarrow A\}$
 $B^+=\{B, A\}$
 $A \rightarrow C \rightarrow B+=\{A, B, C\} \rightarrow c \acute{o} C$
 $\rightarrow B \rightarrow C$ là dư \rightarrow loại bỏ

Suy ra Fmin = $\{A \rightarrow B, C \rightarrow A\}$

Câu 11: Xác định phủ tối thiểu của các tập phụ thuộc hàm sau:

a) Q1(ABCDEGH)

$$F_1 = \{A \rightarrow H, AB \rightarrow C, BC \rightarrow D; G \rightarrow B\}$$

Bước 1: Chuẩn hóa vế phải

Tất cả các phụ thuộc trong F đều đã có 1 thuộc tính vế phải

Bước 2: Rút gọn vế trái (nếu có thể)

Xét phụ thuộc $AB \rightarrow C$

Thử loại A:

$$B^{\scriptscriptstyle +} = \{B\} \to k \hat{\text{hong co}} \; C$$

Thử loại B:

$$A^{\scriptscriptstyle +} = \{A\}$$

$$A \rightarrow H \Rightarrow \{A, H\} \rightarrow \text{không có C}$$

→ Giữ nguyên

Xét phụ thuộc $BC \rightarrow D$

Thử loai B:

 $C^+ = \{C\} \rightarrow \text{không có } D$

Thử loại C:

 $B^+ = \{B\} \rightarrow \text{không có D}$

→ Giữ nguyên

Bước 3: Loại bỏ phụ thuộc dư

 $A \rightarrow H$

Thử bỏ $A \rightarrow H \rightarrow F' = \{AB \rightarrow C, BC \rightarrow D, G \rightarrow B\}$

 $A+=\{A\} \rightarrow Không có H$

→ Giữ nguyên

Tương tự:

AB → C : giữ nguyên

BC → D: giữ nguyên

 $G \rightarrow B$: giữ nguyên

Suy ra Fmin = $\{A \rightarrow H, AB \rightarrow C, BC \rightarrow D, G \rightarrow B\}$

b) Q2(ABCSXYZ)

$$F_2={S\rightarrow A;AX\rightarrow B;S\rightarrow B;BY\rightarrow C;CZ\rightarrow X}$$

Bước 1: Chuẩn hóa vế phải

Tất cả các phụ thuộc trong F2 đều đã có 1 thuộc tính vế phải

Bước 2: Rút gọn vế trái (nếu có thể)

Xét phụ thuộc S \rightarrow A \rightarrow vế trái chỉ có 1 thuộc tính, giữ nguyên

Xét phụ thuộc $AX \to B$

- Thử loại A:

$$X+=\{X\}$$

- Thử loại X:

$$A+=\{A\}\rightarrow không có B$$

- Thử loại A:

$$X+=\{X\}$$

→ Giữ nguyên

Xét phụ thuộc $S \rightarrow B \rightarrow v \acute{e}$ trái chỉ có 1 thuộc tính, giữ nguyên

Xét phụ thuộc BY→C

- Thử loại B:

$$Y+=\{Y\} \rightarrow không có C$$

- Thử loại Y:

$$B+=\{B\}\rightarrow không có C$$

→ Giữ nguyên

Xét phụ thuộc CZ→X

- Thử loại C:

$$Z+=\{Z\} \rightarrow không có X$$

- Thử loại Z:

$$C+=\{C\}\rightarrow không có X$$

→ Giữ nguyên

Bước 3: Loại bỏ phụ thuộc dư thừa

- Thử bỏ S
$$\rightarrow$$
 A \rightarrow F2 = { AX \rightarrow B;S \rightarrow B;BY \rightarrow C;CZ \rightarrow X }

S+ = { S, B }
$$\rightarrow$$
 không có A

 \rightarrow Giữ nguyên

- Thử bỏ S
$$\rightarrow$$
 B \rightarrow F2 = { S \rightarrow A, AX \rightarrow B, BY \rightarrow C, CZ \rightarrow X }

$$S+=\{S,A\} \rightarrow không có B$$

→ Giữ nguyên

Suy ra F2min =
$$\{S \rightarrow A, S \rightarrow B, AX \rightarrow B, BY \rightarrow C, CZ \rightarrow X\}$$

c) Q3(ABCDEGHIJ)

$$F_3 \!\!=\!\! \{BG \!\!\to\!\! D; G \!\!\to\!\! J; \!\!AI \!\!\to\!\! C; \!\!CE \!\!\to\!\! H; \!\!BD \!\!\to\!\! G; \!\!JH \!\!\to\!\! A; D \!\!\to\!\! I \,\}$$

Bước 1: Chuẩn hóa vế phải

Tất cả các phụ thuộc trong F2 đều đã có 1 thuộc tính vế phải

Bước 2: Rút gọn vế trái (nếu có thể)

Xét phụ thuộc $BG \rightarrow D$

- Thử loại B:

$$G+=\{G,J\} \rightarrow \text{không có } D$$

- Thử loại G:

$$B+=\{ B \} \rightarrow không có D$$

 \rightarrow Giữ nguyên BG \rightarrow D

Xét phụ thuộc $G \rightarrow I \rightarrow v \acute{e}$ trái chỉ có 1 thuộc tính \rightarrow giữ nguyên

Xét phụ thuộc AI \rightarrow C

- Thử loại A:

$$I+=\{I\}\rightarrow không có C$$

- Thử loại I:

$$A+=\{A\}\rightarrow không có C$$

 \rightarrow Giữ nguyên AI \rightarrow C

Xét phụ thuộc $CE \rightarrow H$

- Thử loại C:

$$E+=\{E\}\rightarrow không có H$$

- Thử loại E:

$$C+=\{C\}\rightarrow không có H$$

 \rightarrow Giữ nguyên CE \rightarrow H

Xét phụ thuộc BD $\rightarrow \, \, G$

- Thử loại B:

$$D+=\{\ D,\ I\ \} \longrightarrow \ không có\ G$$

- Thử loại D:

$$B+=\{B\}\rightarrow không có G$$

ightarrow Giữ nguyên BD ightarrow G

Xét phụ thuộc JH $\rightarrow A$

- Thử bỏ J:

$$H+=\{H\}\rightarrow không có A$$

- Thử bỏ H:

$$J+=\{J\} \rightarrow \text{không có A}$$

 \rightarrow Giữ nguyên JH \rightarrow A

Xét phụ thuộc $D \rightarrow I \rightarrow v \acute{e}$ trái chỉ có 1 thuộc tính \rightarrow giữ nguyên.

Bước 3: Loại bỏ phụ thuộc dư thừa

- Thử bỏ G
$$\to$$
 J \to F3 = { BG \to D,AI \to C,CE \to H,BD \to G,JH \to A,D \to I }

$$G+=\{G\}$$

Không có phụ thuộc nào có G ở vế trái → Không suy ra J

→ Giữ lại

Tương tự tất cả phụ thuộc khác đều cần thiết \rightarrow không có phụ thuộc dư thừa

Suy ra F3min = {BG
$$\rightarrow$$
 D,G \rightarrow J,AI \rightarrow C,CE \rightarrow H,BD \rightarrow G,JH \rightarrow A,D \rightarrow I}

d) Q4(ABCDEGHIJ)

$$F_4 = \{BH \rightarrow I; GC \rightarrow A; I \rightarrow J; AE \rightarrow G; D \rightarrow B; I \rightarrow H\}$$

Bước 1: Chuẩn hóa vế phải

Tất cả các phụ thuộc trong F2 đều đã có 1 thuộc tính vế phải

Bước 2: Rút gọn vế trái (nếu có thể)

Xét phụ thuộc BH $\rightarrow \,$ I

- Thử loại H:

$$B+=\{B\} \rightarrow \text{không có I}$$

- Thử loại B:

$$H+=\{H\}\rightarrow không có I$$

$$ightarrow$$
 Giữ nguyên BH $ightarrow$ I

Xét phụ thuộc GC ightarrow I

- Thử loại G:

$$G+=\{ G \} \rightarrow \text{ không có I}$$

- Thử loại C:

$$C+=\{C\}\rightarrow không có I$$

$$\rightarrow$$
 Giữ nguyên GC \rightarrow I

Xét phụ thuộc I \rightarrow J \rightarrow vế trái chỉ có 1 thuộc tính \rightarrow giữ nguyên

Xét phụ thuộc $AE \rightarrow G$

- Thử loại A:

 $E+=\{E\}\rightarrow không có G$

- Thử loại E:

 $A+=\{A\}\rightarrow không có G$

 \rightarrow Giữ nguyên AE \rightarrow G

Xét phụ thuộc D \rightarrow B \rightarrow vế trái chỉ có 1 thuộc tính \rightarrow giữ nguyên

Xét phụ thuộc $I \rightarrow H \rightarrow v \acute{e}$ trái chỉ có 1 thuộc tính $\rightarrow giữ$ nguyên

Bước 3: Loại bỏ thuộc tính dư thừa

- Thử bỏ BH
$$\to$$
 I \to F4 = { GC \to A, I \to J, AE \to G, D \to B, I \to H} BH+ = { B, H }

Không có phụ thuộc nào bắt đầu từ BH, B hoặc H \rightarrow Không suy ra được I \rightarrow Giữ lại

Tương tự tất cả phụ thuộc khác đều cần thiết → không có phụ thuộc dư thừa

$$F_4min = \{BH \rightarrow I,GC \rightarrow A,I \rightarrow J,AE \rightarrow G,D \rightarrow B,I \rightarrow H\}$$

Câu 1: Cho biết dạng chuẩn của các lược đồ quan hệ sau (Bài tập tổng hợp)

a) Q(ABCDEG);

$$F={A \rightarrow BC, C \rightarrow DE, E \rightarrow G}$$

$$A \rightarrow BC \rightarrow A + = \{ A, B, C \}$$

$$C \rightarrow DE \rightarrow t \hat{n} m \; D, \, E \rightarrow A + = \{ \; A,B,\,C,\,D,\,E \; \}$$

$$E \rightarrow G \rightarrow \text{thêm } G \rightarrow A+= \{ A,B,C,D,E,G \}$$

→ A là khóa

_TN	(_TN D	Siêu khóa	Khóa

Ø	A	ABCDEG=	A	A
С	AC	ABCDEG=	AC	
Е	AE	ABCDEG=	AE	
СЕ	ACE	ABCDEG=	ACE	

Xét dạng chuẩn 1NF: Quan hệ không có thuộc tính đa trị hoặc lồng bảng.

→ Đạt chuẩn 1NF

Xét dạng chuẩn 2NF: Đạt 1NF. Không có phụ thuộc một phần từ khóa chính tổng hợp đến thuộc tính không khóa.

- Vì A là khóa đơn (không tổng hợp), nên không thể có phụ thuộc một phần

\rightarrow Đạt chuẩn 2NF

Xét dạng chuẩn 3NF: Đạt 2NF. Với mọi phụ thuộc hàm $X \rightarrow Y$, phải thỏa X là siêu khóa và mỗi thuộc tính trong Y là thuộc khóa chính.

- A → BC: A là khóa
- C → DE: C không phải là siêu khóa. D,E không thuộc khóa.
- E → G: E không phải là siêu khóa. G không thuộc khóa
- → Không đạt chuẩn 3NF

Vậy dạng chuẩn cao nhất của Q là 2NF

b) Q(ABCDEGH);

$$F=\{C\rightarrow AB, D\rightarrow E, B\rightarrow G\}$$

$$CDH+=\{ C, D, H \}$$

$$C \rightarrow AB \Rightarrow \text{thêm A,B}$$

$$D \rightarrow E \Rightarrow \text{thêm } E$$

$$B \rightarrow G \Rightarrow \text{thêm } G$$

$$\Rightarrow$$
 CDH+ = { A, B, C, D, E,G, H }

→ CDH là khóa

	_TN	(_TN D	Siêu khóa	Khóa
Ø	CDH	ABCDEGH=	CDH	CDH
В	CDHB	ABCDEGH=	СДНВ	

Xét dạng chuẩn 1NF: Quan hệ không có thuộc tính đa trị hoặc lồng bảng.

→ Đạt chuẩn 1NF

Xét dạng chuẩn 2NF: Đạt 1NF. Không có phụ thuộc một phần từ khóa chính tổng hợp đến thuộc tính không khóa.

- C → AB: C là một phần của khóa CDH
- D \rightarrow E: D là một phần của khóa CDH
- B ightarrow G: B không thuộc khoá
- → Không đạt chuẩn 2NF

Vậy dạng chuẩn cao nhất của Q là 1NF

c) Q(ABCDEGH)

$$F={A \rightarrow BC, D \rightarrow E, H \rightarrow G}$$

$$ADH+=\{A,D,H\}$$

$$A \rightarrow BC \Rightarrow \text{thêm B, C}$$

$$D \rightarrow E \Rightarrow \text{thêm } E$$

$$H \rightarrow G \Rightarrow \text{thêm } G$$

$$\Rightarrow$$
 ADH+ = { A,B,C,D,E,G,H }

→ ADH là khóa

Xét dạng chuẩn 1NF: Quan hệ không có thuộc tính đa trị hoặc lồng bảng.

→ Đạt chuẩn 1NF

Xét dạng chuẩn 2NF: Đạt 1NF. Phụ thuộc một phần từ khóa chính tổng hợp đến thuộc tính không khóa.

- A ightarrow BC: A là một phần của khóa ADH
- D ightarrow E: D là một phần của khóa ADH
- H \rightarrow G: H là một phần của khóa ADH
- → Không đạt chuẩn 2NF

Vậy dạng chuẩn cao nhất của Q là 1NF

d) Q(ABCDEG);

$$F={AB \rightarrow C, C \rightarrow B, ABD \rightarrow E, G \rightarrow A}$$

$$DGB+=\{D,G,B\}$$

$$AB \rightarrow C \Rightarrow thêm C$$

$$C \rightarrow B \Rightarrow \text{thêm } B$$

$$ABD \rightarrow E \Rightarrow thêm E$$

$$G \rightarrow A \Rightarrow \text{thêm } A$$

$$\rightarrow$$
 DGB + = { A, B, C, D, E,G }

→ DGB là khóa

	_TN	(_TN D	Siêu khóa	Khóa
Ø	DG	DGA		

A	DGA	DGA		
В	DGB	ABCDEG=	DGB	DGB
С	DGC	ABCDEG=	DGC	
AB	DGAB	ABCDEG=	DGAB	
AC	DGAC	ABCDEG=	DGAC	
BC	DGBC	ABCDEG=	DGBC	
ABC	DGABC	ABCDEG=	DGABC	

Xét dạng chuẩn 1NF: Quan hệ không có thuộc tính đa trị hoặc lồng bảng.

 $[\]rightarrow$ Đạt chuẩn 1NF

Xét dạng chuẩn 2NF: Đạt 1NF. Không có phụ thuộc một phần từ khóa chính tổng hợp đến thuộc tính không khóa.

- AB → C: AB là một phần của DGB
- C → B: C không là siêu khóa, không chứa toàn bộ khóa
- ABD \rightarrow E: ABD không phải là khóa hoặc siêu khóa, và E là thuộc tính không khóa
- G → A: G là một phần của DGB
- → Không đạt chuẩn 2NF

Vậy dạng chuẩn cao nhất của Q là 1NF

e) Q(ABCDEGHI);

$$F = \{AC \rightarrow B, BI \rightarrow ACD, ABC \rightarrow D, H \rightarrow I, ACE \rightarrow BCG, CG \rightarrow AE\}$$

 $CG \rightarrow A, E \rightarrow th\hat{e}m A, E$

 $H \rightarrow I \rightarrow th\hat{e}m I$

 $AC \rightarrow B \rightarrow A \text{ và } C \text{ dã có} \Rightarrow \text{thêm } B$

 $BI \rightarrow A, C, D \rightarrow B$ và I đã có \Rightarrow thêm D

ACE → B, C, G → tất cả đã có rồi

ABC → D → A, B, C có rồi, D đã có

→ CGH là khóa

_TN	(_TN D	Siêu khóa	Khóa

Ø	Н	Н		
A	АН	АНІ		
CG	CGH	ABCDEGHI=	CGH	CGH
ABC	ABCH	ABCDEGHI=	АВСН	
BCG	BCGH	ABCDEGHI=	BCGH	
ACG	ACGH	ABCDEGHI=	ACGH	

Xét dạng chuẩn 1NF: Quan hệ không có thuộc tính đa trị hoặc lồng bảng.

→ Đạt chuẩn 1NF

Xét dạng chuẩn 2NF: Đạt 1NF. Không có phụ thuộc một phần từ khóa chính tổng hợp đến thuộc tính không khóa.

 ${\rm AC} \rightarrow {\rm B:\ AC}$ là một phần của khóa CGH, B là thuộc tính không khóa

 $\text{CG} \rightarrow \text{AE} \text{: CG}$ là một phần của khóa, A và E không khóa

 $\mathrm{H} \rightarrow \mathrm{I} \colon \mathrm{H}$ là một phần của khóa CGH, I là thuộc tính không khóa

→ Không đạt chuẩn 2NF

Vậy dạng chuẩn cao nhất của Q là 1NF

Lê Thị Yến Trinh - 23715621 (Bài tập tổng hợp)

Câu 2: Kiểm tra dạng chuẩn Q(C,S,Z) $F=\{CS\rightarrow Z;Z\rightarrow C\}$

Khóa của Q: CS

Bước 1: Dạng chuẩn 1NF (luôn đúng với quan hệ thông thường)

→ Đúng

Bước 2: 2NF (Không được có phụ thuộc bộ phận)

 $CS \rightarrow Z$ (đúng, khóa đầy đủ)

 $Z \rightarrow C$ (Z không phải là khóa, $\rightarrow C$ là thuộc tính không khóa \rightarrow vi phạm 2NF)

→ Không đạt 2NF → không đạt 3NF

Bước 3: BCNF

 \rightarrow Không đạt vì Z \rightarrow C nhưng Z không là siêu khóa.

Kết luận: 1NF.

Câu 3: Cho lược đồ CSDL

Kehoach(NGAY,GIO,PHONG,MONHOC,GIAOVIEN)

F={NGAY,GIO,PHONG→MONHOC

MONHOC,NGAY→GIAOVIEN

NGAY,GIO,PHONG→GIAOVIEN

MONHOC→GIAOVIEN}

a) Xác định dạng chuẩn cao nhất của Kehoach

Bước 1: Xác định khóa

(NGAY, GIO, PHONG) → MONHOC và GIAOVIEN → đây là khóa chính

Bước 2: Kiểm tra 2NF

MONHOC → GIAOVIEN: MONHOC không phải là khóa → vi phạm 2NF

→ Không đạt 2NF

Kết luận: 1NF

Câu 4: Cho lược đồ quan hệ Q(A,B,C,D) và tập phụ thuộc hàm F

$$F = \{A \rightarrow B; B \rightarrow C; D \rightarrow B\} C = \{Q_1(A,C,D); Q_2(B,D)\}$$

a) Xác định các F_i (những phụ thuộc hàm F được bao trong Q_i)

 $Q_1(A,C,D)$:

 $A \rightarrow B$ loại (vì B không trong Q_1)

 $B \rightarrow C$ loại (vì B không trong Q_1)

 $D \rightarrow B$ loại (vì B không trong Q_1)

$$\rightarrow F_1 = \emptyset$$

 $Q_2(B,D)$:

 $A \rightarrow B$ loại (A không thuộc Q_2)

 $B \rightarrow C$ loại (C không thuộc Q_2)

 $D \rightarrow B$ nhân

$$\rightarrow F_2 = \{D \rightarrow B\}$$

Kết luận:

$$F_1=\varnothing$$

$$F_2 = \{D \to B\}$$

Câu 6: Cho lược đồ quan hệ Q(S,I,D,M)

$$F = \{f_1:SI \rightarrow DM; f_2:SD \rightarrow M; f_3:D \rightarrow M\}$$

a) Tính bao đóng D+, SD+, SI+

D+

$$D \rightarrow M (f_3)$$

$$\begin{split} & \to D^+ = \{D,M\} \\ & SD+ \\ & SD \to M \ (f_2) \\ & \to SD^+ = \{S,D,M\} \\ & \to SD^+ = \{S,D,M\} \\ & SI^+ \\ & SI \to DM \ (f_1) \\ & \to SI^+ = \{S,I,D,M\} = toàn bộ thuộc tính của Q \\ & \to SI \ là khóa \end{split}$$

b) Tìm tất cả các khóa của Q

Từ (a), ta biết SI là khóa của Q

Xét tập nhỏ hơn:

$$S^{\scriptscriptstyle +} = \{S\}$$

$$I^{\scriptscriptstyle +} = \{I\}$$

$$D^+ = \{D, M\}$$

$$SD^+ = \{S, D, M\}$$

$$ID^+ = \{I, D, M\}$$
 (thiếu S)

→ Không có tập nào nhỏ hơn SI mà bao đóng đủ

STT	TẬP	BAO ĐÓNG	SIÊU KHÓA	KHÓA
1	S	S		
2	I	I		
3	SI	SIDM	X	X
4	D	DM		
5	SD	SDM		
6	ID	ID		

Kết luận: SI là khóa duy nhất của Q

c) Tìm phủ tối thiểu của F

Bước 1: Chuẩn hóa vế phải 1 thuộc tính

 $f_1: SI \rightarrow DM$ tách thành:

 $SI \rightarrow D$

 $SI \rightarrow M$

 $f_2: SD \rightarrow M$ (giữ nguyên)

 $f_3: D \to M$ (giữ nguyên)

Tập F' = $\{SI \rightarrow D; SI \rightarrow M; SD \rightarrow M; D \rightarrow M\}$

Bước 2: Loại bỏ phụ thuộc dư thừa

 $SI \rightarrow M$ là dư vì $D \rightarrow M$

 \rightarrow Nếu đã có SI \rightarrow D và D \rightarrow M \Rightarrow SI \rightarrow M được suy ra

 \rightarrow Xoá SI \rightarrow M

Kết luận: phủ tối thiểu Fmin = $\{SI \rightarrow D; SD \rightarrow M; D \rightarrow M\}$

d) Xác định dạng chuẩn cao nhất của Q

Bước 1: Kiểm tra 1NF → Luôn đúng

Bước 2: Kiểm tra 2NF

Khóa là SI, nên thuộc tính không khóa là D, M

Phụ thuộc:

 $\text{SI} \rightarrow \text{D:}$ không bộ phận \rightarrow đúng

SD → M: SD là bộ phận của SI (vì SI là khóa) → vi phạm 2NF

→ Không đạt 2NF

Kết luận: Dạng chuẩn cao nhất là 1NF