Chương 3 Mô hình dữ liệu quan hệ

Nội dung chi tiết

- Giới thiệu
- Các khái niệm của MHQH
- Các khái niệm về khóa
- Các đặc trưng của quan hệ
- Chuyển đổi mô hình E/R sang mô hình quan hệ

Giới thiệu

- Do 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 và đồng bộ
 - 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...

Cơ sở dữ liệu - Khoa CNTT - ĐH KHTN TPHCM

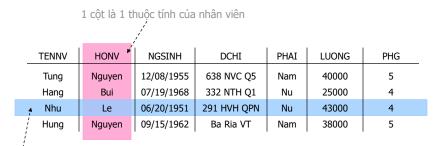
3

Nội dung chi tiết

- Giới thiệu
- Các khái niệm của MHQH
 - Quan hệ (Relation)
 - Thuộc tính (Attribute)
 - Lược đồ (Schema)
 - Bộ (Tuple)
 - Miền giá trị (Domain)
- Các khái niệm về khóa
- Các đặc trưng của quan hệ

Quan hệ

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



1 dòng là 1 nhân viên

Tên quan hệ là NHANVIEN

Mô hình quan hệ thể hiện một CSDL thông qua nhiều quan hệ.

Cơ sở dữ liệu - Khoa CNTT - ĐH KHTN TPHCM

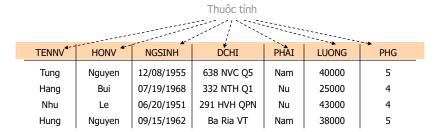
.

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

- 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 có kiểu dữ liệu như nhau

Cơ sở dữ liệu - Khoa CNTT - ĐH KHTN TPHCM

7

Lược đồ

- Lược đồ quan hệ
 - Tên của quan hệ
 - Tên của tập thuộc tính

Lược đồ quan hệ

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

Là tập hợp

Cơ sở dữ liêu - Khoa CNTT - ĐH KHTN TPHCM

Lược đồ (tt)

- Lược đồ CSDL
 - Gồm nhiều lược đồ quan hệ

Lược đồ 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)

Cơ sở dữ liệu - Khoa CNTT - ĐH KHTN TPHCM

.

Βộ

- Là các 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

- Là tập các giá trị đơn gắn liền với một thuộc tính
 - Kiểu dữ liêu 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

Cơ sở dữ liệu - Khoa CNTT - ĐH KHTN TPHCM

1

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 lược đồ quan hệ
 - <u>Bâc</u> của lược đồ quan hệ là số lượng thuộc tính trong lược đồ
 - NHANVIEN(MANV:DOM(integer), TENNV:DOM(string), HONV:DOM(string), NGSINH:DOM(date), DCHI:DOM(string), PHAI:DOM(string), LUONG:DOM(integer), PHG:DOM(integer))
 - NHANVIEN là một lược đồ quan hệ bậc 8 mô tả đối tượng nhân viên

Định nghĩa hình thức (tt)

- Thể hiện quan hệ
 - Một thể hiện 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 $t_i \! = \! <\! v_1,\, v_2,\, ...,\, v_n \! >$
 - Mỗi v_i là một phần tử của DOM(A_i) hoặc giá trị NULL

	TENNV	HONV	NGSINH	DCHI	PHAI	LUONG	PHG
$t_{\scriptscriptstyle 1}$	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
	,	v _i					

Cơ sở dữ liệu - Khoa CNTT - ĐH KHTN TPHCM

13

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
- Bô
 - t, u, v
- Miền giá trị của thuộc tính A
 - DOM(A)
- Giá trị tại thuộc tính A của bộ thứ t
 - t.A hay t[A]

Nội dung chi tiết

- Giới thiêu
- Các khái niêm của MHQH
- Các khái niệm về khóa
 - Siêu khóa (Super key)
 - Khóa
 - Khóa chính (Primary key)
 - Tham chiếu (Reference)
 - Khóa ngoại (Foreign key)
- Các đặc trưng của quan hệ

Cơ sở dữ liệu - Khoa CNTT - ĐH KHTN TPHCM

15

Siêu khóa

- 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

- Nhận xét
 - Các bộ trong quan hệ phải khác nhau từng đôi một
 - Mọi lược đồ quan hệ có tối thiểu một siêu khóa
- Ví dụ: KHOA(MÃKHOA, TÊNKHOA, NĂMTL, PHÒNG)
 - {MÃKHOA, TÊNKHOA} là một siêu khóa.
 - Tập hợp gồm tất cả các thuộc tính của quan hệ là một siêu khóa.

Cơ sở dữ liệu - Khoa CNTT - ĐH KHTN TPHCM

Ví dụ

Tìm siêu khóa

R	A	В	С	D	
	х	1	10	а	
	Х	2	20	а	
	У	1	40	b	
	У	1	40	С	
	Z	1	50	d	

Cơ sở dữ liệu - Khoa CNTT - ĐH KHTN TPHCM

18

Khóa

- 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
 - ∀K'⊂K, K' ≠ 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

Khóa chính

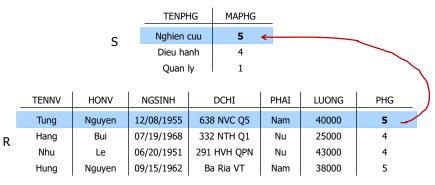
- Một lược đồ QH có thể có nhiều khóa
- Khi cài đặt quan hệ thành bảng (table)
 - Chon 1 khóa làm cơ sở để nhân biết các bô
 - · Nên chọn khóa có ít thuộc tính hơn
 - Khóa được chọn gọi là khóa chính (Primary Key PK)
 - Các thuộc tính khóa chính phải có giá trị khác NULL
 - Các thuộc tính khóa chính thường được gạch dưới KHOA(MÃKHOA, TÊNKHOA, NĂMTL, PHÒNG)

Cơ sở dữ liệu - Khoa CNTT - ĐH KHTN TPHCM

20

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



Cơ sở dữ liệu - Khoa CNTT - ĐH KHTN TPHCM

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 NULL

Khóa chính

Ví du

Khóa ngoại

BỘMÔN (MÃBM, TÊNBM, PHÒNG, ĐIỆNTHOẠI, TRƯỞNGBM, MÃKHOA)

KHOA (MÃKHOA, TÊNKHOA, NĂMTL, PHÒNG, ĐIỆN THOẠI, TRƯỞNGKHOA)

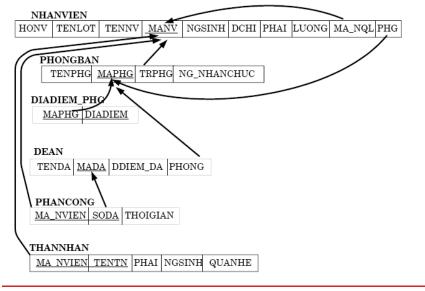
Cơ sở dữ liệu - Khoa CNTT - ĐH KHTN TPHCM

22

Khóa ngoại (tt)

- Nhận xét
 - 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)



Cơ sở dữ liệu - Khoa CNTT - ĐH KHTN TPHCM

24

Nội dung chi tiết

- Giới thiệu
- Các khái niệm của MHQH
- Các khái niệm về khóa
- Các đặc trưng của quan hệ
- Chuyển đổi mô hình E/R sang mô hình 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>

Cơ sở dữ liệu - Khoa CNTT - ĐH KHTN TPHCM

26

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 NULL
- Không có bộ nào trùng nhau

Nội dung chi tiết

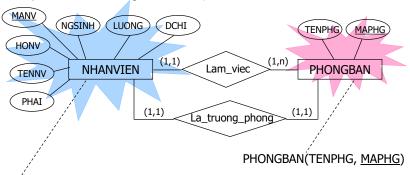
- Giới thiệu
- Các khái niêm của MHQH
- Các khái niệm về khóa
- Các đặc trưng của quan hệ
- Chuyển đổi mô hình E/R sang mô hình quan hệ
 - Các qui tắc chuyển đổi

Cơ sở dữ liệu - Khoa CNTT - ĐH KHTN TPHCM

28

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

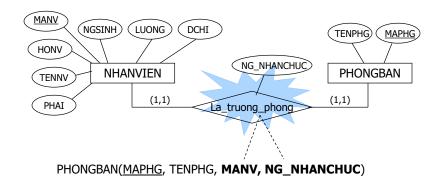


NHANVIEN(MANV, TENNV, HONV, NGSINH, DCHI, PHAI, LUONG)

Cơ sở dữ liêu - Khoa CNTT - ĐH KHTN TPHCM

Các qui tắc chuyển đổi (tt)

- (2) Mối quan hệ
 - (2a) Một-Một
 - · Thêm vào quan hệ này thuộc tính khóa của quan hệ kia

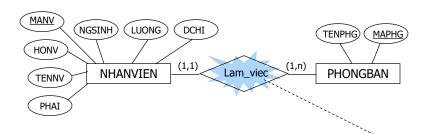


Cơ sở dữ liệu - Khoa CNTT - ĐH KHTN TPHCM

30

Các qui tắc chuyển đổi (tt)

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

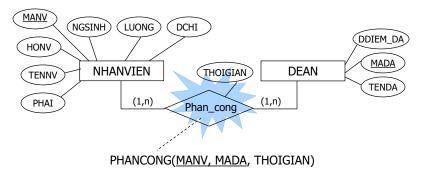


NHANVIEN(MANV, TENNV, HONV, NGSINH, DCHI, PHAI, LUONG, MAPHG)

Cơ sở dữ liệu - Khoa CNTT - ĐH KHTN TPHCM

Các qui tắc chuyển đổi (tt)

- (2) Mối quan hệ
 - (2c) 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

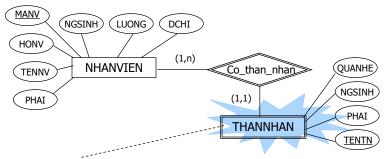


Cơ sở dữ liệu - Khoa CNTT - ĐH KHTN TPHCM

32

Các qui tắc chuyển đổi (tt)

- (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)

Cơ sở dữ liệu - Khoa CNTT - ĐH KHTN TPHCM



Cơ sở dữ liệu - Khoa CNTT - ĐH KHTN TPHCM