	C	hươ	dng	2	
Mô	hình	dữ	liệu	quan	hệ

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

Cơ sở dữ liệu

Giới thiệu

- Do tiến sĩ E. F. Codd đưa ra
 - "A Relation Model for Large Shared Data Banks", Communications of ACM, 6/1970
- 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...

					^/-
No		III	\mathbf{a}	chi	tiết
110	ıu	чп	ч	CIII	uet

- 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

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

1 cột là 1 thuộc tính của khách hàng

MAKH	HOTEN	r DCHI	SODT	NGSINH	DOANHSO	NGDK
KH01	Nguyen Van A	731 Tran Hung Dao, Q5, TpHCM	08823451	22/10/1960	13,060,000	22/07/2006
KH02	Tran Ngoc Han	23/5 Nguyen Trai, Q5, TpHCM	0908256478	3/4/1974	280,000	30/07/2006
кноз	Tran Ngoc Linh	45 Nguyen Canh Chan, Q1, TpHCM	0938776266	12/6/1980	3,860,000	05/08/2006
KH04	Tran Minh Long	50/34 Le Dai Hanh, Q10, TpHCM	0917325476	9/3/1965	250,000	02/10/2006
KH05	Le Nhat Minh	34 Truong Dinh, Q3, TpHCM	08246108	10/3/1950	21,000	28/10/2006

1 dòng là 1 khách hàng Tên quan hệ là KHACHHANG

Quan hệ (tt)

- Quan hệ gồm
 - Tên
 - 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

MAKH	HOTEN	DCHI	SODT	NGSINH	DOANHSO	NGDK
KH01	Nguyen Van A	731 Tran Hung Dao, Q5, TpHCM	08823451	22/10/1960	13,060,000	22/07/2006
KH02	Tran Ngoc Han	23/5 Nguyen Trai, Q5, TpHCM	0908256478	3/4/1974	280,000	30/07/2006
KH03	Tran Ngoc Linh	45 Nguyen Canh Chan, Q1, TpHCM	0938776266	12/6/1980	3,860,000	05/08/2006
KH04	Le Ha Vinh	873 Le Hong Phong, Q5, TpHCM	08654763	3/9/1979	70,000	14/01/2007
KH05	Ha Duy Lap	34/34B Nguyen Trai, Q1, TpHCM	08768904	2/5/1983	67,500	16/01/2007

Thuộc tính

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

Lược đồ

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

Lược đồ quan hệ NHANVIEN(MANV, HOTEN, NGVL, SODT) Là tập hợp

Lược đồ (tt)

- Lược đồ CSDL
 - Gồm nhiều lược đồ quan hệ

Lược đồ CSDL

KHACHHANG (MAKH, HOTEN, DCHI, SODT, NGSINH, DOANHSO, NGDK) NHANVIEN (MANV, HOTEN, NGVL, SODT) SANPHAM (MASP, TENSP, DVT, NUOCSX, GIA) HOADON (SOHD, NGHD, MAKH, MANV, TRIGIA)

CTHD (SOHD, MASP, SL)

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

<KH01, Nguyen Van A, 731 Tran Hung Dao, Q5, TpHCM, 22/10/1960, 13.060.000> Dữ liệu cụ thể của thuộc tính

Miền giá trị

- 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)

Không được chấp nhận

- Bản ghi (record) ■ Ví dụ
- HOTEN: string
- DOANHSO: integer

Cơ sở dữ liệu

Định nghĩa hình thức

- Lược đồ quan hệ
 - Cho $A_1,\,A_2,\,...,\,A_n$ là các thuộc tính
 - Có các miền giá trị $D_1, D_2, ..., D_n$ tương ứng
 - Ký hiệu $R(A_1:D_1,\,A_2:D_2,\,...,\,A_n:D_n)$ là một lược đồ quan hệ
 - $\underline{\underline{Bac}}$ của lược đồ quan hệ là số lượng thuộc tính trong lược đồ
 - KHACHHANG (MAKH: string, HOTEN: string, DCHI: string, SODT: string, NGSINH: date, DOANHSO: integer, NGDK: date)
 - KHACHHANG là một lược đồ bậc 8 mô tả đối tượng Khách hàng
 - HOTEN là một thuộc tính có miền giá trị là chuỗi ký tự
 DOANHSO là một thuộc tính có miền giá trị là số nguyên

,	1
_	٠
	ı

Ðinh nghĩa hình thức (tt)

- Quan hệ (hay thể hiện quan hệ)
 - Một quan hệ r của lược đồ quan hệ $R(A_1,\,A_2,\,...,\,A_n)$, ký hiệu r(R), là một tập các bộ $r=\{t_1,\,t_2,\,...,\,t_k\}$
 - Trong đó mỗi t_i là 1 danh sách <u>có thứ tư</u> của n giá trị $t_i \! = \! \langle v_1, \, v_2, \, ..., \, v_n \rangle$
 - Mỗi v_j là một phần tử của miền giá trị $\mathsf{DOM}(A_j)$ hoặc giá trị rỗng

	MAKH	HOTEN	DCHI	SODT	NGSINH	DOANHSO	NGDK
t_1	KH01	Nguyen Van A	731 Tran Hung Dao, Q5, TpHCM	08823451	22/10/1960	13,060,000	22/07/2006
t ₂	KH02	Tran Ngoc Han	23/5 Nguyen Trai, Q5, TpHCM	0908256478	3/4/1974	280,000	30/07/2006
t ₃	KH03	Tran Ngoc Linh	45 Nguyen Canh Chan, Q1, TpHCM	0938776266	12/6/1980	3,860,000	05/08/2006
t4	KH04	Le Ha Vinh	873 Le Hong Phong, Q5, TpHCM	NULL	3/9/1979	70,000	14/01/2007
		v					

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]

Cơ sở dữ liệu

14

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

Cor on dis Sau

Siêu khóa

- Các bộ trong quan hệ phải khác nhau từng đôi một
- Siêu khóa (Super Key)
- Gọi SK là một tập con khác rỗng các thuộc tính của R
- SK là siêu khóa khi

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

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

Cơ sở dữ liệi

17

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
- 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

Cơ sở dữ liệu

18

Khóa chính

■ Xét quan hệ

KHACHHANG (MAKH, HOTEN, DCHI, SODT, NGSINH, DOANHSO, NGDK)

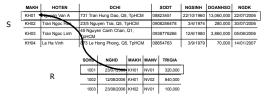
- Có 2 khóa
 - MAKH
 - · HOTEN, SODT
- Khi cài đặt quan hệ thành bảng (table)
 - Chọn 1 khóa làm cơ sở để nhận biết các bộ
 - * Khóa có ít thuộc tính hơn
 - Khóa được chọn gọi là khóa chính (PK primary key)
 - * Các thuộc tính khóa chính phải có giá trị khác null
 - * Các thuộc tính khóa chính thường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

KHACHHANG (MAKH, HOTEN, DCHI, SODT, NGSINH, DOANHSO, NGDK)

Covered distribution

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

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 $\mathbf{t}_2 {\in} \mathsf{S}$
 - Hoặc bằng giá trị rỗng

	0 0	•	•	
Ví dụ				

Khóa ngoại

HOADON (SOHD, NGHD, MAKH, MANV, TRIGIA)

KHACHHANG (MAKH, HOTEN, DCHI, SODT, NGSINH, DOANHSO, NGDK)

Cơ sở dữ liệu

21

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

Corolled D. Edu

KHACHHANG MAKH HOTEN DCHI SODT NGSINH DOANHSO NGDK NHANVIEN MANV HOTEN NGVL SODT SAPPHAM MASP TENSP DVT NUOCSX GIA HOADON SOHD NGHD MAKH MANV TRIGIA CTHD SOHD MASP SL

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

-			,		. ^
Cac	dac	trưng	CIIA	allan	nο
Cac	uuc	uung	Cua	quaii	···

■ Thứ tự các bộ trong quan hệ là không quan trọng

MAKH	HOTEN	DCHI	SODT	NGSINH	DOANHSO	NGDK
KH01	Nguyen Van A	731 Tran Hung Dao, Q5, TpHCM	08823451	22/10/1960	13,060,000	22/07/2006
KH02	Tran Ngoc Han	23/5 Nguyen Trai, Q5, TpHCM	0908256478	3/4/1974	280,000	30/07/2006
KH03	Tran Ngoc Linh	45 Nguyen Canh Chan, Q1, TpHCM	0938776266	12/6/1980	3,860,000	05/08/2006
KH04	Tran Minh Long	50/34 Le Dai Hanh, Q10, TpHCM	0917325476	9/3/1965	250,000	02/10/2006
KH05	Le Nhat Minh	34 Truong Dinh, Q3, TpHCM	08246108	10/3/1950	21,000	28/10/2006

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

Bộ <KH01, Nguyen Van A, 731 Tran Hung Dao, Q5, TpHCM, 08823451, **22/10/1960,** 13.060.000, 22/07/2006> khác

Bộ <KH01, Nguyen Van A, 731 Tran Hung Dao, Q5, TpHCM, 08823451, **13.060.000, 22/10/1960**, 22/07/2006>

ede dD EAu

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

Cơ sở dữ liệu

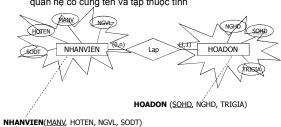
26

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

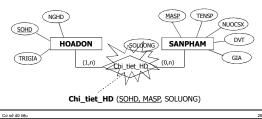
Các qui tắc chuyển đổi

- (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



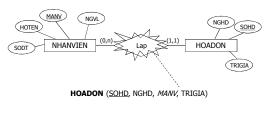
Các qui tắc chuyển đổi (tt)

- (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



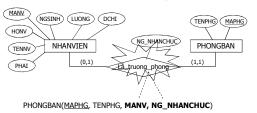
Các qui tắc chuyển đổi (tt)

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



Các qui tắc chuyển đổi (tt)

- (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



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

