



Chương 3 Mô hình dữ liệu quan hệ

TS. Võ Đức Hoàng

Khoa Công nghệ thông tin Trường Đại học Bách khoa - Đại học Đà Nẵng

Nội dung chi tiết





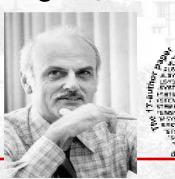
- Giới thiệu
- Các khái niệm của mô hình quan hệ
- Ràng buộc toàn vẹn
- Các đặc trưng của quan hệ
- Chuyển lược đồ E/R sang thiết kế quan hệ

Giới thiệu





- Do tiến sĩ E. F. Codd đưa ra
 - "A Relation Model for Large Shared Data Banks", Communications of ACM, 6/1970
- DBMS đầu tiên ứng dụng mô hình quan hệ
 - System R, được phát triển tại IBM
- Cung cấp một cấu trúc dữ liệu đơn giản
 - Khái niệm quan hệ
- Có nền tảng lý thuyết vững chắc
 - Lý thuyết tập hợp
- Là cơ sở của các HQT CSDL thương mại
 - Oracle, DB2, SQL Server...





Nội dung chi tiết





- Giới thiệu
- Các khái niệm của mô hình quan hệ
 - Quan hệ (Relation)
 - Thuộc tính (Attribute)
 - Lược đồ (Schema)
 - Bộ (Tuple)
 - Miền giá trị (Domain)
- Ràng buộc toàn vẹn
- Các đặc trưng của quan hệ
- Chuyển lược đồ E/R sang thiết kế quan hệ

Quan hệ (Relation)





 Các thông tin lưu trữ trong CSDL được tổ chức thành <u>bảng (table)</u> 2 chiều gọi là quan hệ

_ A	• 🔨 🗻		_ / _ 2		- ^
1 cot	la 1	. thuoc	tinh ci	ia nhân	vien
T COL	14 4	. CHICOC		aa iiiiaii	

	, '			_	Harry St.		
TENNV	HONV *	NGSINH	DCHI	PHAI	LUONG	PHG	
Tung	Nguyen	12/08/1955	638 NVC Q5	Nam	40000	5	
Hang	Bui	07/19/1968	332 NTH Q1	Nu	25000	4	
▲ Nhu	Le	06/20/1951	291 HVH QPN	Nu	43000	4	
, Hung	Nguyen	09/15/1962	Ba Ria VT	Nam	38000	5	

1 dòng là 1 nhân viên

Tên quan hệ là NHANVIEN

Quan hệ (tt)





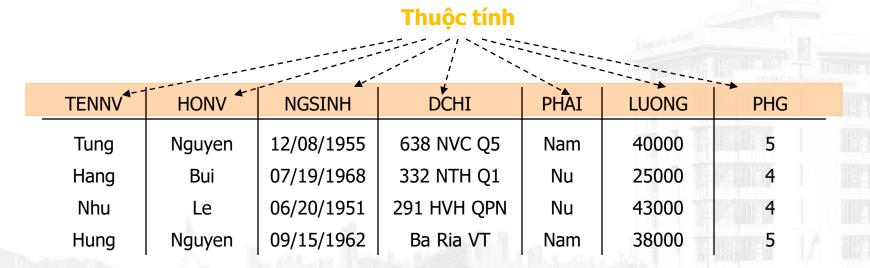
- Quan hệ gồm
 - Tên quan hệ
 - Tập hợp các cột
 - Cố định
 - Được đặt tên
 - Có kiểu dữ liệu
 - Tập hợp các dòng
 - Thay đổi theo thời gian
- Một dòng ~ Một thực thể
- Quan hệ ~ Tập thực thể

Thuộc tính (Attribute)





- Tên các cột của quan hệ
- Mô tả ý nghĩa cho các giá trị tại cột đó



 Tất cả các dữ liệu trong cùng 1 một cột đều có cùng kiểu dữ liệu

Lược đồ





- Lược đồ quan hệ (Relation Schema)
 - Tên của quan hệ
 - Tên của tập thuộc tính

Lược đô quan hệ

NHANVIEN(MANV, TENNV, HONV, NGSINH, DCHI, PHAI, LUONG, PHG)

Là tập hợp

Lược đô (tt)





- Lược đồ CSDL (Database schema)
 - Gồm nhiều lược đồ quan hệ

Lược đô CSDL

NHANVIEN(MANV, TENNV, HONV, NGSINH, DCHI, PHAI, LUONG, PHG)

PHONGBAN(MAPHG, TENPHG, TRPHG, NG_NHANCHUC)

DIADIEM_PHG(MAPHG, DIADIEM)

THANNHAN(MA_NVIEN, TENTN, PHAI, NGSINH, QUANHE)

DEAN(TENDA, MADA, DDIEM_DA, PHONG)

Bộ (tuple)





- Là một dòng của quan hệ (trừ dòng tiêu đề tên của các thuộc tính)
- Thể hiện dữ liệu cụ thể của các thuộc tính trong quan hệ

<Tung, Nguyen, 12/08/1955, 638 NVC, Q5, Nam, 40000, 5>
Dữ liệu cụ thể của thuộc tính

Miền giá trị (domain)





- Là tập các giá trị nguyên tố gắn liền với một thuộc tính
 - Kiểu dữ liệu cơ sở
 - Chuỗi ký tự (string)
 - Số (integer)
 - Các kiểu dữ liệu phức tạp
 - Tập hợp (set)
 - Danh sách (list)
 - Mång (array)
 - Bản ghi (record)

Không được chấp nhận

- Ví dụ
 - TENNV: string, DOM(TENNV) là tập hợp các chuỗi ký tự
 - LUONG: integer, DOM(LUONG) là tập hợp các số nguyên

Định nghĩa hình thức





- Lược đồ quan hệ
 - Cho A₁, A₂, ..., A_n là các thuộc tính
 - Có các miền giá trị D₁, D₂, ..., D_n tương ứng
 - Ký hiệu R(A₁:D₁, A₂:D₂, ..., A_n:D_n) là một <mark>lược đồ quan hệ</mark>
 - Bậc của lược đồ quan hệ là số lượng thuộc tính trong lược đồ
 - Ví dụ: NHANVIEN(

MANV:integer, TENNV:string,

HONV:string, NGSINH:date,

DCHI:string, PHAI:string,

LUONG:integer, PHONG:integer)

- NHANVIEN là một lược đồ bậc 8 mô tả đối tượng nhân viên
- MANV là một thuộc tính có miền giá trị là số nguyên
- TENNV là một thuộc tính có miền giá trị là chuỗi ký tự

Định nghĩa hình thức (tt)





- Quan hệ (hay thể hiện quan hệ relation states)
 - Một quan hệ r của lược đồ quan hệ R(A₁, A₂, ..., A_n), ký hiệu r(R), là một tập các bộ r = {t₁, t₂, ..., t_k}
 - Trong đó mỗi t_i là 1 danh sách <u>có thứ tự</u> của n giá trị t_i=<v₁, v₂, ..., v_n>
 - Mỗi v_i là một phần tử của miền giá trị DOM(A_i) hoặc giá trị rỗng

	TENNV	HONV	NGSINH	DCHI	PHAI	LUONG	PHG	
t_1	Tung	Nguyen	12/08/1955	638 NVC Q5	Nam	40000	5	
t_2	Hang	Bui	07/19/1968	332 NTH Q1	Nu	25000	4	
t ₃	Nhu [`] \	Le	06/20/1951	291 HVH QPN	Nu	43000	4	
t ₄	Hung \	Nguyen	09/15/1962	null	Nam	38000	5	

Tóm tắt các ký hiệu





- Lược đồ quan hệ R bậc n
 - $R(A_1, A_2, ..., A_n)$
- Tập thuộc tính của R
 - R+
- Quan hệ (thể hiện quan hệ)
 - R, S, P, Q
- Bộ
 - t, u, v
- Miền giá trị của thuộc tính A
 - DOM(A) hay MGT(A)
- Giá trị tại thuộc tính A của bộ thứ t
 - t.A hay t[A]

Nội dung chi tiết





- Giới thiệu
- Các khái niệm của mô hình quan hệ
- Ràng buộc toàn vẹn
 - Siêu khóa (Super key)
 - Khóa
 - Khóa chính (Primary key)
 - Tham chiếu
 - Khóa ngoại (Foreign key)
- Các đặc trưng của quan hệ
- Chuyển lược đồ E/R sang thiết kế quan hệ

Ràng buộc toàn vẹn





- RBTV (Integrity Constraint)
 - Là những qui tắc, điều kiện, ràng buộc cần được thỏa mãn cho mọi thể thiện của CSDL quan hệ
- RBTV được mô tả khi định nghĩa lược đồ quan hệ
- RBTV được kiểm tra khi các quan hệ có thay đổi

Siêu khóa (super key)





- Định nghĩa
 - Gọi SK là một tập con khác rỗng các thuộc tính của R
 - SK là siêu khóa khi

$$\forall r, \ \forall t1,t2 \in r, \ t1 \neq t2 \implies t1[SK] \neq t2[SK]$$

Hai bộ bất kỳ có các giá trị khác nhau tại tập thuộc tính siêu khóa

- Siêu khóa là tập các thuộc tính dùng để xác định tính duy nhất của mỗi bộ trong quan hệ.
- Các bộ trong quan hệ phải khác nhau từng đôi một
- Mọi lược đồ quan hệ có tối thiểu một siêu khóa

Ví dụ





Tìm siêu khóa

R

A	В	С	D
X	1	10	а
X	2	20	а
У	1	40	b
У	1	40	С
Z	1	50	d

(A)	(AB)	(ABC)
(B)	(AC)	(ABD)
(C)	(AD)	(ACD)
(D)	(BC)	(BCD)
	(BD)	(ABCD)
	(CD)	

Khóa (candidate key)





Định nghĩa

- Gọi K là một tập con khác rỗng các thuộc tính của R
- K là khóa nếu thỏa đồng thời 2 điều kiện
 - K là một siêu khóa của R
 - $\forall K' \subset K, K' \neq K, K'$ không phải là siêu khóa của R

Khóa là siêu khóa bé nhất

Nhận xét

- Giá trị của khóa dùng để nhận biết một bộ trong quan hệ
- Khóa là một đặc trưng của lược đồ quan hệ, không phụ thuộc vào thể thiện quan hệ
- Khóa được xây dựng dựa vào ý nghĩa của một số thuộc tính trong quan hệ
- Lược đồ quan hệ có thể có nhiều khóa

Ví dụ





■ Tìm khóa

R

A	В	С	D
X	1	10	а
X	2	20	а
У	1	40	b
У	1	40	С
Z	1	50	d

(A)	(AB)	(ABC)
(B)	(AC)	(ABD)
(C)	(AD)	(ACD)
(D)	(BC)	(BCD)
	(BD)	(ABCD)
	(CD)	

Khóa chính (Primary key)





Xét quan hệ

NHANVIEN(MANV, TENNV, HONV, NGSINH, DCHI, PHAI, LUONG, PHONG)

- Có 2 khóa
 - MANV
 - HONV, TENNV, NGSINH
- Khi cài đặt quan hệ thành bảng (table)
 - Chọn 1 khóa làm cơ sở để nhận biết các bộ
 - Khóa có ít thuộc tính hơn
 - Khóa được chọn gọi là khóa chính (PK primary key)
 - Các thuộc tính khóa chính phải có giá trị khác null
 - Các thuộc tính khóa chính thường được gạch dưới

NHANVIEN(MANV, TENNV, HONV, NGSINH, DCHI, PHAI, LUONG, PHONG)

Tham chiếu





- Một bộ trong quan hệ R, tại thuộc tính A nếu nhận một giá trị từ một thuộc tính B của quan hệ S, ta gọi R tham chiếu S
 - Bộ được tham chiếu phải tồn tại trước

		TENPI	HG MAPHG			
	S	Nghien	cuu 5	<	4 1 11 15	
	5	Dieu ha	nh 4			
		Quan	ly l 1			
	. \		- Jan 16 11	ı		
TENNV	HONV	NGSINH	DCHI	PHAI	LUONG	PHG
Tung	Nguyen	12/08/1955	638 NVC Q5	Nam	40000	5
Hang	Bui	07/19/1968	332 NTH Q1	Nu	25000	4
Nhu	Le	06/20/1951	291 HVH QPN	Nu	43000	4
Hung	Nguyen	09/15/1962	Ba Ria VT	Nam	38000	5

Khóa ngoại





- Xét 2 lược đồ R và S
 - Gọi FK là tập thuộc tính khác rỗng của R
 - FK là khóa ngoại (Foreign Key) của R khi
 - Các thuộc tính trong FK phải có cùng miền giá trị với các thuộc tính khóa chính của S
 - Giá trị tại FK của một bộ t₁∈R
 - Hoặc bằng giá trị tại khóa chính của một bộ t₂∈S
 - Hoặc bằng giá trị rỗng (NULL)
- Ví dụ
- R NHANVIEN(MANV, TENNV, HONV, NGSINH, DCHI, PHAI, LUONG, *PHG*)
- S PHONGBAN(TENPHG, MAPHG)

Khóa ngoại

Khóa chính

Khóa ngoại (tt)





Nhận xét

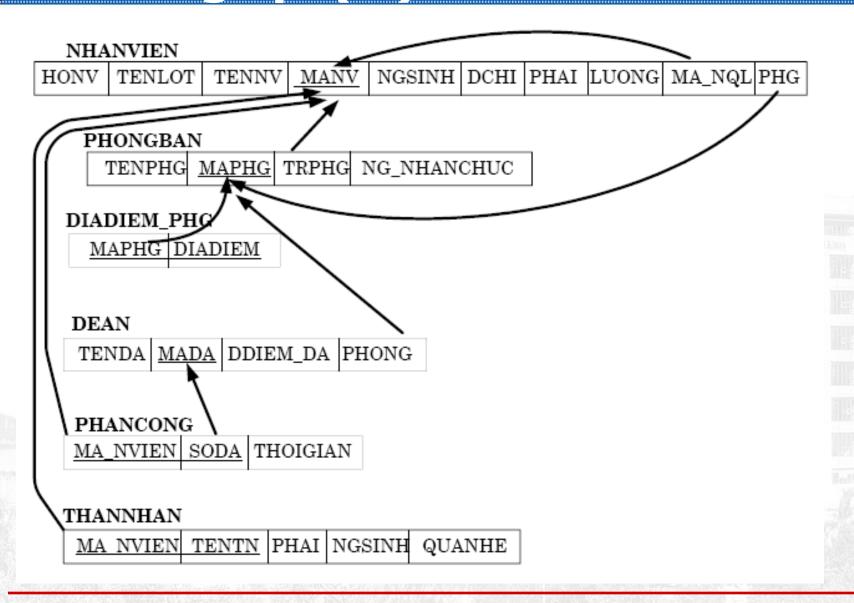
- Trong một lược đồ quan hệ, một thuộc tính vừa có thể tham gia vào khóa chính, vừa tham gia vào khóa ngoại
- Khóa ngoại có thể tham chiếu đến khóa chính trên cùng
 1 lược đồ quan hệ
- Có thể có nhiều khóa ngoại tham chiếu đến cùng một khóa chính
- Ràng buộc tham chiếu = Ràng buộc khóa ngoại

Khóa ngoại (tt)





25



Nội dung chi tiết





- Giới thiệu
- Các khái niệm của mô hình quan hệ
- Ràng buộc toàn vẹn
- Các đặc trưng của quan hệ
- Chuyển lược đồ E/R sang thiết kế quan hệ

Các đặc trưng của quan hệ





Thứ tự các bộ trong quan hệ là không quan trọng

HONV	TENNV	NGSINH	DCHI	PHAI	LUONG	PHG
Nguyen	Tung	12/08/1955	638 NVC Q5	Nam	40000	5
Bui	Hang	07/19/1968	332 NTH Q1	Nu	25000	4
Le	Nhu	06/20/1951	291 HVH QPN	Nu	43000	4
Nguyen	Hung	09/15/1962	null	Nam	38000	5

Thứ tự giữa các giá trị trong một bộ là quan trọng

Bộ <Nguyen, Tung, 12/08/1955, 638 NVC Q5, *Nam, 40000*, 5>

khác

Bộ <Nguyen, Tung, 12/08/1955, 638 NVC Q5, *40000, Nam*, 5>

Các đặc trưng của quan hệ (tt)

- Mỗi giá trị trong một bộ
 - Hoặc là một giá trị nguyên tố
 - Hoặc là một giá trị rỗng (null)
- Không có bộ nào trùng nhau

Nội dung chi tiết





- Giới thiệu
- Các khái niệm của mô hình quan hệ
- Ràng buộc toàn vẹn
- Các đặc trưng của quan hệ
- Chuyển lược đồ E/R sang thiết kế quan hệ
 - Các qui tắc chuyển đổi

Các đối tượng chuyển đổi





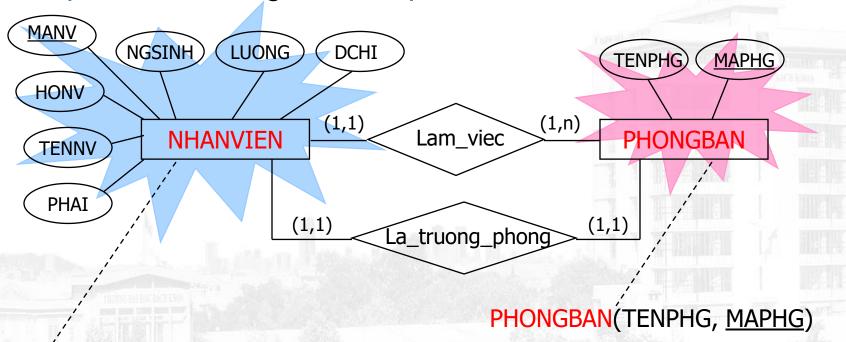


Các qui tắc chuyển đổi





- (1) Tập thực thể
 - Các tập thực thể (trừ tập thực thể yếu) chuyển thành các quan hệ có cùng tên và tập thuộc tính

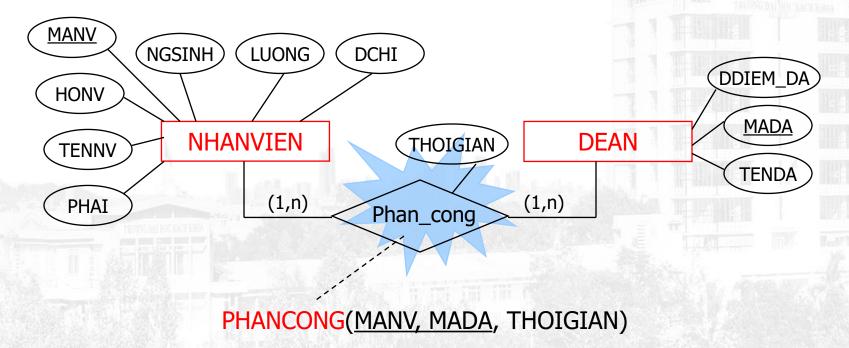


NHANVIEN(MANV, TENNV, HONV, NGSINH, DCHI, PHAI, LUONG)





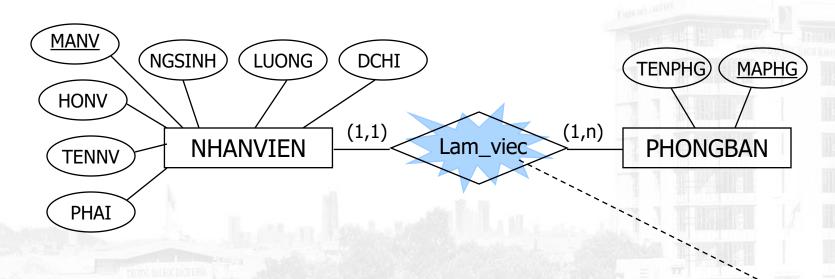
- (2) Mối quan hệ
 - (2a) Nhiều-Nhiều
 - Tạo một quan hệ mới có
 - Tên quan hệ là tên của mối quan hệ
 - * Thuộc tính là những thuộc tính khóa của các tập thực thể liên quan







- (2) Mối quan hệ
 - (2b) Một-Nhiều
 - Thêm vào quan-hệ-một thuộc tính khóa của quan-hệ-nhiều

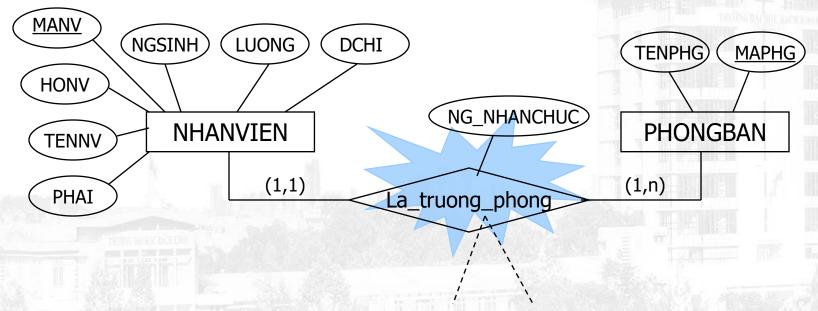


NHANVIEN(MANV, TENNV, HONV, NGSINH, DCHI, PHAI, LUONG, MAPHG)





- (2) Mối quan hệ
 - (2c) Một-Một
 - Hoặc thêm vào quan hệ này thuộc tính khóa của quan hệ kia
 - Hoặc thêm thuộc tính khóa vào cả 2 quan hệ

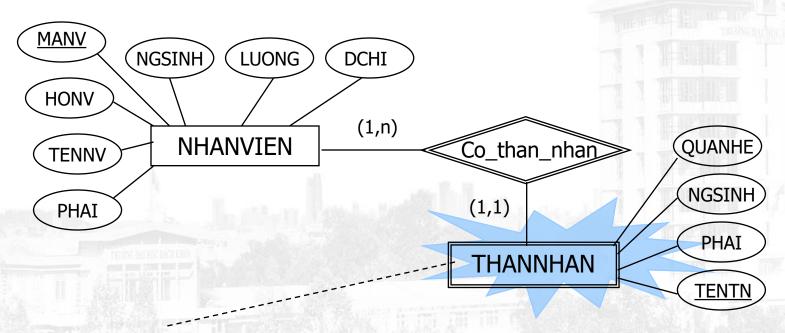


PHONGBAN(MAPHG, TENPHG, MANV, NG_NHANCHUC)





- (3) Thực thể yếu
 - Chuyển thành một quan hệ
 - Có cùng tên với thực thể yếu
 - Thêm vào thuộc tính khóa của quan hệ liên quan



THANNHAN(MANV, TENTN, PHAI, NGSINH, QUANHE)





