

# Đáp án Kiểm tra thường kì 2 Hệ Cơ Sở Dữ Liệu 22-23

KyThuatLapTrinh (Trường Đại học Công nghiệp Thành phố Hồ Chí Minh)

## Đáp án Đê kiểm tra ngày 27/4/2023

Cho lược đô quan hệ R(ABCDEH) và tập phụ thuộc hàm

F = { C -> E; C->DH; D -> HC; CD->E }

Câu 1 : Chứng minh phụ thuộc hàm ABC -> EH được suy dẫn từ F bằng 2 phương pháp ?

- Sử dụng luật dẫn Amstrong
- Sử dụng bao đóng của tập thuộc tính
- Câu 2: Tìm tất cả các khóa của R?
- Câu 3: Tìm dạng chuẩn cao nhất của R?
- Câu 4 : Tìm phủ tối thiểu của F?

Câu 5: Nếu R chưa đạt 3NF, hãy phân rã R đạt 3NF bảo toàn thông tin và bảo toàn pth?

#### LỜI GIẢI:

#### Câu 1

Can 1
* Si dung bust don Amstrong
C → E ( → C → EDH (Hap)  O → DH ( → C → EDH (Hap)
ABC -2 ABEDH Luci tang
ARC - EH ( Man 12)
Vay ABC → EH diac my dan to F
Can 1
Carl 1 CH ABC -> Et bang & philang phap
7
* Si dung lust dan Amstrong.  * Bi dung bao tong end tap thuse tinh
ABCFY WOLL
,
Vay ABC → EH thức suy dân từ F \ EH < 1 ABC J T
Coll 3 · C

<b>C</b> A		1
La	u	_

1(0 =	to X là	TG = ( C D )	. 2 10 1	
Xi	JNUX:	(TN V X) +	ia tap thing g	en Kho'
<i>Q</i>		AB		
C	ABC	ABCDEH = QT	ABC	ARC
<u>D</u>	AB.D	Q+	ABD	AR O
.CD	ABCD	Q+	ABCD	

### Câu 3:

Cau 3 : Tim dang chuẩn cao nhất cuấ R?	
r B1 Khoá wa R la ABC a ABD	••••••
- B: Kien tra tat chown BCNF	
- Ton tai C→ E co' ve' trai khong là sièu khon	
→ Q không đạt BCNF	
J .	

```
BS: Kim to tat 3NF

Ton tou C -> DH có Ve' troi không là siù khoá và và phai khong là

Hhuối tính khoá

DA Không tou 3NF

BA Kiến to tou 2NF

1A57 = {A5}

3B5+ = {B5}

1D5+ = 1 DHCE!

Don tou (C5+ = 1 CEDH) có bao đong cuả sax tập con d chuẩ thuốc

tính không khá (3DH5)

DO Không tou 2NF
```

Câu 4: Tìm phủ tối thiểu của F?

Cho lược đô quan hệ R(ABCDEH) và tập phụ thuộc hàm

**B1**: PHÂN RÃ VỀ PHẢI

$$\Rightarrow$$
 F = { C-> E; C->D; C-> H; D-> H; D-> C; CD->E }

**B2**: kiểm tra CD -> E có về trái dư thừa không?

C+ = {CEDH} có chứa E => thay thế CD->E bằng pth C->E

$$\Rightarrow$$
 F = {C->E; C->D; C->H; D->H; D->C}

B3: kiểm tra và loại pth dư thừa

Nhận xét: C->E; C->D; D-> C là các pth có về phải chỉ xuất hiện 1 lân => không thể loại

**Thử loại C->H**, ta có 
$$F' = \{C -> E; C->D; D-> H; D-> C\}$$

Ta thấy C+ = {CEDH} có chứa H, hay C->H được suy dẫn từ F' => loại C->H

$$\Rightarrow$$
 F = F' = {C->E; C->D; D->H; D->C}

Nhận xét : F' chứa các pth có về phải xuất hiện 1 lần => không thể loại

**Câu 5**: Nếu R chưa đạt 3NF, hãy phân rã R đạt 3NF bảo toàn thông tin và bảo toàn pth? (Áp dụng thuật toán 2B)

B2 : với mỗi pth trong phủ tối thiểu Ftt ta tạo một lược đô quan hệ

B3 : vì không có lược đô con nào chứa 1 khóa bất kỳ của R, ta tạo thêm R3

$$R3 (ABC), F3 = {}$$

Kết luận: R phân rã thành R1, R2, R3 đạt BCNF bảo toàn thông tin và bảo toàn pth.