









Ánh D**ươ**ng



Thanh Thanh



Th**ươ**ng Hoài



Trung Trí

Bài 12: CHIẾN D**Ị**CH MÙA HÈ XANH

Ban chỉ huy Chiến dịch Mùa hè xanh cần quản lý các thông tin về Chiến dịch Mùa hè xanh mỗi năm. Mỗi năm sinh viên của trường sẽ thực hiện Chiến dịch Mùa hè xanh tại một số địa bàn. Mỗi địa bàn gồm nhiều xã. Mỗi khoa sẽ tự quản lý sinh viên của mình tại một hoặc nhiều xã. Các giáo viên của khoa chịu trách nhiệm giám sát, đại diện sinh viên sẽ làm đội trưởng và đội phó. Mỗi xã có 2 giám sát, một đội trưởng và một đội phó. Mỗi xã gồm nhiều ấp, mỗi ấp gồm nhiều nhà dân. Sinh viên được phân thành từng nhóm từ 3 đến 6 sinh viên ở cùng một nhà và có một nhóm trưởng. Các công việc sinh viên tham gia là: làm nhà, xây cầu, đắp đường, dạy học,. Mỗi công việc được thực hiện tại một ấp, vào các buổi (sáng, hoặc chiều, hoặc tối), và kéo dài từ ngày bắt đầu đến ngày kết thúc công việc.

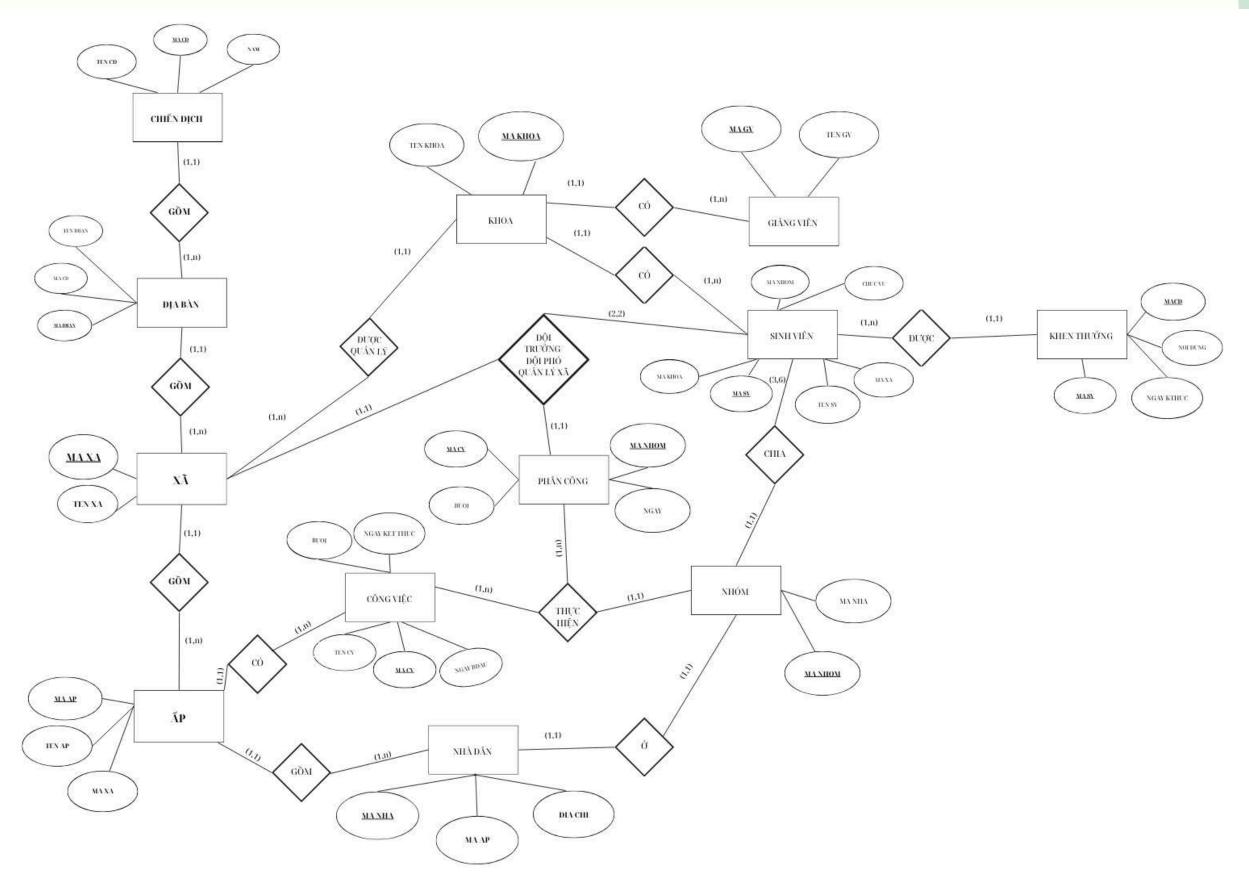
Việc phân công công việc do giám sát và đội trưởng, đội phó quyết định. Họ sẽ chọn ra những nhóm cùng ấp hoặc thuộc các ấp lân cận tùy theo khối lượng công việc và thời gian thực hiện. Như vậy những sinh viên thuộc cùng một nhóm luôn làm việc với nhau. Mỗi nhóm trong một ngày có thể tham gia nhiều công việc, chẳng hạn buổi sáng và chiều tham gia xây cầu, buổi tối tham gia dạy học. Tuy nhiên trong một buổi của một ngày cụ thể nào đó, một nhóm không thể tham gia cùng lúc nhiều hơn một công việc.

Ngoài ra CSDL còn cần phải lưu thông tin về việc khen thưởng đối với các sinh viên đã tích cực tham gia

Ngoài ra CSDL còn cần ph**ả**i l**ư**u thông tin về vi**ệ**c khen th**ưở**ng đối v**ớ**i các sinh viên đã tích c**ự**c tham gia công tác.

Hãy thiết kế ERD cho nhu cầu l**ư**u tr**ữ** và truy xuất các thông tin trên.

1. Mô hình ERD



2. Lược đồ quan h**ệ**

CHIENDICH (MaCD, TenCD, Nam)

DIABAN (MaDBan, TenDBan, MaCD)

XA (MaXa, TenXa, MaDBan)

AP (MaAp, TenAp, MaXa)

NHADAN (MaNha, DiaChi, MaAp)

KHOA (MaKhoa, TenKhoa)

GIAOVIEN (MaGV, TenGV, MaKhoa)

NHOM (MaNhom, MaNha)

SINHVIEN (MaSV, TenSV, MaKhoa, MaNhom, MaXa, ChucVu)

CONGVIEC (MaCV, TenCV, Buoi, NgayBatDau, NgayKetThuc, MaAP)

PHANCONG (MaNhom, MaCV, Ngay, Buoi)

KHENTHUONG (MaSV, MaCD, NgayKetThuc, NoiDung)

3.. Cài đặt CSDL – Tạo database trên SSMS, nhập dữ liệu: toàn bộ dùng lệnh

SQL

-- Tạo cơ sở dữ liệu CREATE DATABASE MuaHeXanh;

-- Sử dụng cơ sở dữ liệu MuaHeXanh6 USE MuaHeXanh;

GO

-- Tạo bảng CHIENDICH CREATE TABLE CHIENDICH (MaCD VARCHAR(50) PRIMARY KEY, TenCD NVARCHAR(100), Nam INT);

-- Tạo bảng DIABAN

CREATE TABLE DIABAN (

MaDBan VARCHAR(50) PRIMARY KEY,

TenDBan NVARCHAR(100),

MaCD VARCHAR(50));

-- Tạo bảng XA

CREATE TABLE XA (

MaXa VARCHAR(50) PRIMARY KEY,

TenXa NVARCHAR(100),

MaDBan VARCHAR(50));

-- Tạo bảng AP

CREATE TABLE AP (

MaAp VARCHAR(50) PRIMARY KEY,

TenAp NVARCHAR(100),

MaXa VARCHAR(50));

-- Tạo bảng NHADAN CREATE TABLE NHADAN (MaNha VARCHAR(50) PRIMARY KEY, DiaChi NVARCHAR(255), MaAp VARCHAR(50));

-- Tạo bảng KHOA

CREATE TABLE KHOA (

MaKhoa VARCHAR(50) PRIMARY KEY,

TenKhoa NVARCHAR(100));

-- Tạo bảng GIAOVIEN

CREATE TABLE GIAOVIEN (
MaGV VARCHAR(50) PRIMARY KEY,

TenGV NVARCHAR(100),

MaKhoa VARCHAR(50));

-- Tạo bảng NHOM
CREATE TABLE NHOM (
MaNhom VARCHAR(50)
PRIMARY KEY,
MaNha VARCHAR(50));

-- Tạo bảng PHANCONG

CREATE TABLE PHANCONG (

MaNhom VARCHAR(50),

MaCV VARCHAR(50),

Ngay DATE,

Buoi NVARCHAR(50),

PRIMARY KEY (MaNhom, MaCV));

-- Tạo bảng KHENTHUONG

CREATE TABLE KHENTHUONG (

MaSV VARCHAR(50),

NgayKetThuc DATE,

NoiDung NVARCHAR(255),

MaCD VARCHAR(50),

PRIMARY KEY (MaSV, MaCD));



ALTER TABLE DIABAN

ADD CONSTRAINT FK_DIABAN_CHIENDICH FOREIGN KEY (MaCD) REFERENCES CHIENDICH(MaCD);



ADD CONSTRAINT FK_XA_DIABAN FOREIGN KEY (MaDBan) REFERENCES DIABAN(MaDBan);

ALTER TABLE AP

ADD CONSTRAINT FK_AP_XA FOREIGN KEY (MaXa) REFERENCES XA(MaXa);

ALTER TABLE NHADAN

ADD CONSTRAINT FK_NHADAN_AP FOREIGN KEY (MaAp) REFERENCES AP(MaAp);

ALTER TABLE GIAOVIEN

ADD CONSTRAINT FK_GIAOVIEN_KHOA FOREIGN KEY (MaKhoa) REFERENCES KHOA(MaKhoa);

ALTER TABLE NHOM

ADD CONSTRAINT FK NHOM NHADAN FOREIGN KEY (MaNha) REFERENCES NHADAN (MaNha);

ALTER TABLE SINHVIEN

ADD CONSTRAINT FK_SINHVIEN_KHOA FOREIGN KEY (MaKhoa) REFERENCES KHOA(MaKhoa), CONSTRAINT FK_SINHVIEN_NHOM FOREIGN KEY (MaNhom) REFERENCES NHOM(MaNhom), CONSTRAINT FK_SINHVIEN_XA FOREIGN KEY (MaXa) REFERENCES XA(MaXa);

ALTER TABLE CONGVIEC

ADD CONSTRAINT FK_CONGVIEC_AP FOREIGN KEY (MaAP) REFERENCES AP(MaAp);

ALTER TABLE PHANCONG

ADD CONSTRAINT FK_PHANCONG_NHOM FOREIGN KEY (MaNhom) REFERENCES NHOM(MaNhom), CONSTRAINT FK_PHANCONG_CONGVIEC FOREIGN KEY (MaCV) REFERENCES CONGVIEC(MaCV);

ALTER TABLE KHENTHUONG

ADD CONSTRAINT FK_KHENTHUONG_SINHVIEN FOREIGN KEY (MaSV) REFERENCES SINHVIEN(MaSV), CONSTRAINT FK_KHENTHUONG_CHIENDICH FOREIGN KEY (MaCD) REFERENCES CHIENDICH(MaCD);



Thêm dữ liệu

Thêm dữ liệu vào bảng CHIENDICH INSERT INTO CHIENDICH (MaCD, TenCD, Nam) VALUES

('cd01', N'Chiến dịch Xanh', 2025), ('cd02', N'Chiến dịch Nắng', 2023), ('cd03', N'Chiến dịch Hạnh Phúc', 2022), ('cd04', N'Chiến dịch Tình Nguyện', 2023), ('cd05', N'Chiến dịch Cộng đồng', 2021);

-- Thêm dữ liệu vào bảng DIABAN INSERT INTO DIABAN (MaDBan, TenDBan, MaCD) VALUES

('dban01', N'Diễn đàn Hà Nội', 'cd01'), ('dban02', N'Diễn đàn TP. Hồ Chí Minh', 'cd02'),

('dban03', N'Diễn đàn Bình Định', 'cd03'), ('dban04', N'Diễn đàn Huế', 'cd04'), ('dban05', N'Diễn đàn Cần Thơ', 'cd05'); -- Thêm dữ liệu vào bảng XA
INSERT INTO XA (MaXa, TenXa,
MaDBan)

VALUES

('xa01', N'Xã Nhơn An', 'dban01'), ('xa02', N'Xã Nhơn Phong', 'dban02'), ('xa03', N'Xã Nhơn Hạnh', 'dban03'), ('xa04', N'Xã Nhơn Hậu', 'dban04'), ('xa05', N'Xã Nhơn Tân', 'dban05');

-- Thêm dữ liệu vào bảng AP
INSERT INTO AP (MaAp, TenAp,
MaXa)

VALUES

('ap01', N'Ấp Bắc', 'xa01'), ('ap02', N'Ấp Tây', 'xa02'), ('ap03', N'Ấp Đông', 'xa03'), ('ap04', N'Ấp Hòa', 'xa04'), ('ap05', N'Ấp Bình', 'xa05');

Huỳnh Thị Mỹ Duyên-Võ Thị Ngọc Khoa

-- Thêm dữ liệu vào bảng NHADAN
INSERT INTO NHADAN (MaNha, DiaChi,
MaAp)
VALUES
('nh01', N'Số 4, Đường Lê Lợi', 'ap01'),
('nh02', N'Số 280, Đường Huỳnh
Khương An', 'ap02'),
('nh03', N'Số 122, Đường Dương Quảng
Hàm', 'ap03'),
('nh04', N'Số 160, Đường Quang Trung',
'ap04'),
('nh05', N'Số 12, Đường Nguyễn Văn
Bảo', 'ap05');

-- Thêm dữ liệu vào bảng KHOA
INSERT INTO KHOA (MaKhoa,
TenKhoa)
VALUES
('khoa01', N'Khoa Công Nghệ Thông
Tin'),
('khoa02', N'Khoa Kế Toán Kiểm Toán'),
('khoa03', N'Khoa Luật'),
('khoa04', N'Khoa Thương Mại Du Lịch'),
('khoa05', N'Khoa Điện');

Huỳnh Thị Mỹ Duyên-Võ Thị Ngọc Khoa



('gv01', N'Giáo viên A', 'khoa01'), ('gv02', N'Giáo viên B', 'khoa02'), ('gv03', N'Giáo viên C', 'khoa03'), ('gv04', N'Giáo viên D', 'khoa04'), ('gv05', N'Giáo viên E', 'khoa05');

-- Thêm dữ liệu vào bảng NHOM INSERT INTO NHOM (MaNhom, MaNha) VALUES

> ('nhom01', 'nh01'), ('nhom02', 'nh02'), ('nhom03', 'nh03'), ('nhom04', 'nh04'), ('nhom05', 'nh05');

-- Thêm dữ liệu vào bảng SINHVIEN
INSERT INTO SINHVIEN (MaSV, TenSV, MaKhoa,
MaNhom, MaXa, ChucVu)
VALUES

('sv01', N'Nguyễn Văn A', 'khoa01', 'nhom01', 'xa01', N'Đội trưởng'),

('sv02', N'Huỳnh Thị Mỹ Duyên', 'khoa02', 'nhom02', 'xa02', N'Đội phó'),

('sv03', N'Huỳnh Thị Thanh Thảo', 'khoa03', 'nhom03', 'xa03', N'Thành viên'),

('sv04', N'Huỳnh Thanh Huyền', 'khoa04', 'nhom04', 'xa04', N'Thành viên'),

('sv05', N'Huỳnh Thị Thanh Tuyền', 'khoa05', 'nhom05', 'xa05', N'Đội trưởng');

-- Thêm dữ liệu vào bảng CONGVIEC
INSERT INTO CONGVIEC (MaCV, TenCV, Buoi,
NgayBatDau, NgayKetThuc, MaAP)
VALUES

('cv01', N'Lao động', N'Sáng', '2025-06-01', '2025-06-01', 'ap01'),

('cv02', N'Thu dọn rác', N'Chiều', '2025-06-02', '2025-06-02', 'ap02'),

('cv03', N'Trồng cây', N'Sáng', '2025-06-03', '2025-06-03', 'ap03'),

('cv04', N'Chạy bộ', N'Chiều', '2025-06-04', '2025-06-04', 'ap04'),

('cv05', N'Dọn dẹp công viên', N'Sáng', '2025-06-

-- Thêm dữ liệu vào bảng PHANCONG INSERT INTO PHANCONG (MaNhom, MaCV, Ngay, Buoi) VALUES

('nhom01', 'cv01', '2025-06-01', N'Sáng'), ('nhom02', 'cv02', '2025-06-02', N'Chiều'), ('nhom03', 'cv03', '2025-06-03', N'Sáng'), ('nhom04', 'cv04', '2025-06-04', N'Chiều'), ('nhom05', 'cv05', '2025-06-05', N'Sáng');

-- Thêm dữ liệu vào bảng KHENTHUONG INSERT INTO KHENTHUONG (MaSV, NgayKetThuc, NoiDung, MaCD) VALUES

('sv01', '2025-06-01', N'Giải thưởng Sinh viên xuất sắc', 'cd01'),

('sv02', '2025-06-02', N'Giải thưởng Sinh viên năng động', 'cd02'),

('sv03', '2025-06-03', N'Giải thưởng Sinh viên khá', 'cd03'),

('sv04', '2025-06-04', N'Giải thưởng Sinh viên xuất sắc nhất', 'cd04'),

('sv05', '2025-06-05', N'Giải thưởng Sinh viên giỏi cấp tỉnh', 'cd05');





-- 1 Danh sách các nhóm có sinh viên thuộc Khoa Luật và thuộc xã Nhơn Hạnh

SELECT DISTINCT nh. MaNhom

FROM NHOM nh

JOIN SINHVIEN sv ON nh.MaNhom = sv.MaNhom

JOIN KHOA kh ON sv.MaKhoa = kh.MaKhoa

 $JOIN XA \times ON sv.MaXa = x.MaXa$

WHERE kh. TenKhoa = N'Khoa Luật' AND x. TenXa = N'Xã

Nhơn Hạnh';



	MaNhom
1	nhom03

truy vấn kết nối nhiều bảng



--2Truy vấn thông tin sinh viên thuộc xã Nhơn Hạnh thuộc nhóm nhom03

SELECT sv.MaSV,sv.TenSV,sv.ChucVu,x.TenXa,nh.MaNhom FROM SINHVIEN AS sv JOIN XA AS x ON sv.MaXa = x.MaXa JOIN NHOM AS nh ON sv.MaNhom = nh.MaNhom

WHERE x.TenXa = N'Xã Nhơn Hạnh' AND nh.MaNhom = N'nhom03';



	MaSV	TenSV	ChucVu	TenXa	MaNhom
1	sv03	Huỳnh Thị Thanh Thảo	Thành viên	Xã Nhơn Hạnh	nhom03





Hai câu group by

*Liệt kê mỗi xã có bao nhiều sinh viên tham gia chiến dịch, kèm tên xã và số lượng sinh viên tương ứng.

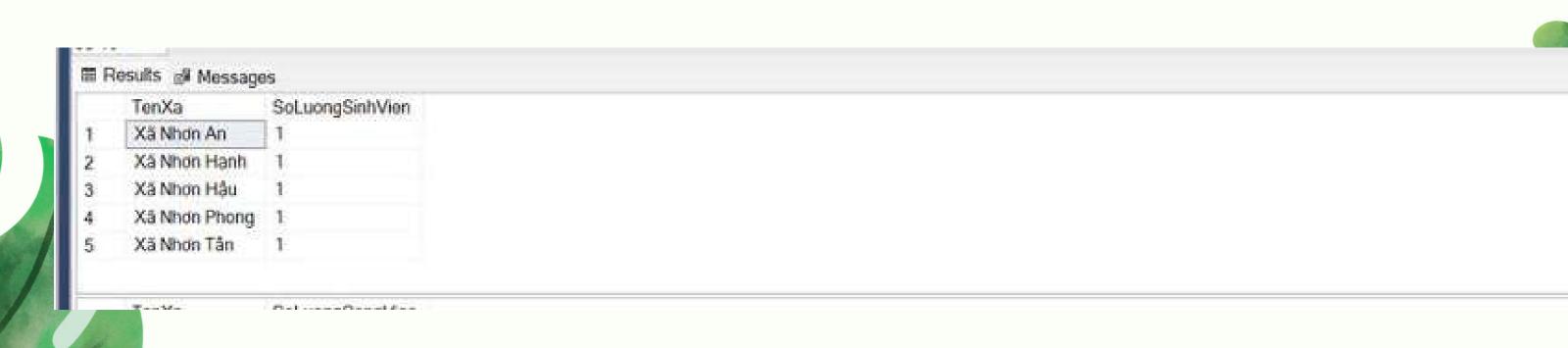
SELECT x. TenXa, COUNT(sv.MaSV) AS SoLuongSinhVien

FROM SINHVIEN SV

JOIN XA X

ON sv.MaXa = x.MaXa

GROUP BY x. TenXa







Hai câu group by

*Thống kê số lượng công việc được thực hiện ở mỗi xã (thông qua ấp), kèm tên xã và số lượng công việc.

SELECT x. TenXa, COUNT(cv.MaCV) AS SoLuongCongViec

FROM CONGVIEC cv

JOIN AP a

ON cv.MaAP = a.MaAp

JOIN XA X

ON a.MaXa = x.MaXa

GROUP BY x. TenXa;





	TenXa	SoLuongCongVied
1	Xã Nhơn An	1
2	Xã Nhơn Hạnh	1
3	Xã Nhơn Hậu	1
4	Xã Nhơn Phong	1
5	Xã Nhơn Tân	1



Hai câu sub query

*Liệt kê tên các sinh viên đã được khen thưởng trong chiến dịch có tên là "Chiến dịch Xanh".

select MaSV
from SINHVIEN
where MaSV in (select MaSV
from KHENTHUONG

where MaCD = (select MACD

from CHIENDICH

where TenCD = 'Chiến Dịch Xanh'));









Hai câu sub query

*Liệt kê tên các sinh viên không giữ chức vụ cao nhất trong nhóm select TenSV

from SINHVIEN

where MaSV not in(select MaSV

from SINHVIEN

where ChucVu = 'Đội Trưởng');



```
From SINHVIEN
where MaSV not in( select MaSV
from SINHVIEN
where ChucVu = 'Đội Trưởng')

Results Messages

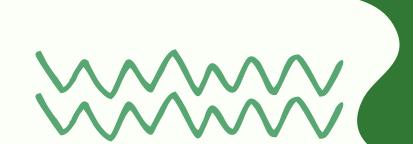
TenSV

Huỳnh Thị Mỹ Duyên

Huỳnh Thị Thanh Thảo

Huỳnh Thạnh Huyền
```

Diệp Trung Trí











Câu hỏi: Xóa các công việc không có nhóm nào tham gia

Giải đáp bằng lệnh SQL:

DELETE FROM CONGVIEC

WHERE MaCV NOT IN (SELECT DISTINCT MaCV FROM PHANCONG);

	MaCV	TenCV	Buoi	NgayBat Dau	NgayKetThuc	MaAP
1	cv01	Lao động	Sáng	2025-06-01	2025-06-01	ap01
2	cv02	Thu don rác	Chiêu	2025-06-02	2025-06-02	ap 02
3	cv03	Trồng cây	Sáng	2025-06-03	2025-06-03	ap03
4	cv04	Chay bộ	Chiêu	2025-06-04	2025-06-04	ap 04
5	cv05	Don dep công viễn	Sáng	2025-06-05	2025-06-05	ap 05







Hai lệnh Delete

Câuhỏi: Xóa các bảng ghi trong bảng KHENTHUONG liên quan đến chiến dịch không còn tồn tại trong bảng CHIENDICH.

Giải đáp bằng lệnh SQL:

DELETE FROM KHENTHUONG

WHERE MaCD NOT IN (SELECT MaCD FROM CHIENDICH);

1
2
3
4
5

Results Messages						
	MaSV	NgayKetThuc	NoiDung	MaCD		
1	sv01	2025-06-01	Giải thưởng Sinh viên xuất sắc	cd01		
2	sv02	2025-06-02	Giải thưởng Sinh viễn năng động	cd02		
3	sv03	2025-06-03	Giải thưởng Sinh viên khá	cd03		
4	sv04	2025-06-04	Giải thưởng Sinh viên xuất sắc nhất	cd04		
5	sv05	2025-06-05	Giải thưởng Sinh viên giỏi cấp tính	cd05		





Hai lệnh SQL bất kỳ

Truy vấn kết nối nhiều bảng (sử dụng lệnh "Join")

Câu hỏi: Liệt kê tên sinh viên, tên xã, tên địa bàn và tên chiến dịch mà xã đó thuộc về.

SELECT sv.TenSV, xa.TenXa, db.TenDBan, cd.TenCD FROM SINHVIEN sv JOIN XA xa ON sv.MaXa = xa.MaXa JOIN DIABAN db ON xa.MaDBan = db.MaDBan JOIN CHIENDICH cd ON db.MaCD = cd.MaCD



	TenSV	TenXa	TenDBan	TenCD			
1	Nguyễn Văn A	Xã Nhơn An	Diễn đàn Hà Nội	Chiến dịch Xanh			
2	Huỳnh Thị Mỹ Duyên	Xã Nhơn Phong	Diễn đàn TP. Hồ Chí Minh	Chiến dịch Nắng			
3	Huỳnh Thị Thanh Thảo	Xã Nhơn Hạnh	Diễn đàn Bình Định	Chiến dịch Hạnh Phúc			
4	Huỳnh Thanh Huyền	Xã Nhơn Hậu	Diễn đàn Huế	Chiến dịch Tình Nguyện			
5	Huỳnh Thị Thanh Tuyên	Xã Nhơn Tân	Diễn đàn Cần Thơ	Chiến dịch Cộng đồng			





Hai lệnh SQL bất kỳ

Truy vấn nhóm các hàng có cùng giá trị với nhau sử dụng lệnh "Group by" Câu hỏi: Thống kê số lượng sinh viên và số lượng chức vụ khác nhau trong mỗi khoa.

SELECT k.TenKhoa, COUNT(sv.MaSV) AS SoSV, COUNT(DISTINCT sv.ChucVu) AS SoChucVu

FROM SINHVIEN sv JOIN KHOA k ON sv.MaKhoa = k.MaKhoa





1/ Cho lược đồ CSDL

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

F={TENTAU → LOAITAU

MACHUYEN → TENTAU, LUONGHANG

TENTAU, NGAY → BENCANG, MACHUYEN}

a) Hãy tìm tập phủ tối thiểu của F

Xét vế phải của từng phục thuộc hàm

TENTAU → LOAITAU (giữ nguyên)

- MACHUYEN → TENTAU
- MACHUYEN → LUONGHANG

TENTAU, NGAY → BENCANG, MACHUYEN → tách thành:

- TENTAU, NGAY → BENCANG
- TENTAU, NGAY → MACHUYEN

To được F1 = {TENTAU \rightarrow LOAITAU MACHUYEN \rightarrow TENTAU MACHUYEN \rightarrow LUONGHANG TENTAU, NGAY \rightarrow BENCANG TENTAU, NGAY \rightarrow MACHUYEN}

 Xét từng phụ thuộc hàm có vế trái nhiều hơn 1 thuộc tính

Đối với TENTAU, NGAY → BENCANG, MACHUYEN:
Xét bỏ NGAY => TENTAU+ = {TENTAU, LOAITAU} không
có BENCANG, MACHUYEN nên không dư thừa TENTAU
Xét bỏ TENTAU => NGAY+ = {NGAY} không có BENCANG,
MACHUYEN nên không dư thừa NGAY



·Xét từng phụ thụ hàm để loại bỏ phụ thuộc hàm bị dư thừa

- Thử loại TENTAU → LOAITAU TENTAU+ = {TENTAU, BENCANG, MACHUYEN} không chứa LOAITAU nên TENTAU → LOAITAU không dư thừa
- Thử loại MACHUYEN → TENTAU

 MACHUYEN+ = {MACHUYEN, LUONGHANG} không chứa

 TENTAU nên MACHUYEN → TENTAU không dư thừa
- Thử loại TENTAU, NGAY → BENCANG (TENTAU, NGAY)+ = {TENTAU, NGAY, MACHUYEN, LOAITAU, LUONGHANG} không chứa BENCANG nên TENTAU, NGAY → BENCANG không dư thừa
- Thử loại TENTAU, NGAY → MACHUYEN
 (TENTAU, NGAY)+ = {TENTAU, NGAY, BENCANG, LOAITAU, LUONGHANG} không chứa MACHUYEN nên TENTAU, NGAY → MACHUYEN không dư thừa

Bài tập cá nhân

=> Vậy không có phụ thuộc nào dư thừa, tập phủ tối thiểu là:

 $F = \{TENTAU \rightarrow LOAITAU \\ MACHUYEN \rightarrow TENTAU \\ MACHUYEN \rightarrow LUONGHANG \\ TENTAU, NGAY \rightarrow BENCANG \\ TENTAU, NGAY \rightarrow MACHUYEN\}$

 $\backslash \wedge \wedge \wedge \wedge$

Bài tập cá nhân

1/ Cho lược đồ CSDL

 $\Lambda \Lambda \Lambda \Lambda \Lambda \Lambda$

Q (TENTAU,LOAITAU,MACHUYEN,LUONGHANG,BENCANG,NGAY) $F=\{TENTAU \rightarrow LOAITAU \}$ $MACHUYEN \rightarrow TENTAU,LUONGHANG \}$ $TENTAU,NGAY \rightarrow BENCANG,MACHUYEN\}$

b) Tìm tất cả các khóa của Q

Vế trái = {TENTAU, MACHUYEN, NGAY}
Vế phải = {TENTAU, LOAITAU, LUONGHANG, BENCANG, MACHUYEN}
TN = Q - vế phải = NGAY
TG = Vế trái giao Vế phải = {TENTAU, MACHUYEN}

1/ Cho lược đồ CSDL

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

F={TENTAU → LOAITAU

MACHUYEN → TENTAU, LUONGHANG

TENTAU, NGAY → BENCANG, MACHUYEN}

b) Tìm tất cả các khóa của Q

STT	Xi	Xi U TN	(Xi U TN) ⁺	Siêu khóa	Khóa
1	Ø	NGAY	NGAY	/	
2	TENTAU	TENTAU, NGAY	TENTAU,	X	X
			NGAY,		
			LOAITAU,		
			BENCANG,		
			MACHUYEN,		
			LUONGHANG		

1/ Cho lược đồ CSDL

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

F={TENTAU → LOAITAU

MACHUYEN → TENTAU, LUONGHANG

TENTAU, NGAY → BENCANG, MACHUYEN}

b) Tìm tất cả các khóa của Q

3	MACHUYEN	MACHUYEN,	MACHUYEN,	X	X
		NGAY	NGAY,		
			TENTAU,		
			LUONGHANG,		
			LOAITAU,		
			BENCANG		
4	TENTAU,	TENTAU,	TENTAU,	X	
	MACHUYEN	MACHUYEN,	NGAY,		
		NGAY	LOAITAU,		
			BENCANG,		
			MACHUYEN,		
			LUONGHANG		

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

 $\backslash \wedge \wedge / \wedge$

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+=?

Ta có: $X^+ = BD$ $f_1: D \rightarrow EG \Rightarrow BD^+ = BDEG$ $f_2: BE \rightarrow C \Rightarrow BD^+ = BDEGC$ $f_3: C \rightarrow A \Rightarrow BD^+ = BDEGCA$ $f_4: CE \rightarrow AG \Rightarrow Không thêm mới <math>\Rightarrow$ Ngừng $\Rightarrow X^+ = BD^+ = \{A, B, C, D, E, G\}$ $Y=\{C,G\}, Y^+=?$ Ta có: $Y^+=CG$ $f_1: C \rightarrow A \Rightarrow CG^+=CGA$ $f_2: CG \rightarrow BD \Rightarrow CG^+=CGABD$ $f_3: D \rightarrow EG \Rightarrow CG^+=CGABDE$ $f_4: CE \rightarrow AG \Rightarrow Không thêm mới <math>\Rightarrow Ngừng$ $\Rightarrow Y^+=CG^+=\{A,B,C,D,E,G\}$



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 $AB\rightarrow GH$.
- (1) $AB \rightarrow E$ (giả thiết)
- (2) $E \rightarrow G$ (giả thiết)
- (3) $AB \rightarrow G$ (bắc cầu 1, 2)
- (4) $AB \rightarrow BE$ (thêm B vào 3)
- (5) BE \rightarrow I (giả thiết)
- (6) $AB \rightarrow I$ (bắc cầu 4, 5)
- (7) $AB \rightarrow GI \text{ (hop 3, 6)}$
- (8) $GI \rightarrow H$ (giả thiết)
- (9) $GI \rightarrow GH$ (thêm G vào 8)
- (10) $AB \rightarrow GH$ (bắc cầu 7, 9)

- b) $F=\{AB\rightarrow C; B\rightarrow D; CD\rightarrow E; CE\rightarrow GH; G\rightarrow A\}$
- Chứng minh rằng $AB \rightarrow E$; $AB \rightarrow G$
 - $AB \rightarrow E$
- (1) $AB \rightarrow B$ (phản xạ)
- (2) $B \rightarrow D$ (giả thiết)
- (3) $AB \rightarrow D$ (bắc cầu 1, 2)
- (4) $AB \rightarrow C$ (giả thiết)
- (5) $AB \rightarrow CD$ (hợp 3, 4)
- (6) $CD \rightarrow E$ (giả thiết)
- (7) $AB \rightarrow E$ (bắc cầu 5, 6)



3/ cho lược đồ quan hệ Q và tập phụ thuộc hàm F

- b) $F=\{AB\rightarrow C; B\rightarrow D; CD\rightarrow E; CE\rightarrow GH; G\rightarrow A\}$
- Chứng minh rằng $AB \rightarrow E$; $AB \rightarrow G$
 - $AB \rightarrow G$
- (1) $AB \rightarrow C$ (giả thiết)
- (2) $AB \rightarrow E$ (chứng minh trước đó)
- (3) $AB \rightarrow CE$ (hợp 1, 2)
- (4) $CE \rightarrow GH$ (giả thiết)
- (5) $AB \rightarrow GH$ (bắc cầu 3, 4)
- (6) $AB \rightarrow G$ (chiếu 5)



4/ Cho quan hệ

A	В	С	D
X	u	X	Y
y	X	Z	X
Z	у	у	у
у	Z	w	Z

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

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

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

Giải

- 1. $A \rightarrow B$ (A quyết định B):
- \rightarrow A \rightarrow B không thoả mãn vì A = y cho 2 giá trị B khác nhau.
- 2. $A \rightarrow C$ (A quyết định C):
- \rightarrow A \rightarrow C không thoả mãn vì A = y cho 2 giá trị C khác nhau.
- 3. B \rightarrow A (B quyết định A):
- → Mỗi giá trị của B ánh xạ duy nhất đến một giá trị
- của $A \rightarrow B \rightarrow A$ thoả mãn.
- 4. $C \rightarrow D$ (C quyết định D):
- ightarrow Mỗi giá trị của C ánh xạ duy nhất đến một giá trị của D ightarrow C ightarrow D thoả mãn.
- 5. D \rightarrow C (D quyết định C):
- → Mỗi giá trị của D ánh xạ duy nhất đến một giá trị của
- $C \rightarrow D \rightarrow C$ thoả mãn.
- 6. D \rightarrow A (D quyết định A):
- \rightarrow Mỗi giá trị của D ánh xạ duy nhất đến một giá trị của $A \rightarrow D$ A thoả mãn.

Các phép thử $A \rightarrow B$ và $A \rightarrow C$ không thoả mãn do có mâu thuẫn

Võ Thị Ngọc Khoa

Bài tập cá nhân

5/ Hãy tìm tất cả các khóa cho lược đồ quan hệ sau: Q(BROKER,OFFICE,STOCK,QUANTITY,INVESTOR,DIVIDENT) F={STOCK → DIVIDENT INVESTOR → BROKER INVESTOR,STOCK → QUANTITY

Giải

Xác định các thuộc tính

BROKER → OFFICE }

Lược đồ quan hệ Q có các thuộc tính: Số thuộc tính: 6.

Kiểm tra các tập thuộc tính:

Kiểm tra {INVESTOR, STOCK}:

- X = {INVESTOR, STOCK}
- Ban đầu: X+ = {INVESTOR, STOCK]
- · Áp dụng F:
- · INVESTOR → BROKER: Thêm BROKER vào X+
- \rightarrow X+= (INVESTOR, STOCK, BROKER)
- · BROKER → OFFICE: Thêm OFFICE vào
- $X+ \rightarrow X+= \{INVESTOR, STOCK, BROKER, OFFICE\}$
- INVESTOR, STOCK \rightarrow QUANTITY: Thêm QUANTITY vào X+
- → X+= {INVESTOR, STOCK, BROKER, OFFICE, QUANTITY}
- · STOCK → DIVIDENT: Thêm DIVIDENT vào X+

→ X+= {INVESTOR, STOCK, BROKER, OFFICE, QUANTITY, DIVIDENT} Bao đóng của {INVESTOR, STOCK} là toàn bộ tập thuộc tính, nên {INVESTOR, STOCK} là một khóa.

Kiểm tra xem có khóa tối thiểu nào khác không

- · Thử các tập nhỏ hơn (1 thuộc tính):
- {INVESTOR)+ = {INVESTOR, BROKER, OFFICE} (dùng INVESTOR → BROKER, BROKER → OFFICE). Không đủ.
- {STOCK}+ = {STOCK, DIVIDENT}. Không đủ. Không tập 1 thuộc tính nào là khóa.
- Thử các tập khác có 2 thuộc tính:
- (INVESTOR, BROKER)+ = (INVESTOR, BROKER, OFFICE). Không đủ.
- (INVESTOR, OFFICE)+ = {INVESTOR OFFICE, BROKER} (dùng INVESTOR→BROKER). Không đủ.
- {BROKER, STOCK}+ = {BROKER, STOCK, OFFICE, DIVIDENT}. Không đủ. Tất cả các tập 2 thuộc tính khác không cho bao đóng đầy đủ, trừ {INVESTOR, STOCK} đã tìm được.
- Thử các tập 3 thuộc tính (chứa{INVESTOR, STOCK}): Nếu ta thêm thuộc tính vào {INVESTOR, STOCK}, bao đóng vẫn sẽ đầy đủ, nhưng không còn là khóa tối thiểu. Ví dụ:
- {INVESTOR, STOCK, BROKER}+ = {INVESTOR, STOCK, BROKER, OFFICE, QUANTITY, DIVIDENT}. Đây là khóa nhưng không tối thiểu vì {INVESTOR, STOCK} đã đủ.

Tất cả các khóa cho lược đồ quan hệ Q là: {INVESTOR, STOCK}.



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

Giải

Bước 1: Phân rã vế phải thành các phụ thuộc với vế phải chỉ chứa một thuộc tính

Trong F, mỗi phụ thuộc đã có vế phải chỉ chứa một thuộc tính:

f1:C→T

f2:HR→C

f3:HT→R

f4:CS→G

f5:HS→R

Tập F hiện tại đã thoả mãn điều kiện này, nên ta giữ nguyên:

 $F=\{C \rightarrow T, HR \rightarrow C, HT \rightarrow R, CS \rightarrow G, HS \rightarrow R\}$

Bước 2: Loại bỏ thuộc tính dư thừa trong vế trái của mỗi phụ thuộc

Xét từng phụ thuộc trong F, kiểm tra xem có thuộc tính nào trong vế trái là dư thừa không bằng cách tính đóng tập với tập con của vế trái.

1. f1: C→T

Vế trái: {C}, chỉ có 1 thuộc tính, không thể loại bỏ.

Giữ nguyên: C→T

2. f2: HR→C

Vế trái: {H,R}.

Kiểm tra bỏ H: R+ (dùng F \ {HR → C}):

R không quyết định C trong các phụ thuộc còn lại \rightarrow R += {R},

không chứa C.

Kiểm tra bỏ R: H+:

H không quyết định $C \rightarrow H+ = \{ H \}$, không chứa C.

Không thể bỏ H hoặc R, giữ nguyên: $HR \rightarrow C$.

3. f3: HT \rightarrow R

Vế trái: {H, T}.

Kiểm tra bỏ H: T+:

T không quyết định R \rightarrow T+ = {T}, không chứa R.

Kiểm tra bỏ T: H+:

H không quyết định R trực tiếp (trừ khi dùng f5, nhưng cần S)

 \rightarrow H ={H}, không chứa R.

Không thể bỏ H hoặc T, giữ nguyên: HT → R.

4. f4: $CS \rightarrow G$

Vế trái: {C, S}.

Kiềm tra bỏ C: S+:

S không quyết định $G \rightarrow S+ = \{S\}$, không chứa G.

Kiểm tra bỏ S: C+:

 $C \rightarrow T$, nhưng không có $T \rightarrow G \rightarrow C+ = \{C, T\}$, không chứa G.

Không thể bò C hoặc S, giữ nguyên: $CS \rightarrow G$.



5. f5: $HS \rightarrow R$

Vế trái: {H, S}.

Kiềm tra bỏ H: S+:

S không quyết định $R \rightarrow S = \{S\}$, không chứa R.

Kiềm tra bỏ S: H+:

H không quyết định R \rightarrow H+ = {H}, không chứa R.

Không thề bò H hoặc S, giữ nguyên: $HS \rightarrow R$.

Tạm thời, tập F vẫn là:

 $F = \{C \rightarrow T, HR \rightarrow C, HT \rightarrow R, CS \rightarrow G, HS \rightarrow R\}.$

Bước 3: Loại bò phụ thuộc dư thừa

Xét từng phụ thuộc trong F, kiểm tra xem nếu bò phụ thuộc đó thì tập còn lại có suy ra được nó không (tính X+ với F | $\{X \rightarrow Y\}$).

1. Bỏ C \rightarrow T, tính Ct với F $\C \rightarrow$ T}:

 $F' = \{HR \rightarrow C, HT \rightarrow R, CS \rightarrow G, HS \rightarrow R\}.$

C+:

Không có phụ thuộc nào có vế trái là C, không suy ra T.

 $C+ = \{C\}$, không chứa T.

C → T không dư thừa, giữ lại.

2. Bỏ HR \rightarrow C, tính (HR)+ với F \{HR \rightarrow C}:

 $F' = \{C \rightarrow I, HT \rightarrow R, CS \rightarrow G, HS \rightarrow Ry.$

(HR)+:

 $\wedge \wedge \wedge \wedge /$

 $HS \rightarrow R$, đã có R.

Không có cách nào suy ra C từ H, R.

(HR)+= {H, R}, không chứa C.

HR → C không dư thừa, giữ lại.

3. Bổ HT \rightarrow R, tính (HT)+ với F \ {HT \rightarrow R}:

 $F' = \{C \rightarrow T, HR \rightarrow C, CS \rightarrow G, HS \rightarrow R\}.$

(HT)+:

 $C \rightarrow T$, nhưng không suy ra C.

Không có cách trực tiếp suy ra R.

 $(HT)+=\{H,T\}$, không chứa R.

HT → R không dư thừa, giữ lại.

4. Bổ CS \rightarrow G, tính (CS)+ với F \ {CS \rightarrow G}:

 $F' = \{C \rightarrow T, HR \rightarrow C, HT \rightarrow R, HS \rightarrow R\}.$

(CS)+:

 $C \rightarrow T$, thêm T.

Không có cách nào suy ra G.

(CS)+ = {C,S,T}, không chứa G.

CS → G không dư thừa, giữ lại.

5. Bỏ HS \rightarrow R, tính (HS)- với F \ {HS \rightarrow R}:

 $F' = \{C \rightarrow T, HR \rightarrow C, HT \rightarrow R, CS \rightarrow G\}.$

(HS)+:

Không có phụ thuộc nào có vế trái là H, S.

Không suy ra được R.

(HS)+ = $\{H, S\}$, không chứa R.

HS → R không dư thừa, giữ lại.

Kết luận

Không có thuộc tính dư thừa trong vế trái. Không có phụ thuộc nào

trong F là dư thừa. Phủ tối thiều của F là:

Fc = {C \rightarrow T, HR \rightarrow C, HT \rightarrow R, CS \rightarrow G, HS \rightarrow R}.

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

GIẢI

Tập nguồn TN= {ABC} Tập trung gian TG= {E}

Xi	Xi U TN	(Xi U TN)+	Siêu khóa	Khóa
Ø	ABC	ABCDEH=Q+	ABC	ABC
E	ABCE	ABCDEH	ABCE	/

Kết luận: K={A,B,C} là khóa duy nhất của Q

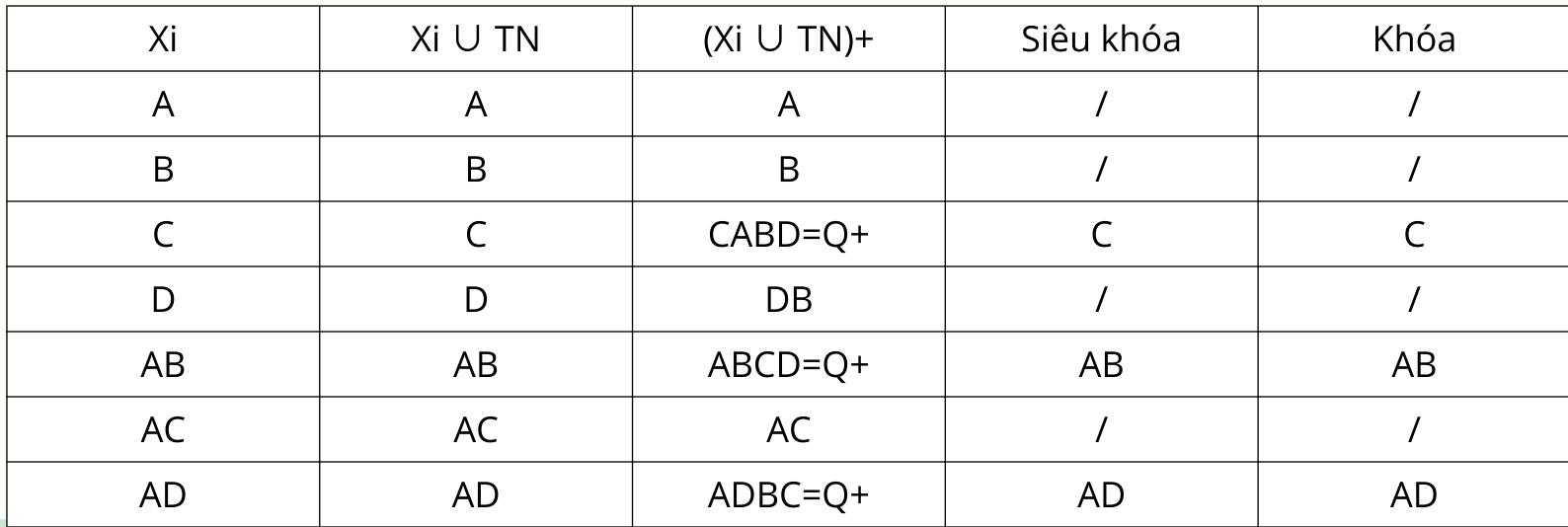


Q(A,B,C,D) F={AB→C; D→B; C→ABD} Hãy tìm tất cả các khóa của Q

GIẢI

Tập nguồn TN={Ø}

Tập trung gian TG={ABCD} \rightarrow TN = $\emptyset \Rightarrow$ Xi \cup TN = Xi



Kết luận: Vậy có 3 khóa là AB, AD và C



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 Q

GIẢI

Tập nguồn TN={Ø} Tập trung gian TG={CE, CG} → TN = Ø ⇒ Xi U TN = Xi

Xi	Xi U TN	(Xi U TN)+	Siêu khóa	Khóa
CE	CE	CEGBDA=Q+	CE	CE
CG	CG	CGBDAE=Q+	CG	CG
CEG	CEG	CEGBDA=Q+	/	/

Kết luận: Vậy có 2 khóa là CE và CG

Câu 10:

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

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

Giải

AB -> C phụ thuộc hàm đầy đủ

BE -> C phụ thuộc hàm đầy đủ

BC -> D phụ thuộc hàm đầy đủ

CG -> BD phụ thuộc hàm đầy đủ

ACD -> B phụ thuộc hàm đầy đủ

CE -> AG phụ thuộc hàm đầy đủ

Phân rã về phải.

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

+) Với $AB \rightarrow C$

- F \(ABC): Ta có AB+F (AB \rightarrow C) = AB, C # AB+F(AB \rightarrow C)

Nên $AB \rightarrow C$ là không thừa.

+) Với $C \rightarrow A$

- $F\setminus (C\rightarrow A)$: To có $C+F\setminus (C\rightarrow A)=C$, A#C+F $(C\rightarrow A)$

Nên $C \rightarrow A$ là không dư thừa.

+) B*C*→D

- F\ (BC \rightarrow D): Ta có BC+F(BC \rightarrow D) = BCA, D # BC+ F(BCD)

Nên BC \rightarrow D là không dư thừa.

+) Với ACD → B

- F\ (ACD \rightarrow B): Ta có ACD +F(ACD \rightarrow B) = ACDEGB, B \in ACD + F(ACD \rightarrow B) Nên loại ACD \rightarrow B
- +) Với D → E

- F\ (DE): Ta có D+F\(D \rightarrow E) = DG, E # D+F\(D \rightarrow E)

Nên D - E là không dư D+F(D \rightarrow G) = DE, G # D+F\(D \rightarrow G) thừa.

+) Với $D \rightarrow G$

- F\ (D \rightarrow G): Ta có

Nên D - G là không dư thừa

+) Với BE \rightarrow C

- F\ (BE \rightarrow C): Ta có BE+F(BE \rightarrow C) = BE,C # BE+ F(BE \rightarrow C)

Nên BE \rightarrow C là không dư thừa

+) Với CG → B

- $F\setminus (CG \to B)$: Ta có CG+F ($CG \to B$) = CGADBF, $B \in CG+F\setminus (CG \to B)$

Nên loại $CG \rightarrow B$.

+) Với CG → D

- F\(CG \rightarrow D): Ta có CG+ F (CG \rightarrow D) = CGA, D # CG+F(CG \rightarrow D)

Nên $CG \rightarrow D$ là không dư thừa

+) Với CE → A

- F\ (CE \rightarrow A): Ta có CE +F\(CE \rightarrow A) = CEA, A \in CE+ F\(CE \rightarrow A)

Nên loại $CE \rightarrow A$.

+) Với $CE \rightarrow G$

- $F\setminus(CE\rightarrow G)$: Ta có $CE+F\setminus(CE\rightarrow G)=CEA$, $G\#CE+F\setminus(CE\rightarrow G)$

Nên $CE \rightarrow G$ là không dư thừa.

Vậy PTT (F) = {AB→C, C→A, BC→D, D→ E, D → G, BE→C, CG → D, CE → G}

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

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

Giải
```

Để xác định phủ tối thiểu của các tập phụ thuộc hàm F, ta sử dụng thuật toán Armstrong để loại bỏ các phụ thuộc hàm dư thừa.

Bước 1: Tìm tập đóng F+ của F

*Thêm các phụ thuộc hàm dư thừa vào F:

 $B \rightarrow A$: thêm $A \rightarrow B$ vào F

 $C \rightarrow B$: thêm $B \rightarrow C$ vào F Các phụ thuộc hàm mới: $A \rightarrow B$, $A \rightarrow C$, $B \rightarrow A$, $C \rightarrow A$, $B \rightarrow C$, $A \rightarrow B$, $B \rightarrow C$

*Tìm tập đóng của F+ bằng cách thêm các phụ thuộc hàm mới vào F cho đến khi không có phụ thuộc nào thêm được nữa:

 $A + = \{A,B\}$ (với phụ thuộc hàm $A \rightarrow B$)

B+= $\{A,B,C\}$ (với phụ thuộc hàm $B\rightarrow C$)

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

Tập đóng F+ của F là $\{A,B,C,A\rightarrow B,B\rightarrow C\}$ (các phụ thuộc hàm còn lại có thể được suy ra từ này)

Bước 2: Loại bỏ các phụ thuộc hàm dư thừa

Bỏ các phần tử không cần thiết khỏi các phụ thuộc hàm:

A→B: loại bỏ B

B→C: loại bỏ C

Các phụ thuộc hàm mới: A->B

Tập phụ thuộc hàm mới là F= {A->B}. Đây là phủ tối thiểu của F vì các phụ thuộc hàm còn lại có thể được suy ra từ phụ thuộc hàm duy nhất trong F'.



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

a) Q1(ABCDEGH)

 $F1={AH,AB\rightarrow C,BC\rightarrow D;G\rightarrow B}$

Bước 1: Phân rã

 $F1\{A\rightarrow H, AB\rightarrow C, BC\rightarrow D, G\rightarrow B\}$

Bước 2: Loại bỏ về trái dư thừa:

- Xét: *AB*→*C*:

Nếu bỏ A: {B}+ = B không chứa C => A dư thừa

Nếu bỏ B: {A}+ = AH không chứa C => B dư thừa

- Xét: BC→D:

Nếu bỏ B: {C}+ = C không chứa D => B dư thừa

Nếu bỏ C: {B}+ = B không chứa D => C dư thừa

Vậy F2 = $\{A \rightarrow H, AB \rightarrow C, BC \rightarrow D, G \rightarrow B\}$

Bước 3: Loại bỏ phủ tối thiểu dư thừa:

Nếu xóa A→H khỏi F2 thì:

 $\{A\}+=A$ không chứa $H=>A\rightarrow H$ không dư thừa

Nếu xóa AB→C khỏi F2 thì:

 $\{AB\}+=ABH\ không\ chứa\ C \Rightarrow AB\rightarrow C\ không\ dư\ thừa$

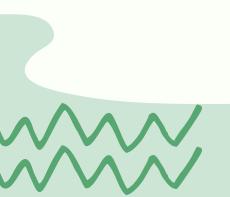
Nếu xóa BC→D khỏi F2 thì:

 $\{BC\}+=BC$ không chứa D => $BC\rightarrow D$ không dư thừa

Nếu xóa G→B khỏi F2 thì:

 $\{G\}+=G$ không chứa B => $G\to B$ không dư thừa

Kết luận: F tối thiểu = $\{A \rightarrow H, AB \rightarrow C, BC \rightarrow D, G \rightarrow B\}$





b) Q2(ABCSXYZ)

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

Bước 1: Phân rã

 $F1{S\rightarrow A, AX\rightarrow B, S\rightarrow B, BY\rightarrow C, CZ\rightarrow X}$

Bước 2: Loại bỏ về trái dư thừa:

- Xét: AX→B:

Nếu bỏ A: {X}+ = X không chứa B => A dư thừa

Nếu bỏ X: $\{A\}+=A$ không chứa B => X dư thừa

- Xét: BY→*C*:

Nếu bỏ B: {Y}+ = Y không chứa C => B dư thừa

Nếu bỏ Y: {B}+ = B không chứa C => Y dư thừa

- Xét: CZ→X:

Nếu bỏ $C: \{Z\}+=Z$ không chứa X=>C dư thừa

Nếu bỏ Z: $\{C\}$ + = C không chứa $X \Rightarrow Z$ dư thừa

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

Bước 3: Loại bỏ phủ tối thiểu dư thừa:

Nếu xóa S→A khỏi F2 thì:

 $\{S\}+=SB$ không chứa $A=>S\rightarrow A$ không dư thừa

Nếu xóa AX→B khỏi F2 thì:

 $\{AX\}+ = AX$ không chứa B => $AX \rightarrow$ B không dư thừa

Nếu xóa S→B khỏi F2 thì:

 $\{S\}+=SA$ không chứa B =>S \rightarrow B không dư thừa

Nếu xóa BY→C khỏi F2 thì:

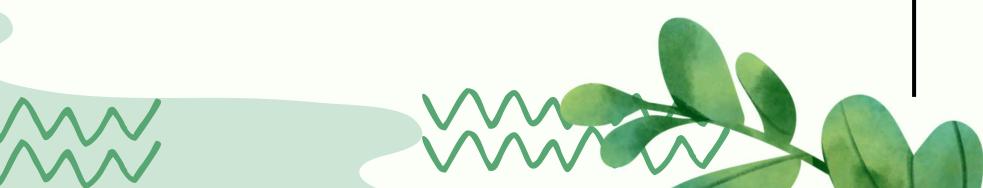
 $\{BY\}+=BY$ không chứa $C=>BY\rightarrow C$ không dư thừa

Nếu xóa CZ→X khỏi F2 thì:

 $\{CZ\}+=CZ$ không chứa $X=>CZ\rightarrow X$ không dư thừa

Kết luận: F tối thiểu = $\{S \rightarrow A, AX \rightarrow B, S \rightarrow B, BY \rightarrow C,$

 $CZ \rightarrow X$





```
c) Q3(ABCDEGHIJ)
```

 $F3=\{BG\rightarrow D;G\rightarrow J;AI\rightarrow C;CE\rightarrow H;BD\rightarrow G;JH\rightarrow A;D\rightarrow I\}$

Bước 1: Phân rã

 $F1\{BG \rightarrow D, G \rightarrow J, AI \rightarrow C, CE \rightarrow H, BD \rightarrow G, JH \rightarrow A, D \rightarrow I\}$

Bước 2: Loại bỏ về trái dư thừa:

- Xét: BG→D:

Nếu bỏ B: $\{G\}$ + = GJ không chứa D => B dư thừa

Nếu bỏ $G: \{B\}+=B$ không chứa $D\Rightarrow G$ dư thừa

- Xét: AI→C:

Nếu bỏ A: {1}+ = 1 không chứa C => A dư thừa

Nếu bỏ I: $\{A\}$ + = A không chứa C => I dư thừa

- Xét: CE→H:

Nếu bỏ C: {E}+ = E không chứa H => C dư thừa

Nếu bỏ E: $\{C\}$ + = C không chứa $H \Rightarrow E$ dư thừa

- Xét: BD→G:

Nếu bỏ B: $\{D\}+=DI$ không chứa G=>B dư thừa

Nếu bỏ D: $\{B\}+=B$ không chứa G=>D dư thừa

- Xét: JH→A:

Nếu bỏ J: {H}+ = H không chứa A => J dư thừa

Nếu bỏ H: $\{J\}$ + = J không chứa A => H dư thừa

Vậy F2 = {B $G \rightarrow D$, $G \rightarrow J$, $AI \rightarrow C$, $CE \rightarrow H$, $BD \rightarrow G$, $JH \rightarrow A$, $D \rightarrow I$ }

Bước 3: Loại bỏ PTH dư thừa:

Nếu xóa BG→D khỏi F2 thì:

 $\{BG\}+=BGJ$ không chứa D =>BG \rightarrow D không dư thừa

Nếu xóa G→J khỏi F2 thì:

 $\{G\}+=G$ không chứa $J=>G\rightarrow J$ không dư thừa

Nếu xóa AI→C khỏi F2 thì:

{AI}+ = AI không chứa C =>AI→C không dư thừa

Nếu xóa CE→H khỏi F2 thì:

{CE}+ = CE không chứa H =>CE→H không dư thừa

Nếu xóa BD→G khỏi F2 thì:

 $\{BD\}+=BDI$ không chứa $G=>BD\rightarrow G$ không dư thừa

Nếu xóa JH→A khỏi F2 thì:

 ${JH}+ = JH$ không chứa $A => JH \rightarrow A$ không dư thừa

Nếu xóa D→I khỏi F2 thì:

 $\{D\}+=D$ không chứa $I=>D\rightarrow 1$ không dư thừa

Kết luận: F tối thiểu = $\{BG \rightarrow D, G \rightarrow J, AI \rightarrow C, CE \rightarrow H, BD \rightarrow G,$

 $JH\rightarrow A, D\rightarrow I$





d) Q4(ABCDEGHIJ)

 $F4=\{BH\rightarrow I;GC\rightarrow A;I\rightarrow J;AE\rightarrow G;D\rightarrow B;I\rightarrow H\}$

Bước 1: Phân rã

 $F1\{BH\rightarrow I, GC\rightarrow A, I\rightarrow J, AE\rightarrow G, D\rightarrow B, I\rightarrow H\}$

Bước 2: Loại bỏ về trái dư thừa:

- Xét: BH→I:

Nếu bỏ B: {H}+ = H không chứa 1 => B dư thừa

Nếu bỏ H: {B}+ = B không chứa 1 => H dư thừa

- Xét: *GC*→*A*:

Nếu bỏ $G: \{C\}+=C$ không chứa A=>G dư thừa

Nếu bỏ $C: \{G\}+=G$ không chứa A=>C dư thừa

- Xét: AE→G:

Nếu bỏ A: $\{E\}$ + = E không chứa $G \Rightarrow A$ dư thừa

Nếu bỏ E: $\{A\}$ + = A không chứa G => E dư thừa

Vậy F2 = {BH \rightarrow I, $GC\rightarrow$ A, I \rightarrow J, AE \rightarrow G, D \rightarrow B, I \rightarrow H}

Bước 3: Loại bỏ PTH dư thừa:

Nếu xóa BH→I khỏi F2 thì:

{BH}+ = BH không chứa 1 =>BH→I không dư thừa

Nếu xóa GC→A khỏi F2 thì:

 $\{GC\}+=GC$ không chứa $A=>GC\rightarrow A$ không dư thừa

Nếu xóa I →J khỏi F2 thì:

 ${I}+ = IH$ không chứa $J \Rightarrow I \rightarrow J$ không dư thừa

Nếu xóa AE→G khỏi F2 thì:

 $\{AE\}+=AE\ không\ chứa\ G=>AE\rightarrow G\ không\ dư\ thừa$

Nếu xóa D→B khỏi F2 thì:

 $\{D\}+=D$ không chứa $B=>D\rightarrow B$ không dư thừa

Nếu xóa I→H khỏi F2 thì:

{I}+ = IJ không chứa H =>I→ H không dư thừa

Kết luận: F tối thiểu = { $BH \rightarrow I$, $GC \rightarrow A$, $I \rightarrow J$, $AE \rightarrow G$,

 $D \rightarrow B, I \rightarrow H$



Bài tập tổng hợp: Bài 1

a) Q(ABCDEG)

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

Bước 1: Xác định khóa

 $-A \rightarrow BC$

$$-C \rightarrow DE \rightarrow A \rightarrow BCDE$$

 $- E \rightarrow G$

Từ A suy ra:

 $A \rightarrow BC$ (trực tiếp)

$$C \rightarrow DE \rightarrow A \rightarrow BCDE$$

=> A+ = ABCDEG

=> Khóa là A

Bước 2: Xét dạng chuẩn

- A là khóa, các phụ thuộc đều có vế trái là khóa hoặc khóa chính \rightarrow Q đang ở dạng BCNF Kết luận: Dạng chuẩn cao nhất: BCNF

b) Q(ABCDEFGH)

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

Bước 1: Tìm khóa

- $-C \rightarrow AB$
- $-D \rightarrow E$
- $-B \rightarrow G$
- => C+ = CAB
- => Chưa đủ
- =>CD+ = CABDE
- Thêm B: $B \rightarrow G \rightarrow CD+B \rightarrow CABDEG$
- Thêm H → CDH+ = ABCDEGH
- =>Khóa: CDH

Bước 2: Xét dạng chuẩn

- C → AB (C không phải là siêu khóa, vi phạm BCNF)
- D → E (D không phải siêu khóa)
- B \rightarrow G (tương tự)
- => Vi phạm BCNF => phân rã

Kết luận: Quan hệ vi phạm BCNF, nhưng nếu không yêu cầu phân rã thì đang ở 3NF.

c) Q(ABCDEFGH)

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

Bước 1: Tìm khóa

- $-A \rightarrow BC$
- => A+ = ABC
- D → E => thêm vào A+: ABCE
- $-H \rightarrow G \Rightarrow A+ = ABCEGH$

Còn thiếu D, F → Thử ADH

ADH+ = ABCDEGH (vẫn thiếu F)

- Thử thêm F: ADHF+ = ABCDEFGH
- => Khóa: ADHF

Bước 2: Xét dạng chuẩn

- A → BC: A không phải siêu khóa => vi phạm BCNF
- D → E: D không phải siêu khóa
- => Vi phạm BCNF

Kết luận: Đang ở 3NF

```
d) Q(ABCDEG)
```

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

Bước 1: Tìm khóa

- $-AB \rightarrow C$
- => ABC
- Thêm D \rightarrow ABCD \rightarrow ABD \rightarrow E
- => ABCDE
- $-G \rightarrow A$
- \Rightarrow $G+ = A \rightarrow BC \rightarrow D,E \rightarrow G+ = ABCDEG$
- => Khóa: G

Bước 2: Xét chuẩn

- AB → C: AB không phải siêu khóα => vi phạm BCNF
- $C \rightarrow B$: C không phải siêu khóa
- => Vi phạm BCNF

Kết luận: Quan hệ đang ở 3NF

e) Q(ABCDEFGHI)

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

Bước 1: Tìm khóa

Dùng phép +:

- -CG+=AE
- $\rightarrow A, E$
- \rightarrow A \rightarrow C, C \rightarrow B (từ AC \rightarrow B), E \rightarrow G
- \rightarrow CG+ = AECBG
- => thiếu D, F, H, I

Thử ACEGHI

- $ACE \rightarrow BCG$
- $-H \rightarrow I$
- => Có vẻ ACEGH là khóa.

Bước 2: Xét chuẩn

- ACE → BCG: vế trái là siêu khóa => ok
- CG → AE: CG không là siêu khóa => vi phạm BCNF

Kết luận: Vi phạm BCNF, quan hệ đang ở 3NF



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

Bước 1: Xác định tập thuộc tính nguồn (TN), và tập thuộc tính trung gian(TG)

 $TN = CSZ - ZC = \{S\}$

 $TG = CSZ \cap ZC = \{ZC\}$

Bước 2: Vì (S)+ = S ≠ Q+

Ta thực hiện xây dựng tập thuộc tính con Xi của TG bằng phương pháp đường chạy nhị phân

ZC	Xi	TNUXI	(TNUXI)+	Siêu khóa	Khóa
00	Ø	S	S	/	/
01	С	SC	CSZ = Q+	SC	SC
10	Z	SZ	CSZ = Q+	SZ	SZ
11	ZC	SZC	CSZ = Q+	SZC	/

Bước 3: Xét dạng chuẩn

Dạng 1: Quan hệ Q(C, S, Z) đạt 1NF vì:

Mỗi ô trong bảng chứa chính xác một giá

trị nguyên tố

Không có thuộc tính đa trị hay phức hợp.

Dạng 2: Quan hệ Q(C, S, Z) đạt 2NF vì:

CS → Z: không vi phạm 2NF (toàn bộ

khóa → thuộc tính không khóa).

Dạng 3: Quan hệ Q(C, S, Z) đạt 3NF vì:

 $Z \rightarrow C$: Z không phải siêu khóa, C nằm

trong khóa chính CS, vì vậy C là thuộc tính khóa

=> Quan hệ Q(C, S, Z) có dạng chuẩn 3NF



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}

Xác định dạng chuẩn cao nhất của Kehoach

Bước 1: Xác định khóa của lược đồ

Xét tập thuộc tính {NGAY,GIO,PHONG}:

Ta có bao đóng tập thuộc tính{NGAY,GIO,PHONG}+=

{NGAY,GIO,PHONG}

Từ phụ thuộc hàm F ta có:

NGAY,GIO,PHONG→MONHOC: {NGAY,GIO,PHONG,MONHOC}

NGAY,GIO,PHONG→GIAOVIEN:

{NGAY,GIO,PHONG,MONHOC,GIAOVIEN} Vậy, {NGAY,GIO,PHONG} là một siêu khóa.

Kiểm tra tính tối thiểu bằng cách xét các tập con của

{NGAY,GIO,PHONG}:

{NGAY,GIO}+: Không thể suy ra PHONG hoặc MONHOC.

{NGAY,PHONG}+: Không thể suy ra GIO hoặc MONHOC.

{GIO,PHONG}+: Không thể suy ra NGAY hoặc MONHOC. Do đó,

{NGAY,GIO,PHONG} là khóa chính duy nhất của lược đồ Kehoach.

Bước 2: Xác định dạng chuẩn

Dạng chuẩn 1NF: Lược đồ Kehoach ở dạng chuẩn 1 vì tất cả các thuộc tính đều là đơn trị.

Dạng chuẩn 2NF: Lược đồ Kehoac ở dạng chuẩn 2 vì mọi thuộc tính không khóa phụ thuộc hàm đầy đủ vào khóa chính.

{NGAY,GIO,PHONG}→MONHOC: MONHOC phụ thuộc đầy đủ vào khóa chính.

{NGAY,GIO,PHONG}→GIAOVIEN: GIAOVIEN phụ thuộc đầy đủ vào khóa chính.

MONHOC→GIAOVIEN: không vi phạm trực tiếp 2NF vì 2NF chỉ tập trung xét sự phụ thuộc của thuộc tính không khóa vào khóa chính.

{MONHOC, NGAY}→GIAOVIEN: không vi phạm 2NF là vì nó không phải là trường hợp một thuộc tính không khóa phụ thuộc vào một phần duy nhất của khóa chính. Dạng chuẩn 3NF:Lược đồ Kehoach không đạt dạng

chuẩn 3.Do phụ thuộc MONHOC→GIAOVIEN vi phạm 3NF vì MONHOC không phải khóa chính, GIAOVIEN là thuộc tính không khóa.

=> Lược đồ có dạng chuẩn cao nhất là 2NF.

4/ Cho lược đồ quan hệ Q(A,B,C,D) và tập phụ thuộc hàm F $F = \{A \rightarrow B; B \rightarrow C; D \rightarrow B\} C = \{Q_1(A,C,D); Q_2(B,D)\}$

Xác định các F_i (những phụ thuộc hàm F được bao trong Q_i) Để tìm các tập phụ thuộc hàm F_i được bao trong mỗi Q_i , ta sẽ duyệt qua từng phụ thuộc hàm trong F và kiểm tra xem các thuộc tính của nó có nằm trong tập thuộc tính của Q_i hay không.

Theo đề ta có:

Các phụ thuộc hàm F:

- 1. A->B
- 2. B->*C*
- 3. D->B

Tập các quan hệ $Q_1(A, C, D); Q_2(B, D)$

Xác định phụ thuộc hàm Fi

Đối với $Q_1(A, C, D)$ có các thuộc tính A, C, D, các phụ thuộc hàm có thể ảnh hưởng tới Q_1 là:

- 1. A->B: Thuộc tính B không nằm trong Q1 do đó, phụ thuộc hàm này không được bao trong Q1.
- 2. B->C: Thuộc tính B không nằm trong Q1 do đó, phụ thuộc hàm này không được bao trong Q1.
- 3. D->B: Thuộc tính B không nằm trong Q1 do đó, phụ thuộc hàm này không được bao trong Q1.

Vậy tập phụ thuộc hàm F1 được bao trong Q1, ký hiệu là F1, là F1 =

Đối với Q2(B, D) có các thuộc tính B, D, các phụ thuộc hàm có thể ảnh hưởng tới Q2 là:

- 1. $A \rightarrow B$: Thuộc tính A không có trong Q_2 . Do đó, phụ thuộc hàm này không được bao trong Q_2 .
- 2. $B \rightarrow C$: Thuộc tính C không có trong Q_2 . Do đó, phụ thuộc hàm này không được bao trong Q_2 .
- 3. $D \rightarrow B$: Cả hai thuộc tính D và B đều có trong Q_2 . Do đó, phụ thuộc hàm này được bao trong Q_2 .

Vậy tập các phụ thuộc hàm được bao trong Q_2 , ký hiệu là F_2 , là F_2 = {B->D}

5a) Từ tập F, hãy chứng minh EK →DH ta có:

 $(EK)^* = \{EKCGDH\}$

Ta thấy EK+ chứa DH

Suy ra: $EK \rightarrow DH$

b) TN = {K} (vì K không xuất hiện ở vế phải của bất kỳ phụ thuộc hàm nào).

 $TG = \{C, E\}$ (vì C, E xuất hiện ở cả vế trái và vế phải của các phụ thuộc hàm).

Xi	Xi U TN	(Xi ∪ TN)+	Siêu khoá	Khoá
Ø	K	K	/	/
С	CK	CKHEGH	CK	CK
Е	EK	EKCGHD	EK	EK
CE	CEK	CEKHGD	CEK	/

Huỳnh Thị Mỹ Duyên

c) 1NF: Q đã đạt chuẩn 1NF vì các thuộc tính trong lược đồ là nguyên tử (không có tập hợp hay mảng).

2NF: Lược đồ không có thuộc tính không khóa phụ thuộc bộ phận vào một khóa.

Tuy nhiên, ta kiểm tra thuộc tính không khóa của các tập khóa:

Với khóa $\{C, K\}, C \rightarrow D \text{ và } E \rightarrow C, E \rightarrow G$ cho thấy có vi phạm 2NF (thuộc tính không khóa phụ thuộc vào một phần khóa).

Với khóa $\{E, K\}, E \rightarrow C$ và $E \rightarrow G$ cũng là vi phạm 2NF.

Do đó, Q không đạt chuẩn 2NF.

3NF: Q không đạt chuẩn 2NF, do vậy không cần kiểm tra tiếp.

Vậy dạng chuẩn của lược đồ Q là 1NF

6 a) Tính bao đóng D+, SD+, SI+ $D^+ = \{D\}$ $D \rightarrow M$, nên D+ = $\{D, M\}$ $SD^+ = \{S, D\}$ $D \rightarrow M$, SD $\rightarrow M$ nên SD+ = $\{S, D, M\}$ $SI^+ = \{S, I\}$ $SI \rightarrow DM$, nên SI+ = $\{S, I, D, M\}$ Mb) TN = $\{SI\}$, TG = $\{D\}$

c). Tìm phủ tối thiểu của F
Γách vế phải phụ thuộc hàm
T NO CT MAN CO MAN D

 $F = \{SI \rightarrow D; SI \rightarrow M; SD \rightarrow M; D \rightarrow M\}$ Kiểm tra phụ thuộc hàm dư thừa $SI \rightarrow D : Tinh \ SI + mà \ không dùng \ SI \rightarrow D$ $SI + = \{SIM\} \ ta \ thấy \ không \ chứa \ D \ nên \ SI \rightarrow D$ không dư thừa

 $SI \rightarrow M$: Tính SI+ mà không dùng $SI \rightarrow M$ SI+ = {SIDM} ta thấy có chứa M nên $SI \rightarrow M$ dư thừa =>Loại

 $SD \rightarrow M$

 $SD+ = \{SDM\} come M \Rightarrow du thùa \Rightarrow Loại D \rightarrow M$

 $D+ = \{D\}$ không chưa M = không dư thừa

 $F = \{SI \rightarrow D; D \rightarrow M\}$

Loại bỏ dư thừa vế trái:

 $X\acute{e}t SI → D$:

Kiểm tra S dư thừa : $I \rightarrow D$

I+ = {I} không chứa $D \rightarrow S$ không dư thừa

Kiểm tra I dư thừa: $S \rightarrow D$

 $S+ = \{S\}$ không chứa $D \rightarrow I$ không dư thừa

Vậy phủ tối thiểu của $F = \{SI \rightarrow D; D \rightarrow M\}$

Huỳnh Thị Mỹ Duyên



Xét chuẩn BC NF không đạt vì SD→ M có vế trái không là siêu khoá

Xét chuẩn 3NF Phân rã vế phải của F thành F'= $\{SI \rightarrow D, SI \rightarrow$

 $W' D \rightarrow W$

Xét SD→ M có vế trái không là siêu khoá và vế phải không là

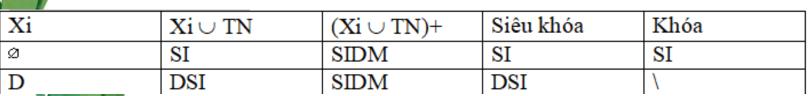
thuộc tính khoá của Q

→ Không đạt chuẩn 3 NF Xét chuẩn 2NF

S+= S

I += I

5 và I là thuộc tính khoá ⇒ Đạt chuẩn 2NF





Huỳnh Thị Mỹ Duyên

Bài tập cá nhân

7a) Q(A,B,C,D) $F=\{CA \rightarrow D; A \rightarrow B\}$ khóa: AC

Ftt = $\{CA \rightarrow D; A \rightarrow B\}$

Xết dạng chuẩn BC

 $A \rightarrow B$ có vế trái không phải là siêu khóa

Q không đạt chuẩn BC

Xét dạng chuẩn 3

A→ B có A không phải là siêu khóa và B không phải là thuộc tính khóa

Q không đạt chuẩn 3

Xét dạng chuẩn 2

 $A+=\{AB\}$ à Ta thấy A là con của khóa AC, mà A+ chứa thuộc tính B là thuộc tính không khóa

Q không đạt chuẩn 2

Vậy Q đạt chuẩn 1

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

Khóa: SI

 $\mathsf{Ftt} = \{\mathsf{SI} \rightarrow \mathsf{D}; \mathsf{SD} \rightarrow \mathsf{M}\}$

Xết dạng chuẩn BC

SD → M có vế trái không phải là siêu khóa

Q không đạt chuẩn BC

Xét dạng chuẩn 3

SD →M có SD không phải là siêu khóa và M không phải

là thuộc tính khóa

Q không đạt chuẩn 3

Xét dạng chuẩn 2

 $S + = \{S\}$

 $I + = \{I\}$

Ta thấy bao đóng của các tập con của khóa không chứa thuộc tính không khóa

Vậy Q đạt chuẩn 2

Huỳnh Thị Mỹ Duyên



Khóa: NGP

Ftt={NGP \rightarrow M;M \rightarrow G;M \rightarrow V}

Xết dạng chuẩn BC

M→G;M→V có vế trái không phải là siêu khóa

Q không đạt chuẩn BC

Xét dạng chuẩn 3

M→V có M không phải là siêu khóa và V không phải là thuộc

tính khóaQ không đạt chuẩn 3

Xét dạng chuẩn 2

 $N + = \{N\}$

 $G + = \{G\}$

 $P + = \{P\}$

Ta thấy bao đóng của các tập con của khóa không chứa thuộc tính không khóa

Vậy Q đạt chuẩn 2

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

Khóa: S

Ftt= $\{S \rightarrow N; S \rightarrow D; S \rightarrow T; S \rightarrow X\}$

Xét dạng chuẩn BC

 $S \rightarrow N$; $S \rightarrow D$; $S \rightarrow T$; $S \rightarrow X$ có vế trái (S) là

siêu khóa

Vậy Q đạt chuẩn BC





