

### Nội dung chi tiết



#### **CHƯƠNG 8**

# Phụ thuộc hàm và dạng chuẩn (Functional Dependencies & Normal Form)

### Các bước thiết kế CSDL quan hệ

- Sự trùng lắp thông tin
- Phu thuôc hàm
- Luật dẫn Armstrong
- Các dạng chuẩn

Slide bài giảng môn Cơ sở dữ liệu

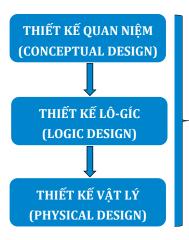
© Bộ môn Hệ Thống Thông Tin - Khoa Công Nghệ Thông Tin - Trường Đại học Khoa học Tự nhiên

© Bộ môn HTTT - Khoa CNTT - Trường ĐH KHTN

#### 2

### Các bước thiết kế CSDL quan hệ





- Đáp ứng các yêu cầu thông tin cho các người dùng và các ứng dụng cụ thể.
- Cung cấp kiến trúc lưu trữ dữ liệu đúng đắn, tự nhiên và dễ hiểu.
- Hỗ trợ một số yêu cầu về hiệu năng: thời gian hồi đáp, thời gian xử lý, không gian lưu trữ, ...

### Các bước thiết kế CSDL quan hệ



- Môt lược đồ CSDL thiết kế tốt được thể hiện:
  - Ngữ nghĩa của quan hệ, thuộc tính được thể hiện rõ ràng
  - Các thuộc tính trên quan hệ không được trùng lắp
  - Giảm trùng lắp giữa các bộ trên một quan hệ (dư thừa thông tin)
  - Giảm giá trị rỗng (Null) trên các quan hệ.
- Lược đồ thiết kế trùng lắp thông tin dẫn đến:
  - Tốn không gian lưu trữ
  - Dị thường khi thực hiện các phép cập nhật dữ liệu
- Kiểm tra lược đồ tốt hay xấu?
  - Bằng kinh nghiệm
  - Bằng tiêu chuẩn dạng chuẩn

### Các bước thiết kế CSDL quan hệ



- Các bước cơ bản của thiết kế csdl ở mức quan niệm:
  - Thiết kế mô hình DL ở mức quan niệm (ER).
  - Chuyển mô hình DL mức quan niệm sang mức logic (chuyển mô hình ER sang mô hình DL quan hệ).
  - Với mỗi quan hệ, xác định tập PTH nhận diện.
  - Nâng chuẩn của 1 lược đồ quan hệ bằng cách tách lược đồ để loại bỏ PTH không đầy đủ hoặc PTH bắc cầu vào khóa chính của lược đồ.
  - Đánh giá chất lượng của lược đồ qua mỗi lần nâng chuẩn bằng tiêu chí dạng chuẩn

### Nội dung chi tiết



- Các bước thiết kế CSDL quan hệ
- Sự dư thừa thông tin
- Phu thuôc hàm
- Luật dẫn Armstrong
- Các dạng chuẩn

© Bộ môn HTTT - Khoa CNTT - Trường ĐH KHTN

5

© Bộ môn HTTT - Khoa CNTT - Trường ĐH KHTN

#### 6

### Sự dư thừa thông tin



Khi một phần của dữ liệu có thể suy ra từ một số thành phần phần dữ liêu khác thì ta nói có sư trùng lắp dữ liêu.

				_ (			
MAGV	TENGV	NGSINH	DCHI		МАВМ	TENBM	TRGBM
009	Tiên	11/02/1960	119 Cống Quỳnh, Tp HCM		5	нттт	005
005	Tùng	20/08/1962	222 Nguyễn Văn Cừ, Tp HCM		5	нттт	005
007	Hằng	11/3/1954	332 Nguyễn Thái Học, Tp HCM		4	MMT	800
001	Như	01/02/1967	291 Hồ Văn Huê, Tp HCM		4	MMT	008
004	Hùng	04/03/1967	95 Bà Rịa, Vũng Tàu		5	нттт	005
003	Tâm	04/05/1957	34 Mai Thị Lự, Tp HCM		5	нттт	005
800	Quang	01/09/1967	80 Lê Hồng Phong, Tp HCM		4	MMT	800
006	Vinh	01/01/1965	45 Trưng Vương, Hà Nội		1	CNPM	006

 $\underline{\text{Sự dư thừa thông tin:}}\,$  Thông tin về tên phòng và người trưởng phòng lặp lại nhiều lần

# Sự dư thừa thông tin



- Các dị thường khi thực hiện thao tác cập nhật:
  - Thêm: Thêm 1 giáo viên thì phải thêm thông tin bộ môn hoặc phải để giá trị cho các thuộc tính liên quan đến bộ môn là Null. Không thể thêm 1 bộ môn mới mà chưa có giáo viên nào thuộc về bộ môn đó.
  - Sửa: khi sửa thông tin bộ môn, thì phải sửa đến tất cả các bộ liên quan nếu không sẽ dẫn tới trình trạng không nhất quán.
  - Xóa: có thể bị mất thông tin. Xem xét khi xóa giáo viên có mã 006?

MAGV	TENGV	NGSINH	DCHI	МАВМ	TENBM	TRGBM
009	Tiên	11/02/1960	119 Cống Quỳnh, Tp HCM	5	нттт	005
005	Tùng	20/08/1962	222 Nguyễn Văn Cừ, Tp HCM	5	нттт	005
007	Hằng	11/3/1954	332 Nguyễn Thái Học, Tp HCM	4	MMT	008
001	Như	01/02/1967	291 Hồ Văn Huê, Tp HCM	4	MMT	008
004	Hùng	04/03/1967	95 Bà Rịa, Vũng Tàu	5	нттт	005
003	Tâm	04/05/1957	34 Mai Thị Lự, Tp HCM	5	нттт	005
008	Quang	01/09/1967	80 Lê Hồng Phong, Tp HCM	4	MMT	800
006	Vinh	01/01/1965	45 Trưng Vương, Hà Nội	1	CNPM	006

### Sự dư thừa thông tin



Tốn không gian lưu trữ

MAGV	TENGV	NGSINH	DCHI	МАВМ	TENBM	TRGBM
009	Tiên	11/02/1960	119 Cống Quỳnh, Tp HCM	5	нттт	005
005	Tùng	20/08/1962	222 Nguyễn Văn Cừ, Tp HCM	5	нттт	005
007	Hằng	11/3/1954	332 Nguyễn Thái Học, Tp HCM	4	MMT	800
001	Như	01/02/1967	291 Hồ Văn Huê, Tp HCM	4	MMT	008
004	Hùng	04/03/1967	95 Bà Rịa, Vũng Tàu	5	нттт	005
003	Tâm	04/05/1957	34 Mai Thị Lự, Tp HCM	5	нттт	005
800	Quang	01/09/1967	80 Lê Hồng Phong, Tp HCM	4	MMT	008
006	Vinh	01/01/1965	45 Trưng Vương, Hà Nội	1	CNPM	006

Lược đồ 1

Tính kích thước lưu trữ của mỗi lược đồ khi thêm 10 giáo viên cho bộ môn HTTT? (Giả sử kích thước mỗi thuộc tính là 20 bytes)

MAGV	TENGV	NGSINH	DCHI	МАВМ
009	Tiên	11/02/1960	119 Cống Quỳnh, Tp HCM	5
005	Tùng	20/08/1962	222 Nguyễn Văn Cừ, Tp HCM	5
007	Hằng	11/3/1954	332 Nguyễn Thái Học, Tp HCM	4
001	Như	01/02/1967	291 Hồ Văn Huê, Tp HCM	4
004	Hùng	04/03/1967	95 Bà Rịa, Vũng Tàu	5
003	Tâm	04/05/1957	34 Mai Thị Lự, Tp HCM	5
008	Quang	01/09/1967	80 Lê Hồng Phong, Tp HCM	4
006	Vinh	01/01/1965	45 Trưng Vương, Hà Nội	1

МАВМ	TENBM	TRGBM
5	нттт	005
5	нттт	005
4	MMT	800
4	MMT	008
5	нттт	005
5	нттт	005
4	MMT	008
1	CNPM	006

Lược đồ 2

© Bộ môn HTTT - Khoa CNTT - Trường ĐH KHTN

© Bộ môn HTTT - Khoa CNTT - Trường ĐH KHTN

10

### Phụ thuộc hàm



11

- Cho R (A1, A2, ..., An), r(R), ký hiệu R+ = {A1, A2, ..., An}.
- Phụ thuộc hàm giữa 2 tập thuộc tính X, Y ⊆ R<sup>+</sup>.
  - Ký hiệu : X → Y, X là vế trái, Y là vế phải.
  - Ý nghĩa:  $\forall r \in \mathbb{R}$ , t1, t2  $\in$  r, nếu t1[X] = t2[X] thì t1[Y] = t2[Y].
  - Ví du:

MAGV → TENGV,NGSINH,DCHI MABM
MABM → {TENBM, TRGBM}

MAGV	TENGV	NGSINH	DCHI	МАВМ	TENBM	TRGBM
009	Tiên	11/02/1960	119 Cống Quỳnh, Tp HCM	5	нттт	005
005	Tùng	20/08/1962	222 Nguyễn Văn Cừ, Tp HCM	5	нттт	005
007	Hằng	11/3/1954	332 Nguyễn Thái Học, Tp HCM	4	MMT	008
001	Như	01/02/1967	291 Hồ Văn Huê, Tp HCM	4	MMT	008
004	Hùng	04/03/1967	95 Bà Rịa, Vũng Tàu	5	нттт	005
003	Tâm	04/05/1957	34 Mai Thị Lự, Tp HCM	5	нттт	005
008	Quang	01/09/1967	80 Lê Hồng Phong, Tp HCM	4	MMT	008
006	Vinh	01/01/1965	45 Trưng Vương, Hà Nội	1	CNPM	006

### Nội dung chi tiết



- Các bước thiết kế CSDL quan hệ
- Sự trùng lắp thông tin và các dị thường
- Phụ thuộc hàm
- Các dang chuẩn

Phụ thuộc hàm (PTH)



- Nhân xét
  - PTH thể hiện các ràng buộc từ thế giới thực.
  - $\forall$ r ∈ R,  $\forall$  t ∈ r, nếu t[X] là duy nhất thì X là khóa của R.
  - Nếu K là khóa của R thì K xác định hàm tất cả các tập thuộc tính con của R<sup>+</sup>.
  - PTH dùng để đánh giá một kết quả thiết kế CSDL.

### Phụ thuộc hàm



- Nhận diện PTH: Việc nhận diện PTH dựa vào ý nghĩa của thuộc tính và mối quan hệ của chúng trong quan hệ.
- Ví du:

MAGV	TENGV	NGSINH	DCHI	МАВМ	TENBM	TRGBM
009	Tiên	11/02/1960	119 Cống Quỳnh, Tp HCM	5	нттт	005
005	Tùng	20/08/1962	222 Nguyễn Văn Cừ, Tp HCM	5	нттт	005
007	Hầng	11/3/1954	332 Nguyễn Thái Học, Tp HCM	4	MMT	800
001	Như	01/02/1967	291 Hồ Văn Huê, Tp HCM	4	MMT	800
004	Hùng	04/03/1967	95 Bà Rịa, Vũng Tàu	5	нттт	005
003	Tâm	04/05/1957	34 Mai Thị Lự, Tp HCM	5	нттт	005
800	Quang	01/09/1967	80 Lê Hồng Phong, Tp HCM	4	MMT	800
006	Vinh	01/01/1965	45 Trưng Vương, Hà Nội	1	CNPM	006

- Dưa vào dữ liêu trên :
  - MAGV → TENGV
  - TENGV → MAGV
- Tuy nhiên, chỉ có pth:
  - MAGV → TENGV

© Bộ môn HTTT - Khoa CNTT - Trường ĐH KHTN

### Phụ thuộc hàm



- Luât dẫn Armstrong
  - Luật phản hồi

(FD1) 
$$\forall Y \subseteq X, X \rightarrow Y$$

Luật cộng

Nếu X → Y và Z 
$$\subseteq$$
 W

(FD2)

Thì X, W 
$$\rightarrow$$
 Y, Z

- Luật bắc cầu

Nếu 
$$X \rightarrow Y$$
 và  $Y \rightarrow Z$ 

Thì 
$$X \rightarrow Z$$

© Bộ môn HTTT - Khoa CNTT - Trường ĐH KHTN

14

### Phụ thuộc hàm



13

- Luât dẫn khác:
  - Luật bắc cầu giả

Nếu 
$$X \rightarrow Y$$
 và  $Y, W \rightarrow Z$ 

(FD4)

(FD5)

Thì X, W 
$$\rightarrow$$
 Z

Luật hội

Nếu 
$$X \rightarrow Y$$
 và  $X \rightarrow Z$ 

Thì  $X \rightarrow Y$ , Z

Luật phân rã

Nếu 
$$X \rightarrow Y$$
 và  $Z \subseteq Y$ 

Thì 
$$X \rightarrow Z$$

### Phụ thuộc hàm



■ PTH đầy đủ

Xét pth X → Y được định nghĩa trên R

Nếu  $\exists X' \subset X$  sao cho  $X' \rightarrow Y$ 

Thì Y phụ thuộc đầy đủ vào X

- Ví du:
  - Cho R(A, B, C, D, E, I)
  - Tập PTH: F = { A→BCD, BCD→E, CD→EI }
  - Pth BCD→E là phụ thuộc hàm đầy đủ không?

### Nội dung chi tiết



- Các bước thiết kế CSDL quan hê
- Sư trùng lắp thông tin
- Phu thuôc hàm
- Các dang chuẩn

© Bộ môn HTTT - Khoa CNTT - Trường ĐH KHTN

17

© Bộ môn HTTT - Khoa CNTT - Trường ĐH KHTN

18

# Dạng chuẩn 1 (DC1)



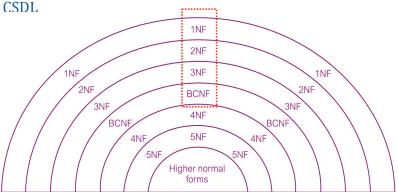
- Môt quan hê ở dang chuẩn 1 không có các trường lặp và các trường kép, còn được gọi là cấu trúc phẳng (tất cả các giá tri tai các thuộc tính phải là giá tri nguyên tố).
- Nhân xét:
  - Mọi lược đồ quan hệ đều thuộc DC 1.
  - DC1 còn tình trạng trùng lắp dữ liệu cao, nên gây ra các bất thường về cập nhật
- Ví du: cho quan hê THUENHA như sau

	<i>:</i>								
	MANT	TENNT	MANHA	DCHI_NHA	NGAYTHUE_BT	NGAYTHUE_KT	GIATHUE	MACHUNHA	TENCHUNHA
Ī	CR76	L.V.Hùng	PG4	125 Lê Văn Sỹ, Q3	01/08/2012	01/09/2013	50tr	CO40	N.T Lan
			PG16	432 CMT8, QTB	01/09/2007	01/10/2011	150tr	CO72	B.T.Thanh
	CR56	H.V.Gia	PG4	125 Lê Văn Sỹ, Q3	01/08/2007	01/07/2012	50tr	CO40	N.T.Lan
	DL:	dạng chuẩn	P <u>G16</u>	432 CMT8, QTB	01//01/2012	01/01/2013	150tr	CO72	B.T.Thanh
4	7	uạng chuan	P036	124 Tô Ký, Q12	01/01/2010	01/01/2014	200tr	CO20	N.T.Phuong

### Dạng chuẩn



Muc đích: đánh giá mức đô trùng lắp dữ liêu của lược đồ



# Biến đổi phi dạng chuẩn sang DC1



- Phương pháp
  - 1. Phương pháp 1: Điền đầy đủ các dữ liệu vào các chỗ trống bằng dữ liệu trùng lắp  $\rightarrow$  dẫn đến nhiều dữ liệu bị trùng lắp trên quan hệ.
  - 2. Phương pháp 2: Thay thế các giá trị không nguyên tố bằng cách xác định tập thuộc tính làm khóa chính và sau đó tách thành một quan hệ mới → tao ra hai hay nhiều quan hệ mới, và sẽ làm giảm bớt sư trùng lắp thông tin.

### Biến đổi phi dạng chuẩn sang DC1



### Phương pháp 1:

MANT	TENNT	MANHA	DCHI_NHA	NGAYTHUE_BT	NGAYTHUE_KT	GIATHUE	MACHUNHA	TENCHUNHA
CR76	L.V.Hùng	PG4	125 Lê Văn Sỹ, Q3	01/08/2012	01/09/2013	50tr	CO40	N.T Lan
		PG16	432 CMT8, QTB	01/09/2007	01/10/2011	150tr	CO72	B.T.Thanh
CR56	H.V.Gia	PG4	125 Lê Văn Sỹ, Q3	01/08/2007	01/07/2012	50tr	CO40	N.T.Lan
		PG16	432 CMT8, QTB	01//01/2012	01/01/2013	150tr	CO72	B.T.Thanh
		PG36	124 Tô Ký, Q12	01/01/2010	01/01/2014	200tr	CO20	N.T.Phuong
· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·			•	-				

MANT	TENNT	MANHA	DCHI_NHA	NGAYTHUE_BT	NGAYTHUE_KT	GIATHUE	MACHUNHA	TENCHUNHA
/CR76	L.V.Hùng	PG4	125 Lê Văn Sỹ, Q3	01/08/2012	01/09/2013	50tr	CO40	N.T Lan
CR76	L.V.Hùng	PG16	432 CMT8, QTB	01/09/2007	01/10/2011	150tr	CO72	B.T.Thanh
CR56	H.V.Gia	PG4	125 Lê Văn Sỹ, Q3	01/08/2007	01/07/2012	50tr	CO40	N.T.Lan
CR56	H.V.Gia	PG16 /	432 CMT8, QTB	01//01/2012	01/01/2013	150tr	CO72	B.T.Thanh
CR56	H.V.Gia	PG36	124 Tô Ký, Q12	01/01/2010	01/01/2014	200tr	CO20	N.T.Phuong

© Bộ môn HTTT - Khoa CNTT - Trường ĐH KHTN

### Biến đổi phi dạng chuẩn sang DC1



Phương pháp 2: xác định khóa và tách bảng

#### NGUOI\_THUE (MANT, TENNT)

MANT	TENNT
CR76	L.V.Hùng
CR56	H.V.Gia

#### NHA\_CHO\_THUE (MANT, MANHA, DCHI\_NHA, NGAYTHUE\_BT, NGAYTHUE\_KT, GIATHUE, MACHUNHA, TENCHUNHA)

MANT	MANHA	DCHI_NHA	NGAYTHUE_BT	NGAYTHUE_KT	GIATHUE	MACHUNHA	TENCHUNHA
CR76	PG4	125 Lê Văn Sỹ, Q3	01/08/2012	01/09/2013	50tr	CO40	N.T Lan
CR76	PG16	432 CMT8, QTB	01/09/2007	01/10/2011	150tr	CO72	B.T.Thanh
CR56	PG4	125 Lê Văn Sỹ, Q3	01/08/2007	01/07/2012	50tr	CO40	N.T.Lan
CR56	PG16	432 CMT8, QTB	01//01/2012	01/01/2013	150tr	CO72	B.T.Thanh
CR56	PG36	124 Tô Ký, Q12	01/01/2010	01/01/2014	200tr	CO20	N.T.Phuong

© Bộ môn HTTT - Khoa CNTT - Trường ĐH KHTN

#### 22

### Dạng chuẩn 2 (DC2)



21

- Một số khái niệm bổ sung
  - Thuộc tính khóa (không khóa): A là một thuộc tính khóa (không khóa) của Q nếu:
    - $\bullet$  A  $\in$  Q<sup>+</sup>
    - A có (không có) tham gia vào một khóa của Q
  - Ví dụ 4.5: Q1(MNOPX); Q2(PY)

M,N,O là các thuộc tính khóa của Q1, P là thuộc tính khóa của Q2 nhưng là thuộc tính không khóa của Q1

- Thuộc tính phụ thuộc đầy đủ (không phụ thuộc đầy đủ) vào một tập thuộc tính:
  - A là một thuộc tính phụ thuộc đầy đủ (không phụ thuộc đầy đủ) vào X nếu X → A là một phụ thuộc hàm đầy đủ (không đầy đủ)

### Dạng chuẩn 2 (DC2)



- Một lược đồ đạt dạng chuẩn 2 nếu như lược đồ đó đã đạt DC1 và các thuộc tính không khóa phụ thuộc đầy đủ vào thuộc tính khóa.
- Nhân xét:
  - Mọi lược đồ quan hệ đạt DC2 cũng đạt DC1.
  - Nếu R chỉ có 1 khóa và khóa chỉ có 1 thuộc tính thì R đạt DC 2.
  - DC2 còn xuất hiện sự trùng lặp dữ liệu nên vẫn còn xuất hiện các dị thường về cập nhật dữ liệu.
- Ví dụ:

#### NGUOI\_THUE (MANT, TENNT)

MANT	TENNT
CR76	L.V.Hùng
CR56	H.V.Gia

Xét quan hệ NGUOI\_THUE:  $PK = \{MANT\}, F = \{MANT \rightarrow TENNT\}$  NGUOI\_THUE có đạt DC2 ?

► NGUOI THUE: thỏa DC2

### Dang chuẩn 2 (DC2)



#### Ví du:

#### NHA\_CHO\_THUE (MANT, MANHA, DCHI\_NHA, NGAYTHUE\_BT, NGAYTHUE\_KT, GIATHUE, MACHUNHA, TENCHUNHA)

MANT	MANHA	DCHI_NHA	NGAYTHUE_BT	NGAYTHUE_KT	GIATHUE	MACHUNHA	TENCHUNHA
CR76	PG4	125 Lê Văn Sỹ, Q3	01/08/2012	01/09/2013	50tr	CO40	N.T Lan
CR76	PG16	432 CMT8, QTB	01/09/2007	01/10/2011	150tr	CO72	B.T.Thanh
CR56	PG4	125 Lê Văn Sỹ, Q3	01/08/2007	01/07/2012	50tr	CO40	N.T.Lan
CR56	PG16	432 CMT8, QTB	01//01/2012	01/01/2013	150tr	CO72	B.T.Thanh
CR56	PG36	124 Tô Ký, Q12	01/01/2010	01/01/2014	200tr	CO20	N.T.Phuong

Xét quan hê NHA CHO THUE:  $PK = \{MANT, MANHA\}$ 

F = { MANHA → DCHI NHA, GIATHUE, MACHUNHA, TENCHUNHA Vậy NHA CHO THUE có thỏa DC2?

▶ NHA CHO THUE: không thỏa DC2 → chỉ đạt DC1

© Bộ môn HTTT - Khoa CNTT - Trường ĐH KHTN

© Bô môn HTTT - Khoa CNTT - Trường ĐH KHTN

Biến đổi DC1 sang DC2

- B1: Xác định khóa chính trên quan hệ bị DC1: NHA CHO THUE với PK = {MANT, MANHA}
- B2: Xác định các pth gây ra thuộc tính không khóa không phu thuộc đầy đủ vào khóa
  - MANHA → DCHI\_NHA, GIA\_THUE, MACHUNHA, TENCHUNHA
- B3: Nếu có tồn tại **pth không đầy đủ** trên khóa chính thì xóa chúng ở quan hệ cũ và đưa chúng vào một quan hệ mới.
  - Xóa pth MANHA → DCHI NHA, GIA THUE, MACHUNHA, TENCHUNHA bằng cách đưa chúng vào quan hệ mới NHA\_THUE (MANHA,DCHI\_NHA, GIA\_THUE, MACHUNHA, TENCHUNHA).
  - Đổi tên quan hệ cũ thành **TT THUE NHA**(MANT, MANHA, NGAYTHUE\_BT, NGAYTHUE\_KT)

25

### Biến đổi DC1 sang DC2



#### DC<sub>1</sub>

#### NHA\_CHO\_THUE (MANT, MANHA, DCHI\_NHA, NGAYTHUE\_BT, NGAYTHUE\_KT, GIATHUE, MACHUNHA, TENCHUNHA)

MANT	MANHA	DCHI_NHA	NGAYTHUE_BT	NGAYTHUE_KT	GIATHUE	MACHUNHA	TENCHUNHA
CR76	PG4	125 Lê Văn Sỹ, Q3	01/08/2012	01/09/2013	50tr	CO40	N.T Lan
CR76	PG16	432 CMT8, QTB	01/09/2007	01/10/2011	150tr	CO72	B.T.Thanh
CR56	PG4	125 Lê Văn Sỹ, Q3	01/08/2007	01/07/2012	50tr	CO40	N.T.Lan
CR56	PG16	432 CMT8, QTB	01//01/2012	01/01/2013	150tr	CO72	B.T.Thanh
CR56	PG36	124 Tô Ký, Q12	01/01/2010	01/01/2014	200tr	CO20	N.T.Phuong

#### NHA\_THUE (MANHA, DCHI\_NHA, GIATHUE, MACHUNHA, TENCHUNHA)

MANHA	DCHI_NHA	GIATHUE	MACHUNHA	TENCHUNHA
PG4	125 Lê Văn Sỹ, Q3	50tr	CO40	N.T Lan
PG16	432 CMT8, QTB	150tr	CO72	B.T.Thanh
PG36	124 Tô Ký, Q12	200tr	CO20	N.T.Phuong

DC2

#### TT THUE NHA (MANT, MANHA, NGAYTHUE BT, NGAYTHUE N

MANT	MANHA	NGAYTHUE_BT	NGAYTHUE_KT
CR76	PG4	01/08/2012	01/09/2013
CR76	PG16	01/09/2007	01/10/2011
CR56	PG4	01/08/2007	01/07/2012
CR56	PG16	01//01/2012	01/01/2013
CR56	PG36	01/01/2010	01/01/2014

### Dạng chuẩn 3 (DC3)



Khái niêm bổ sung: Thuộc tính phu thuộc bắc cầu vào một tâp thuộc tính:

A phu thuộc bắc cầu vào X nếu có 4 điều kiên sau:

- $X \rightarrow Y \subset F^+$ (i)
- $Y \rightarrow A \subset F^+$ (ii)
- $Y \rightarrow X \notin F^+$ (iii)
- $A \notin (X \cup Y)$ (iv)

### Dạng chuẩn 3 (DC3)



- Khái niêm bổ sung: Thuôc tính phu thuôc bắc cầu vào môt tập thuộc tính
- Ví du: Cho F =  $\{MN \rightarrow OPRX; NO \rightarrow M; P \rightarrow RY\}$

```
- P có phu thuộc bắc cầu vào NO (NO → P)?
    NO \rightarrow M \Rightarrow NO \rightarrow MN : thỏa (i)
                                                                 P không phụ thuộc
                                                                  bắc cầu vào NO
     MN → P:thỏa (ii)
     MN \rightarrow 0 \Rightarrow MN \rightarrow N0: không thỏa (iii)
```

- R có phu thuộc bắc cầu vào NO (NO → R)?

$$NO \rightarrow MN \text{ và } MN \rightarrow P \Rightarrow NO \rightarrow P \text{ (i)}$$
  
 $P \rightarrow R \text{ (ii)}$   
 $P \rightarrow NO \notin F^+ \text{ (iii)}$   
 $R \notin NOP \text{ (iv)}$ 

R phụ thuộc bắc cầu vào NO

© Bộ môn HTTT - Khoa CNTT - Trường ĐH KHTN

29

# Biến đổi DC2 lên DC3



- Xác định thuộc tính khóa trong quan hệ đạt dang chuẩn 2 NHA THUE: PK = {MANHA}
- Xác đinh phu thuôc hàm trong quan hệ gây ra thuộc tính không khóa bắt cầu vào khóa MACHUNHA → TENCHUNHA
- Xóa pth gây ra tính chất bắt cầu bằng cách đưa nó vào quan hê mới.
  - Xóa pth MACHUNHA → TENCHUNHA từ quan hệ NHA\_THUE và đưa vào quan hê mới CHU\_NHA(MACHUNHA,TEN CHUNHA)

### Dạng chuẩn 3 (DC3)



- Một lược đồ R ở dang chuẩn 3 khi nó đạt dạng chuẩn 2 và tất cả các thuộc tính không khóa không phu thuộc bắt cầu vào khóa
- Ví du:

#### NHA\_THUE (MANHA, DCHI\_NHA, GIATHUE, MACHUNHA, TENCHUNHA)

MANHA	DCHI_NHA	GIATHUE	MACHUNHA	TENCHUNHA
PG4	125 Lê Văn Sỹ, Q3	50tr	CO40	N.T Lan
PG16	432 CMT8, QTB	150tr	CO72	B.T.Thanh
PG36	124 Tô Ký, Q12	200tr	CO20	N.T.Phuong

PK = {MANHA}

F= { f1: MANHA → DCHI NHA, GIA THUE, MACHUNHA, TENCHUNHA f2: MACHUNHA → TENCHUNHA } NHA\_THUE có đạt DC3?

Ta có:

MANHA → MACHUNHA MACHUNHA → TENCHUNHA

⇒ MANHA → TENCHUNHA (do bắt cầu)

▶ NGUOI THUE: không thỏa DC2, do TENCHUNHA phụ thuộc bắt cầu vào thuộc tính khóa

© Bô môn HTTT - Khoa CNTT - Trường ĐH KHTN

### Biến đổi DC2 lên DC3



#### NHA\_THUE (MANHA, DCHI\_NHA, GIATHUE, MACHUNHA, TENCHUNHA)

DC2

	MANHA	DCHI_NHA	GIATHUE	MACHUNHA	TENCHUNHA
2	PG4	125 Lê Văn Sỹ, Q3	50tr	CO40	N.T Lan
	PG16	432 CMT8, QTB	150tr	CO72	B.T.Thanh
	PG36	124 Tô Ký, Q12	200tr	CO20	N.T.Phuong



#### NHA\_THUE (MANHA, DCHI\_NHA, GIATHUE, MACHUNHA)

MANHA	DCHI_NHA	GIATHUE	MACHUNHA
PG4	125 Lê Văn Sỹ, Q3	50tr	CO40
PG16	432 CMT8, QTB	150tr	CO72
PG36	124 Tô Ký, Q12	200tr	CO20

CHU NHA(MACHUNHA, TENCHUNHA)

MACHUNHA	TENCHUNHA
CO40	N.T Lan
CO72	B.T.Thanh
CO20	N.T.Phuong

DC<sub>3</sub>

DC3

31

### Dạng chuẩn 3 (DC3)



- Nhân xét:
  - Mọi lược đồ quan hệ đạt DC3 cũng đạt DC2.
  - Phụ thuộc hàm bắc cầu là nguyên nhân dẫn đến trùng lắp dữ liệu và làm cho lược đồ không đạt DC3.
  - DC3 không đạt được là do sự xuất hiện của các thuộc tính không khóa trong lược đồ suy ra được lẫn nhau.
  - DC3 là dạng chuẩn tối thiểu trong thiết kế CSDL

### Dạng chuẩn BCK (Boyce Codd Ken)



 Một lược đồ chỉ đạt dạng chuẩn BCK nếu khi mỗi xác định (pth) có vế trái đều là siêu khóa/khóa

#### **BCK**

#### NGUOI\_THUE (MANT, TENNT)

### TT\_THUE\_NHA (MANT, MANHA, NGAYTHUE\_BT, NGAYTHUE\_KT)

MANT	TENNT		MANT	MANHA	NGAYTHUE_BT	NGAYTHUE_KT
CR76	L.V.Hùng	BCK	CR76	PG4	01/08/2012	01/09/2013
Cityo	E.v.ridrig		€R76	PG16	01/09/2007	01/10/2011
CR56	H.V.Gia	S DC BCK	CR56	PG4	01/08/2007	01/07/2012
		7//	CR56	PG16	01//01/2012	01/01/2013
		ВСК	CR56	PG36	01/01/2010	01/01/2014

#### NHA\_THUE (MANHA, DCHI\_NHA, GIATHUE, MACHUNHA)

MANHA	DCHI_NHA	GIATHUE	MACHUNHA
PG4	125 Lê Văn Sỹ, Q3	50tr	CO40
PG16	432 CMT8, QTB	150tr	CO72
PG36	124 Tô Ký, Q12	200tr	CO20

#### CHU\_NHA(MACHUNHA, TENCHUNHA)

MACHUNHA	TENCHUNHA
CO40 CO72	N.T Lan B.T.Thanh
CO20	N.T.Phuong

BCK

© Bộ môn HTTT - Khoa CNTT - Trường ĐH KHTN

33

© Bộ môn HTTT - Khoa CNTT - Trường ĐH KHTN

### Dạng chuẩn BCK (Boyce Codd Ken)



### Ví dụ:

#### PHONGVAN(MAUV, NGAYPV, GIOPV, MANV, MAPHG)

MAUV	NGAYPV	GIOPV	MANV	MAPHG
CR76	13/05/2005	10:30	SG5	G101
CR56	13/05/2005	12:00	SG5	G101
CR74	13/05/2005	12:00	SG37	G102
CR56	1/07/2005	10:30	SG5	G201

```
F = { f1: MAUV, NGAYPV → GIOPV, MANV, MAPHG f2: MANV, NGAYPV, GIOPV → MAUV f3: MAPHG, NGAYPV, GIOPV → MAUV, MANV f4: MANV, NGAYPV → MAPHG
```

Khóa chính = {MAUV, NGAYPV} Khóa ứng viên = { (MANV, NGAYPV, GIOPV); (MAPHG, NGAYPV, GIOPV)} ⇒ PHONGVAN: Không đạt DC BCK, do PTH f4 có vế trái không là khóa/khóa ứng viên.

### Biến đổi DC3 lên DC BCK



- Xác định phụ thuộc hàm A → B của Q, trong đó A ≠ B và A không là siêu khóa/khóa.
- Phân rã quan hệ gốc Q thành hai quan hệ Q1 = {A,B}, Q2 = {tập các thuộc tính còn lại của Q} {B}
- Lặp lại qui trình trên cho Q2 đến khi không thể tiếp tục.
- Quan hệ Q1 và các Qi phân rã được từ Q2 là quan hệ cuối cùng đạt chuẩn BCK.

# Biến đổi DC3 lên DC BCK



Ví dụ:

#### PHONGVAN(MAUV, NGAYPV, GIOPV, MANV, MAPHG) DC3

MAUV	NGAYPV	GIOPV	MANV	MAPHG
CR76	13/05/2005	10:30	SG5	G101
CR56	13/05/2005	12:00	SG5	G101
CR74	13/05/2005	12:00	SG37	G102
CR56	1/07/2005	10:30	SG5	G201

F = { f1: MAUV, NGAYPV → GIOPV, MANV, MAPHG f2: MANV, NGAYPV, GIOPV → MAUV **f3:** MAPHG, NGAYPV, GIOPV → MAUV, MANV **f4: MANV, NGAYPV** → **MAPHG** 

### NV\_PHONG (MANV,NGAYPV, MAPHG)



MANV	NGAYPV	MAPHG	
SG5	13/05/2005	G101	
SG5	13/05/2005	G101	
SG37	13/05/2005	G102	
SG5	1/07/2005	G201	

#### PHONGVAN(MAUV,NGAYPV, GIOPV, MANV)

MAUV	NGAYPV	GIOPV	MANV
CR76	13/05/2005	10:30	SG5
CR56	13/05/2005	12:00	SG5
CR74	13/05/2005	12:00	SG37
CR56	1/07/2005	10:30	SG5

© Bộ môn HTTT - Khoa CNTT - Trường ĐH KHTN

© Bộ môn HTTT - Khoa CNTT - Trường ĐH KHTN



Dạng chuẩn BCK

- Nhân xét:
  - Mọi lược đồ quan hệ đạt DC BCK cũng thuộc DC3.
  - Mục tiêu của quá trình thiết kế CSDL là đưa các lược đồ quan hệ về DC3 hoặc BCK.





